

**IBM i**  
バージョン 7.2

**プログラミング  
ソケット・プログラミング**

**IBM**



**IBM i**  
バージョン 7.2

**プログラミング**  
**ソケット・プログラミング**

**IBM**

**ご注意**

本書および本書で紹介する製品をご使用になる前に、209 ページの『特記事項』に記載されている情報をお読みください。

本製品およびオプションに付属の電源コードは、他の電気機器で使用しないでください。

本書は、IBM i 7.2 (製品番号 5770-SS1)、および新しい版で明記されていない限り、以降のすべてのリリースおよびモディフィケーションに適用されます。このバージョンは、すべての RISC モデルで稼働するとは限りません。また CISC モデルでは稼働しません。

本書にはライセンス内部コードについての参照が含まれている場合があります。ライセンス内部コードは機械コードであり、IBM 機械コードのご使用条件に基づいて使用権を許諾するものです。

お客様の環境によっては、資料中の円記号がバックslashと表示されたり、バックslashが円記号と表示されたりする場合があります。

原典： IBM i  
Version 7.2  
Programming  
Socket programming

発行： 日本アイ・ビー・エム株式会社

担当： トランスレーション・サービス・センター

第1刷 2014.4

© Copyright IBM Corporation 2001, 2013.

# 目次

|   |    |  |     |
|---|----|--|-----|
| ソケット・プログラミング                                    | 1  | アウト・オブ・バンド・データ                                       | 67  |
| IBM i 7.2 の新機能                                  | 1  | 入出力の多重化 - select()                                   | 69  |
| ソケット・プログラミングの PDF ファイル                          | 2  | ソケット・ネットワーク関数  | 69  |
| ソケット・プログラミングの前提条件                               | 3  | ドメイン・ネーム・システム・サポート                                   | 70  |
| ソケットの仕組み  | 4  | 環境変数   | 71  |
| ソケットの特性   | 7  | データ・キャッシュ  | 72  |
| ソケットのアドレス構造                                     | 8  | Domain Name System Security Extensions (DNSSEC)      | 73  |
| ソケットのアドレス・ファミリー                                 | 10 | パークレー・ソフトウェア・ディストリビューションとの互換性                        | 74  |
| AF_INET アドレス・ファミリー                              | 10 | UNIX 98 互換性  | 77  |
| AF_INET6 アドレス・ファミリー                             | 11 | プロセス sendmsg() および recvmsg() 間での記述子の受け渡し             | 81  |
| AF_UNIX アドレス・ファミリー                              | 12 | ソケット関連ユーザー出口ポイント                                     | 83  |
| AF_UNIX_CCSID アドレス・ファミリー                        | 13 | 例: QIBM_QSO_ACCEPT のユーザー出口プログラム                      | 84  |
| ソケット・タイプ  | 14 | ソケットのシナリオ: IPv4 クライアントと IPv6 クライアントを受け入れるアプリケーションの作成 | 85  |
| ソケット・プロトコル                                      | 15 | 例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる             | 86  |
| ソケットの基本設計                                       | 15 | 例: IPv4 または IPv6 クライアント                              | 92  |
| コネクション型ソケットの作成                                  | 16 | ソケット・アプリケーション設計の推奨事項                                 | 95  |
| 例: コネクション型サーバー                                  | 18 | 例: ソケット・アプリケーション設計                                   | 98  |
| 例: コネクション型クライアント                                | 21 | 例: コネクション型設計   | 98  |
| コネクションレス型ソケットの作成                                | 24 | 例: 反復サーバー・プログラムの作成                                   | 100 |
| 例: コネクションレス型サーバー                                | 26 | 例: spawn() API を使用した子プロセスの作成                         | 103 |
| 例: コネクションレス型クライアント                              | 28 | 例: spawn() を使用するサーバーの作成                              | 105 |
| アドレス・ファミリーを使用したアプリケーションの設計                      | 30 | 例: ワーカー・ジョブがデータ・バッファを受信できるようにする                      | 108 |
| AF_INET アドレス・ファミリーの使用                           | 30 | 例: プロセス間での記述子の受け渡し                                   | 109 |
| AF_INET6 アドレス・ファミリーの使用                          | 31 | 例: sendmsg() および recvmsg() で使用するサーバー・プログラム           | 111 |
| AF_UNIX アドレス・ファミリーの使用                           | 32 | 例: sendmsg() および recvmsg() で使用するワーカー・プログラム           | 114 |
| 例: AF_UNIX アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション         | 35 | 例: 複数の accept() API を使用した着信要求の処理                     | 116 |
| 例: AF_UNIX アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション       | 37 | 例: 複数の accept() ワーカー・ジョブのプールを作成するためのサーバー・プログラム       | 118 |
| AF_UNIX_CCSID アドレス・ファミリーの使用                     | 39 | 例: 複数の accept() 用のワーカー・ジョブ                           | 120 |
| 例: AF_UNIX_CCSID アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション   | 42 | 例: 汎用クライアント  | 121 |
| 例: AF_UNIX_CCSID アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション | 44 | 例: 非同期入出力 API の使用                                    | 124 |
| ソケットの拡張概念                                       | 47 | 例: セキュア接続の確立   | 131 |
| 非同期入出力  | 47 | 例: 非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバー                     | 132 |
| セキュア・ソケット                                       | 50 | 例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー                   | 142 |
| Global Security Kit (GSKit) API                 | 51 | 例: Global Security Kit API によるセキュア・クライアントの確立         | 153 |
| SSL_API   | 54 | 例: gethostbyaddr_r() を使用したスレッド・セーフ・ネットワーク・ルーチン       | 159 |
| セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ                    | 56 |  |     |
| クライアント SOCKS サポート                               | 58 |  |     |
| スレッド・セーフティ                                      | 62 |  |     |
| 非ブロッキング I/O                                     | 62 |  |     |
| 信号  | 64 |  |     |
| IP マルチキャスト                                      | 66 |  |     |
| ファイル・データ転送 - send_file() および accept_and_recv()  | 67 |  |     |

|  |     |                                     |     |
|--|-----|-------------------------------------|-----|
| 例: 非ブロッキング入出力および select() . . . . .        | 161 | 統合 Web アプリケーション・サーバーの構              |     |
| select() ではなく poll() の使用 . . . . .         | 168 | 成 . . . . .                         | 199 |
| 例: ブロック化ソケット API での信号の使用                   | 174 | 構成ファイルの更新 . . . . .                 | 200 |
| 例: AF_INET を使用するマルチキャスト                    |     | Xsocket Web アプリケーションの構成 . . . . .   | 201 |
| の使用 . . . . .                              | 178 | Web ブラウザーでの Xsocket ツールのテスト         | 202 |
| 例: マルチキャスト・データグラムの送信                       | 181 | Xsocket の使用 . . . . .               | 202 |
| 例: マルチキャスト・データグラムの受信                       | 182 | 統合 Xsocket の使用 . . . . .            | 203 |
| 例: DNS の更新および照会 . . . . .                  | 183 | Web ブラウザーにおける Xsocket の使用 . . . . . | 204 |
| 例: send_file() および accept_and_recv() API を |     | Xsocket ツールによって作成されたオブジェクト          |     |
| 使用したファイル・データの転送 . . . . .                  | 187 | の削除 . . . . .                       | 205 |
| 例: accept_and_recv() および send_file() API   |     | Xsocket のカスタマイズ . . . . .           | 205 |
| を使用したファイルの内容の送信 . . . . .                  | 190 | 保守容易性ツール . . . . .                  | 206 |
| 例: クライアントのファイル要求 . . . . .                 | 193 | <b>特記事項 . . . . . 209</b>           |     |
| Xsocket ツール . . . . .                      | 195 | プログラミング・インターフェース情報 . . . . .        | 211 |
| Xsocket の構成 . . . . .                      | 195 | 商標 . . . . .                        | 211 |
| 統合 Xsocket のセットアップで作成されるオ                  |     | 使用条件 . . . . .                      | 211 |
| ブジェクト . . . . .                            | 197 |                                     |     |
| Web ブラウザーを使用するための Xsocket の構               |     |                                     |     |
| 成 . . . . .                                | 199 |                                     |     |

---

## ソケット・プログラミング

ソケットとは、ネットワーク上で名前付けやアドレス指定が可能な通信接続ポイント (端点) のことです。「ソケット・プログラミング」では、ソケット API を使用して、リモート・プロセスとローカル・プロセスの間に通信リンクを確立する方法について説明します。

ソケットを使用するプロセスは、同じシステムまたは異なるネットワークの異なるシステムに置くことができます。ソケットは、スタンドアロン・アプリケーションでもネットワーク・アプリケーションでも有効です。ソケットを使用すれば、同一マシン上の、またはネットワークを介した複数のプロセス間で、情報を交換したり、最も効率のよいマシンに作業を配布することができ、中央データに簡単にアクセスすることもできます。ソケット・アプリケーション・プログラム・インターフェース (API) は、TCP/IP のネットワーク標準です。さまざまなオペレーティング・システムがソケット API をサポートします。IBM® i ソケットは複数のトランスポート・プロトコルおよびネットワーク・プロトコルをサポートします。ソケット・システム関数とソケット・ネットワーク関数はスレッド・セーフです。

Integrated Language Environment® (統合言語環境: ILE) C を使用するプログラマーは、このトピックを参照してソケット・アプリケーションを作成することができます。RPG などの他の ILE 言語を使って、ソケット API でコーディングすることもできます。

ソケット・プログラミング・インターフェースは、Java™ 言語でもサポートされています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

---

## IBM i 7.2 の新機能



「ソケット・プログラミング・ガイド」に関する新情報や重要な変更情報についてお読みください。

### Domain Name System Security Extensions (DNSSEC)

リゾルバー API が 73 ページの『Domain Name System Security Extensions (DNSSEC)』に対するサポートを追加しました。

### 新規情報または変更情報の見分け方

技術上の変更が加えられた場所を見分けるのに役立つように、Information Center では以下のイメージを使用しています。

-  イメージにより、新規または変更された情報の開始点を示します。
-  イメージにより、新規または変更された情報の終了点を示します。

PDF ファイルでは、左マージンに新規および変更情報のリビジョン・バー (l) があります。

今回のリリースの新規情報または変更情報に関するその他の情報は、プログラム資料説明書を参照してください。

---

## ソケット・プログラミングの PDF ファイル



この情報の PDF ファイルを表示または印刷できます。

この文書の PDF 版を表示またはダウンロードするには、ソケット・プログラミングを選択してください。

### その他の情報




以下のどの PDF も表示または印刷することができます。

IBM Redbooks®:




- RPG IV プログラミング (システム・アクセス方法など) (英語) 
- IBM eServer™ iSeries® 有線ネットワーク・セキュリティー: OS/400® V5R1 DCM および暗号の強化 (英語) 

以下の関連トピックを表示またはダウンロードすることができます。




#### • IPv6

- RFC 3493: 「IPv6 用の基本ソケット・インターフェース拡張子」(英語) 
- RFC 3513: 「インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) のアドレッシング・アーキテクチャー」(英語) 
- RFC 3542: IPv6 の拡張ソケット・アプリケーション・プログラム・インターフェース (API) (RFC 3542: "Advanced Sockets Application Program Interface (API) for IPv6") 


#### • ドメイン・ネーム・システム

- RFC 1034: 「ドメイン名 - 概念と機能」(英語) 
- RFC 1035: 「ドメイン名 - 実装と仕様」(英語) 
- RFC 2136: ドメイン・ネーム・システムにおける動的更新 (DNS UPDATE) (RFC 2136: "Dynamic Updates in the Domain Name System (DNS UPDATE)") 
- RFC 2181: DNS 仕様の説明 (RFC 2181: "Clarifications to the DNS Specification") 
- RFC 2308: DNS 照会のネガティブ・キャッシュ (DNS NCACHE) (RFC 2308: "Negative Caching of DNS Queries (DNS NCACHE)") 
- RFC 2845: DNS のシークレット・キー・トランザクション認証 (TSIG) (RFC 2845: "Secret Key Transaction Authentication for DNS (TSIG)") 

#### • Secure Sockets Layer/Transport Layer Security

- RFC 5246: 「トランスポート層セキュリティー (TLS) プロトコル・バージョン1.2」(英語) 
- RFC 4346: 「トランスポート層セキュリティー (TLS) プロトコル・バージョン 1.1」(英語) 
- RFC 2246: 「TLS プロトコル・バージョン 1.0」(英語) 



- RFC 2560: 「X.509 インターネット Public Key Infrastructure オンライン証明書状況プロトコル - OCSP」 (英語) 

#### • 他の Web リソース


- 技術規格: ネットワーク・サービス (XNS) 発行物 5.2 ドラフト 2.0 (英語) 

## PDF ファイルの保存

表示または印刷のために PDF をワークステーションに保存するには、以下のようになります。

1. ご使用のブラウザで PDF リンクを右クリックする。
2. PDF をローカルに保存するオプションをクリックする。
3. PDF を保存したいディレクトリーに進む。
4. 「保存」をクリックする。

## Adobe Reader のダウンロード

これらの PDF を表示または印刷するには、Adobe Reader がご使用のシステムにインストールされている必要があります。Adobe Web サイト ([www.adobe.com/products/acrobat/readstep.html](http://www.adobe.com/products/acrobat/readstep.html))  から無料版をダウンロードすることができます。

---

## ソケット・プログラミングの前提条件

ソケット・アプリケーションを作成する前に、以下のステップを実行して、コンパイラー、AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリー、Secure Sockets Layer (SSL) API、ならびに Global Security Kit (GSKit) API の要件を満たす必要があります。

### コンパイラーの要件

1. QSYSINC ライブラリーをインストールする。このライブラリーは、ソケット・アプリケーションのコンパイル時に必要なヘッダー・ファイルを提供します。
2. ILE C ライセンス・プログラム (5770-WDS オプション 51) をインストールする。

### AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリーの要件

コンパイラーの要件を満たすことに加えて、以下のタスクを完了する必要があります。

1. TCP/IP セットアップの計画。
2. TCP/IP のインストール。
3. 最初に行う TCP/IP の構成。
4. TCP/IP 用の IPv6 の構成 (AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用するアプリケーションを作成する場合)。

### Secure Sockets Layer (SSL) API および Global Security Kit (GSKit) API の要件

コンパイラー、AF\_INET アドレス・ファミリー、および AF\_INET6 アドレス・ファミリーの要件に加え、セキュア・ソケットを使用するためには以下のタスクを実行する必要があります。

1. デジタル証明書マネージャー・ライセンス・プログラム (5770-SS1 オプション 34) をインストールして構成する。詳細については、Information Center の『デジタル証明書マネージャー (DCM)』を参照してください。

2. SSL を暗号化ハードウェアとともに使用したい場合は、4765 暗号化コプロセッサをインストールして構成する必要があります。4765 暗号化コプロセッサの詳細については、『暗号化』を参照してください。

#### 関連資料:

30 ページの『AF\_INET アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットは、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) のいずれかにすることができます。コネクション型 AF\_INET ソケットは、Transmission Control Protocol (TCP) をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

31 ページの『AF\_INET6 アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET6 ソケットは、インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) の 128 ビット (16 バイト) アドレス構造をサポートします。プログラマーは AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用してアプリケーションを作成し、IPv4 ノードまたは IPv6 ノードのどちらかから、あるいは IPv6 ノードのみから、クライアント要求を受け入れることができます。

---

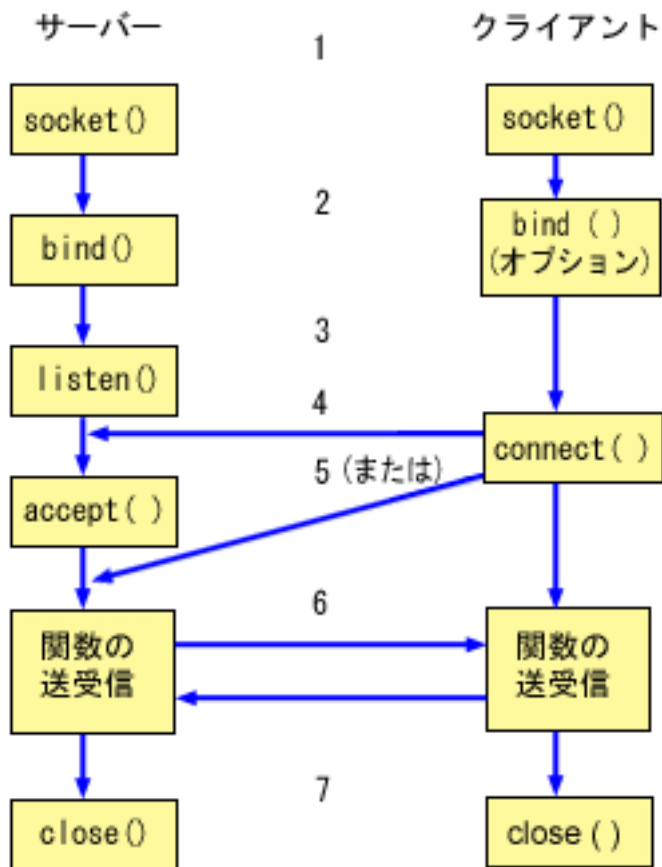
## ソケットの仕組み

ソケットは一般にクライアントとサーバーの対話で使用されます。通常のシステム構成では、一方のマシンにサーバーを、もう一方のマシンにクライアントを置きます。クライアントはサーバーに接続して情報を交換し、その後切断します。

ソケットには定型のイベント・フローがあります。コネクション型クライアント/サーバー・モデルでは、サーバー・プロセス上のソケットはクライアントからの要求を待ちます。これを行うため、サーバーはまず、クライアントがサーバーを探せるようにアドレスを確立 (バインド) します。アドレスが確立されると、サーバーはクライアントがサービスを要求してくるのを待ちます。クライアントとサーバーとの間のデータ交換は、クライアントがソケットを経由してサーバーに接続しているときに行われます。サーバーは、クライアントの要求を実行し、クライアントに応答を送信し返します。

注: 現在、IBM は、大部分のソケット API について、2 つのバージョンをサポートしています。デフォルトの IBM i ソケットはバークレー・ソケット・ディストリビューション (BSD) 4.3 の構造と構文を使用します。もう一方のバージョンのソケットは、BSD 4.4 および UNIX 98 プログラミング・インターフェース仕様と互換性のある構文および構造を使用します。プログラマーは、\_XOPEN\_SOURCE マクロを指定することにより、UNIX 98 と互換性のあるインターフェースを使用することができます。

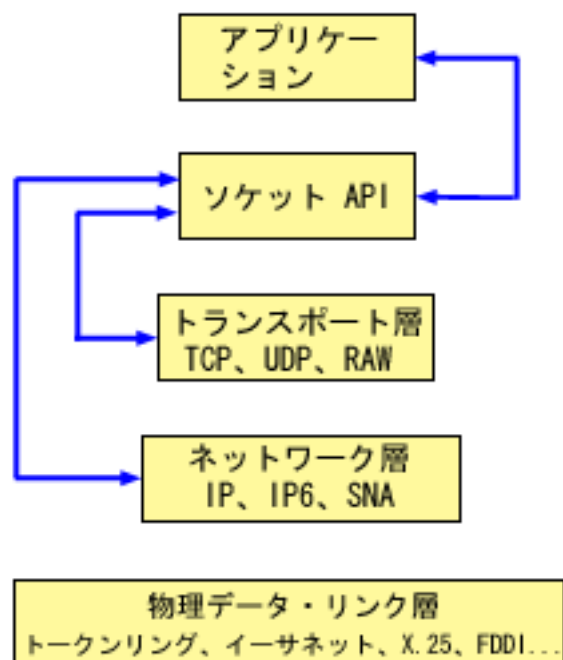
以下の図は、コネクション型ソケット・セッションの典型的なイベント・フロー (および API が発行される順序) を表しています。各イベントの説明が、図の後に続きます。



これが、コネクション型ソケットの一般的なイベント・フローです。

1. socket() API は、通信用の端点を作成し、端点を表すソケット記述子を戻します。
2. アプリケーションがソケット記述子をもつと、アプリケーションはソケットに固有な名前をバインドできます。サーバーは、ネットワークからのアクセスを可能にするために、名前をバインドする必要があります。
3. listen() API は、クライアントの接続要求を受け入れる態勢を示しています。listen() API がソケットに対して発行されると、そのソケットは接続要求を積極的には開始しません。listen() API は、ソケットが socket() API で割り当てられ、bind() API がそのソケットに名前をバインドした後に発行されます。listen() API は accept() API の発行前に発行されていなければなりません。
4. ストリーム・ソケットの connect() API は、クライアント・アプリケーションがサーバーへの接続を確立するのに使用されます。
5. サーバー・アプリケーションは accept() API を使用して、クライアント接続要求を受け入れます。サーバーは、accept() API を発行する前に、bind() API と listen() API を正常に発行している必要があります。
6. ストリーム・ソケット間 (クライアントとサーバーの間) に接続が確立されると、ソケット API データ転送 API をどれでも使用できるようになります。クライアントとサーバーには、選択可能な多くのデータ転送 API があります。例えば、send()、recv()、read()、write() などです。
7. サーバーまたはクライアントが操作を停止するときは、ソケットが獲得したシステム・リソースを解放するために close() API を発行します。

注: ソケット API は、通信モデルの中でアプリケーション層とトランスポート層の間に位置します。ソケット API は、通信モデルの中の層ではありません。ソケット API を使用することにより、アプリケーションは一般的な通信モデルのトランスポート層やネットワーク層と対話できます。以下の図の矢印は、ソケットの位置とソケットが提供する通信層とを示しています。



一般に、ネットワーク構成では、セキュア内部ネットワークと非セキュア外部ネットワークとを接続することはできません。しかし、ソケットがファイアウォール (高度なセキュア・ホスト) の外部にあるシステムのサーバー・プログラムと通信できるようにすることもできます。

ソケットはマルチプロトコル・トランスポート・ネットワークング (MPTN) 体系を支える、IBM の AnyNet<sup>®</sup> 実装の一部でもあります。MPTN 体系は、追加のトランスポート・ネットワークの中から 1 つのトランスポート・ネットワークを操作できるようにしたり、異なるタイプのトランスポート・ネットワーク間でもアプリケーション・プログラムを接続したりできるようにします。

#### 関連資料:

74 ページの『バークレー・ソフトウェア・ディストリビューションとの互換性』

ソケットはバークレー・ソフトウェア・ディストリビューション (BSD) のインターフェースです。

77 ページの『UNIX 98 互換性』

UNIX 98 は、開発者とベンダーの協会である The Open Group によって作成されました。UNIX オペレーティング・システムの名声を高めたインターネット関連の多くの機能を取り込みつつ、UNIX の不具合を改良しています。

#### 関連情報:

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

bind()--Set Local Address for Socket API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

send()--Send Data API

recv()--Receive Data API

close()--Close File or Socket Descriptor API

Sockets APIs

API ファインダー

---

## ソケットの特性

ソケットは一部の共通の特性を共有します。

- ソケットは、整数によって表されます。その整数のことをソケット記述子といいます。
- ソケットは、プロセスがソケットへのオープン・リンクを保持している間、存在します。
- 通信ドメイン内では、特定のソケットを指定し、それを他のソケットとの通信に使用することができます。
- ソケットが通信を行うのは、サーバーがソケットからの接続を受け入れるとき、またはサーバーがソケットとメッセージを交換するときです。
- ソケットは対で作成できます (AF\_UNIX アドレス・ファミリーのソケットのみ)。

ソケットが提供する通信の種類には、コネクション型とコネクションレス型があります。コネクション型通信とは、接続が確立されており、プログラム間の対話が続いて行われるものです。サービスを提供するプログラム (サーバー・プログラム) が、着信接続要求を受け入れることができる使用可能なソケットを設定します。オプションで、サーバーは提供するサービスに名前を割り当てることができます。これによってクライアントは、サービスの取得先とそのサービスへの接続方法を識別できます。サービスのクライアント (クライアント・プログラム) は、サーバー・プログラムのサービスを要求しなければなりません。クライアントは、固有名に接続することによって、またはサーバー・プログラムが指定した固有名に関連した属性に接続することによって、このことを行います。これは、電話番号 (ID) をダイヤルし、サービスを提供する相手 (例えば、プロバイダー) につなげるようなものです。呼の受信側 (サーバー、この例ではプロバイダー) が電話に応答すれば、接続は確立します。プロバイダーは、クライアントが正しい相手に接続できたかどうかを確認でき、その接続は通話している両者が必要とする限り保たれます。

コネクションレス型通信とは、対話またはデータの転送を行う上での接続が確立されていないものです。代わりに、サーバー・プログラムが受信先の名前を指定します (私書箱のように)。私書箱に手紙を出しても、相手はその手紙を受け取るという絶対的な保証はありません。返信の手紙を待つ必要があることでしょう。同じようにこの通信では、データの交換で、アクティブなリアルタイム接続はありません。

## ソケット特性の判別方法

アプリケーションは `socket()` API を用いてソケットを作成する場合、以下のパラメーターを指定してソケットを識別しなければなりません。

- ソケットのアドレス・ファミリーによって、ソケットのアドレス構造の形式が決まります。このトピックには、各アドレス・ファミリーのアドレス構造の例があります。
- ソケット・タイプによって、ソケットの通信形式が決まります。
- ソケット・プロトコルは、ソケットが使用する、サポートされているプロトコルを判別します。

これらのパラメーターまたは特性によって、ソケット・アプリケーションと、それが他のソケット・アプリケーションと相互運用する方法とが定義されます。ソケットのアドレス・ファミリーによって、異なるソケット・タイプおよびソケット・プロトコルを選択できます。以下の表は、対応するアドレス・ファミリーとそれに関連したソケット・タイプおよびソケット・プロトコルを示しています。

表 1. ソケット特性の要約

| アドレス・ファミリー    | ソケット・タイプ    | ソケット・プロトコル |
|---------------|-------------|------------|
| AF_UNIX       | SOCK_STREAM | N/A        |
|               | SOCK_DGRAM  | N/A        |
| AF_INET       | SOCK_STREAM | TCP        |
|               | SOCK_DGRAM  | UDP        |
|               | SOCK_RAW    | IP, ICMP   |
| AF_INET6      | SOCK_STREAM | TCP        |
|               | SOCK_DGRAM  | UDP        |
|               | SOCK_RAW    | IP6, ICMP6 |
| AF_UNIX_CCSID | SOCK_STREAM | N/A        |
|               | SOCK_DGRAM  | N/A        |

これらのソケット特性またはパラメーターに加えて、QSYSINC ライブラリーに付属のネットワーク・ルーチンとヘッダー・ファイルには、定数値が定義されています。ヘッダー・ファイルの説明については、各 API を参照してください。各 API では、API の説明の使用法のセクションに適切なヘッダー・ファイルがリストされています。

ソケット・ネットワーク・ルーチンを使用して、ソケット・アプリケーションは、ドメイン・ネーム・システム (DNS)、ホスト、プロトコル、サービス、およびネットワーク・ファイルから情報を獲得することができます。

#### 関連資料:

69 ページの『ソケット・ネットワーク関数』

ソケット・ネットワーク関数を使用して、アプリケーション・プログラムはホスト、プロトコル、サービス、およびネットワーク・ファイルから情報を獲得することができます。

#### 関連情報:

Sockets APIs

## ソケットのアドレス構造

ソケットは `sockaddr` アドレス構造を使用してアドレスの受け渡しを行います。この構造では、アドレス形式を識別するためのソケット API は必要ありません。

現在、IBM i オペレーティング・システムは、バークレー・ソフトウェア・ディストリビューション (BSD) 4.3 および X/Open Single UNIX Specification (UNIX 98) をサポートしています。基本 IBM i API は、BSD 4.3 の構造と構文を使用します。\_XOPEN\_SOURCE マクロの値を 520 以上に定義すると、UNIX 98 互換のインターフェースを選択できます。使用される BSD 4.3 のソケットの各アドレス構造が、UNIX 98 の構造に対応するものになります。



表2. BSD 4.3 と BSD 4.4/ UNIX 98 のソケット・アドレス構造の比較

| BSD 4.3 構造   | BSD 4.4/ UNIX 98 互換の構造  |
|--|---|
| <pre> struct sockaddr{     u_short   sa_family;     char      sa_data [14]; };  struct sockaddr_storage{     sa_family_t  ss_family;     char         _ss_pad1[_SS_PAD1SIZE];     char*        _ss_align;     char         _ss_pad2[_SS_PAD2SIZE]; }; </pre> | <pre> struct sockaddr {     uint8_t     sa_len;     sa_family_t sa_family     char        sa_data[14] };  struct sockaddr_storage {     uint8_t     ss_len;     sa_family_t ss_family;     char        _ss_pad1[_SS_PAD1SIZE];     char*       _ss_align;     char        _ss_pad2[_SS_PAD2SIZE]; }; </pre> |

表3. アドレス構造

| アドレス構造フィールド      | 定義  |
|------------------|---|
| sa_len           | <p>このフィールドには UNIX 98 仕様のアドレス長が入ります。</p> <p><b>注:</b> sa_len フィールドは、BSD 4.4 との互換性を保つために存在しているに過ぎません。BSD 4.4/UNIX 98 互換性の場合でも、このフィールドを使用する必要はありません。入力アドレスの場合、このフィールドは無視されます。</p>  |
| sa_family        | <p>このフィールドには、アドレス・ファミリーを定義します。これは、socket() 呼び出しでアドレス・ファミリーに指定される値です。</p>  |
| sa_data          | <p>このフィールドには、アドレスの保持用に確保されている 14 バイトが入ります。</p> <p><b>注:</b> sa_data の 14 バイトの長さというのはアドレスのプレースホルダー分です。アドレスはこの長さを超えてしまう場合があります。この構造はアドレスの形式を定義しないので汎用性があります。アドレスの形式はトランスポートのタイプによって定義され、ソケットはトランスポートのタイプに合わせて作成されます。それぞれのトランスポート・プロバイダーは、固有のアドレス要件に適した形式を、類似のアドレス構造で定義します。トランスポートは、socket() API のプロトコル・パラメーター値によって識別されます。</p> |
| sockaddr_storage | <p>このフィールドは、あらゆるアドレス・ファミリーのアドレスのためのストレージを宣言します。この構造は、プロトコル特有のどのような構造に対しても大きさが十分で、位置合わせも正しく行われます。API で使用するために sockaddr 構造にキャストされる場合もあります。</p> <p>sockaddr_storage の <b>ss_family</b> フィールドは、プロトコル特有のどのような構造の <b>family</b> フィールドとも、必ず正しく位置合わせされます。</p>   |

## ソケットのアドレス・ファミリー

socket() API 上のアドレス・ファミリー・パラメーター (address\_family) によって、ソケット API で使用するアドレス構造の形式が決まります。

アドレス・ファミリー・プロトコルは、ネットワーク内のあるアプリケーションから別のアプリケーションへ (または、同じシステム内のあるプロセスから別のプロセスへ) アプリケーション・データを移送できるようにします。アプリケーションは、ソケットのプロトコル・パラメーターにネットワーク・トランスポート・プロバイダーを指定します。

### AF\_INET アドレス・ファミリー

このアドレス・ファミリーは、同一システムまたは異なるシステム上で実行される複数のプロセス間で、プロセス間通信を行えるようにします。

AF\_INET ソケットのアドレスは、IP アドレスおよびポート番号です。AF\_INET ソケットの IP アドレスは、IP アドレス (130.99.128.1 など) または 32 ビット形式 (X'82638001') のどちらかで指定します。

インターネット・プロトコル バージョン 4 (IPv4) を使用するソケット・アプリケーションの場合、AF\_INET アドレス・ファミリーは sockaddr\_in アドレス構造を使用します。\_XOPEN\_SOURCE マクロを使用すると、AF\_INET アドレス構造は BSD 4.4/ UNIX 98 仕様と互換性を持つように変化します。以下の表に sockaddr\_in アドレス構造の相違点を要約します。

表 4. BSD 4.3 と BSD 4.4/ UNIX 98 の間の sockaddr\_in アドレス構造の相違点

| BSD 4.3 の sockaddr_in アドレス構造  | BSD 4.4/ UNIX 98 の sockaddr_in アドレス構造  |
|---|--|
| <pre>struct sockaddr_in {   short      sin_family;   u_short    sin_port;   struct in_addr sin_addr;   char       sin_zero[8]; };</pre> | <pre>struct sockaddr_in {   uint8_t    sin_len;   sa_family_t sin_family;   u_short    sin_port;   struct in_addr sin_addr;   char       sin_zero[8]; };</pre> |

表 5. AF\_INET アドレス構造

| アドレス構造フィールド | 定義  |
|-------------|---|
| sin_len     | このフィールドには UNIX 98 仕様のアドレス長が入ります。<br><b>注:</b> sin_len フィールドは、BSD 4.4 との互換性を保つために存在しているに過ぎません。BSD 4.4/ UNIX 98 互換性の場合でも、このフィールドを使用する必要はありません。入力アドレスの場合、このフィールドは無視されます。 |
| sin_family  | このフィールドにはアドレス・ファミリーが入りますが、これは TCP またはユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) が使用されるときは常に AF_INET です。  |
| sin_port    | このフィールドにはポート番号が入ります。  |
| sin_addr    | このフィールドには IP アドレスが入ります。   |
| sin_zero    | このフィールドは予約済みです。このフィールドは 16 進数のゼロに設定してください。  |

関連資料:



30 ページの『AF\_INET アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットは、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) のいずれかにすることができます。コネクション型 AF\_INET ソケットは、Transmission Control Protocol (TCP) をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

## AF\_INET6 アドレス・ファミリー

このアドレス・ファミリーは、インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) をサポートします。AF\_INET6 アドレス・ファミリーは、128 ビット (16 バイト) のアドレスを使用します。

このアドレスの基本体系には、64 ビットのネットワーク番号と、64 ビットのホスト番号が組み込まれています。AF\_INET6 アドレスは、`x:x:x:x:x:x` という形式で指定できます。8 個の `x` は、それぞれ 16 ビットのアドレスを 16 進値で表したものです。例えば、`FEDC:BA98:7654:3210:FEDC:BA98:7654:3210` は有効なアドレスです。

TCP、ユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) または RAW を使用するソケット・アプリケーションの場合、AF\_INET6 アドレス・ファミリーは、`sockaddr_in6` アドレス構造を使用します。BSD 4.4/ UNIX 98 仕様を実装するために `_XOPEN_SOURCE` マクロを使用する場合、このアドレス構造は変化します。以下の表に `sockaddr_in6` アドレス構造の相違点を要約します。

表 6. BSD 4.3 と BSD 4.4/ UNIX 98 の間の `sockaddr_in6` アドレス構造の相違点

| BSD 4.3 の <code>sockaddr_in6</code> アドレス構造   | BSD 4.4/ UNIX 98 の <code>sockaddr_in6</code> アドレス構造   |
|--|---|
| <pre>struct sockaddr_in6 {     sa_family_t    sin6_family;     in_port_t      sin6_port;     uint32_t       sin6_flowinfo;     struct in6_addr sin6_addr;     uint32_t       sin6_scope_id; };</pre> | <pre>struct sockaddr_in6 {     uint8_t        sin6_len;     sa_family_t    sin6_family;     in_port_t      sin6_port;     uint32_t       sin6_flowinfo;     struct in6_addr sin6_addr;     uint32_t       sin6_scope_id; };</pre> |

表 7. AF\_INET6 アドレス構造

| アドレス構造フィールド                | 定義  |
|----------------------------|---|
| <code>sin6_len</code>      | このフィールドには UNIX 98 仕様のアドレス長が入ります。<br><b>注:</b> <code>sin6_len</code> フィールドは、BSD 4.4 との互換性を保つために存在しているに過ぎません。BSD 4.4/ UNIX 98 互換性の場合でも、このフィールドを使用する必要はありません。入力アドレスの場合、このフィールドは無視されます。 |
| <code>sin6_family</code>   | このフィールドには、AF_INET6 アドレス・ファミリーを指定します。  |
| <code>sin6_port</code>     | このフィールドには、トランスポート層ポートが入ります。   |
| <code>sin6_flowinfo</code> | このフィールドには、トラフィック・クラスとフロー・ラベルという 2 つの情報が入ります。<br><b>注:</b> 現在、このフィールドはサポートされていないため、上位バージョンと互換性を保つにはゼロに設定してください。  |

表 7. AF\_INET6 アドレス構造 (続き)

| アドレス構造フィールド   | 定義   |
|---------------|--|
| sin6_addr     | このフィールドには、IPv6 アドレスを指定します。   |
| sin6_scope_id | このフィールドは、 <b>sin6_addr</b> フィールドに入れられるアドレスの有効範囲に適切な、一連のインターフェースを指定します。 |

## AF\_UNIX アドレス・ファミリー

このアドレス・ファミリーは、ソケット API を使用する同一システムでプロセス間通信を行えるようにします。このアドレスは、ファイル・システムの項目への実際のパス名です。

ソケットは、ルート・ディレクトリー内、またはすべてのオープン・ファイル・システムで作成できます。ただし、QSYS または QDOC などのファイル・システムは除きます。プログラムは、データグラムを受け取るために、AF\_UNIX、SOCK\_DGRAM ソケットを名前に結合する必要があります。さらに、プログラムは unlink() API を使用して、ソケットのクローズ時にファイル・システム・オブジェクトを明示的に除去する必要があります。

アドレス・ファミリー AF\_UNIX を指定したソケットは、sockaddr\_un アドレス構造を使用します。BSD 4.4/ UNIX 98 仕様を実装するために \_XOPEN\_SOURCE マクロを使用する場合、このアドレス構造は変化します。以下の表に sockaddr\_un アドレス構造の相違点を要約します。

表 8. BSD 4.3 と BSD 4.4/ UNIX 98 の間の sockaddr\_un アドレス構造の相違点

| BSD 4.3 の sockaddr_un アドレス構造  | BSD 4.4/ UNIX 98 の sockaddr_un アドレス構造  |
|---|--|
| <pre>struct sockaddr_un {     short    sun_family;     char     sun_path[126]; };</pre> | <pre>struct sockaddr_un {     uint8_t  sun_len;     sa_family_t sun_family;     char     sun_path[126]; };</pre> |

表 9. AF\_UNIX アドレス構造

| アドレス構造フィールド | 定義   |
|-------------|--|
| sun_len     | このフィールドには UNIX 98 仕様のアドレス長が入ります。<br>注: sun_len フィールドは、BSD 4.4 との互換性を保つために存在しているに過ぎません。BSD 4.4/ UNIX 98 互換性の場合でも、このフィールドを使用する必要はありません。入力アドレスの場合、このフィールドは無視されます。 |
| sun_family  | このフィールドには、アドレス・ファミリーが入ります。   |
| sun_path    | このフィールドには、ファイル・システムの項目へのパス名が入ります。  |

AF\_UNIX アドレス・ファミリーでは、プロトコル標準が関係しないため、プロトコル指定は適用されません。この 2 つのプロセスが使用する通信機構はシステム固有です。

### 関連資料:

32 ページの『AF\_UNIX アドレス・ファミリーの使用』

AF\_UNIX または AF\_UNIX\_CCSD アドレス・ファミリーを使用するソケットには、コネクション型 (タ

イプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) があります。

『AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー』

AF\_UNIX\_CCSID ファミリーは AF\_UNIX アドレス・ファミリーと互換性があり、同じ制限もあります。

関連情報:

unlink()--Remove Link to File API

## AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー

AF\_UNIX\_CCSID ファミリーは AF\_UNIX アドレス・ファミリーと互換性があり、同じ制限もあります。

これらの両方のファミリーはどちらも、コネクションレス型またはコネクション型のどちらかにすることができ、2つのプロセスを接続する外部通信関数はありません。異なっているのは、アドレス・ファミリー AF\_UNIX\_CCSID を指定したソケットが、sockaddr\_unc アドレス構造を使用するという点です。このアドレス構造は sockaddr\_un と類似していますが、Qlg\_Path\_Name\_T 形式を使用して、UNICODE または任意の CCSID でパス名を指定できます。

ただし、AF\_UNIX ソケットは、AF\_UNIX\_CCSID ソケットのパス名を AF\_UNIX アドレス構造に戻すことがあるので、パス・サイズには制限があります。AF\_UNIX がサポートするのは 126 文字のみなので、AF\_UNIX\_CCSID も 126 文字に制限されます。

ユーザーは、1つのソケットで AF\_UNIX アドレスと AF\_UNIX\_CCSID アドレスを交換できません。socket() 呼び出しで AF\_UNIX\_CCSID を指定すると、以降の API 呼び出しですべてのアドレスが sockaddr\_unc でなければなりません。

```
struct sockaddr_unc {
    short      sunc_family;
    short      sunc_format;
    char       sunc_zero[12];
    Qlg_Path_Name_T sunc_qlg;
    union {
        char      unix[126];
        wchar_t   wide[126];
        char*     p_unix;
        wchar_t*  p_wide;
    }
    sunc_path;
};
```

表 10. AF\_UNIX\_CCSID アドレス構造

| アドレス構造フィールド | 定義  |
|-------------|---|
| sunc_family | このフィールドにはアドレス・ファミリーが入りますが、これは常に AF_UNIX_CCSID です。   |
| sunc_format | このフィールドには、パス名の形式用の以下の 2 つの定義済みの値が入ります。 <ul style="list-style-type: none"><li>SO_UNC_DEFAULT は、統合ファイル・システム・パス名用の現在のデフォルト CCSID を使用する、長いパス名を示します。sunc_qlg フィールドは無視されます。</li><li>SO_UNC_USE_QLG は、sunc_qlg フィールドがパス名の形式と CCSID を定義していることを示します。</li></ul> |
| sunc_zero   | このフィールドは予約済みです。このフィールドは 16 進数のゼロに設定してください。  |
| sunc_qlg    | このフィールドはパス名形式を指定します。  |

表 10. AF\_UNIX\_CCSID アドレス構造 (続き)

| アドレス構造フィールド | 定義   |
|-------------|--|
| sunc_path   | このフィールドにはパス名が入ります。このパス名は、最大 126 文字で、単一バイトでも 2 バイトでも構いません。パス名は、 <b>sunc_path</b> フィールドに入れても、別々に割り振って <b>sunc_path</b> が指すようにしても構いません。形式は、 <b>sunc_format</b> と <b>sunc_qlg</b> によって決まります。 |

#### 関連資料:

39 ページの『AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーの使用』

AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットの仕様は、AF\_UNIX アドレス・ファミリー・ソケットの仕様と同じです。AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットには、コネクション型とコネクションレス型があります。これらは、同一システムに通信を提供できます。

12 ページの『AF\_UNIX アドレス・ファミリー』

このアドレス・ファミリーは、ソケット API を使用する同一システムでプロセス間通信を行えるようにします。このアドレスは、ファイル・システムの項目への実際のパス名です。

#### 関連情報:

パス名フォーマット

## ソケット・タイプ

ソケット呼び出しの 2 番目のパラメーターによって、ソケット・タイプが決まります。ソケット・タイプによって、あるマシンから別のマシンまたはあるプロセスから別のプロセスへのデータのトランスポート用に使用可能にされる、接続のタイプ識別と特性が提供されます。

システムは、次のソケット・タイプをサポートします。

### ストリーム (SOCK\_STREAM)

このソケット・タイプはコネクション型です。bind()、listen()、accept()、および connect() API を使用して、エンドツーエンド接続を確立します。SOCK\_STREAM はエラーや重複なしでデータを送信し、送信時の順序でデータを受信します。SOCK\_STREAM は、データのオーバーランを防ぐためにフロー制御を構築します。データ上にレコード境界は設けられません。SOCK\_STREAM はデータをバイトのストリームと見なします。IBM i の実装環境では、伝送制御プロトコル (TCP)、AF\_UNIX、および AF\_UNIX\_CCSID を介してストリーム・ソケットを使用することができます。またストリーム・ソケットを使用して、セキュア・ホスト (ファイアウォール) の外部にあるシステムと通信することもできます。

### データグラム (SOCK\_DGRAM)

インターネット・プロトコル用語では、データ転送の基本単位をデータグラムといいます。基本的にはいくつかのデータを伴ったヘッダーを指します。データグラム・ソケットはコネクションレス型です。トランスポート・プロバイダー (プロトコル) との端末相互間接続が確立されることはありません。ソケットはデータグラムを独立パケットとして、配送の保証がないまま送信します。データの喪失または重複が起きたり、データグラムが壊れて着信することもあります。データグラムのサイズは、1 回のトランザクションで送信できるサイズに限定されています。いくつかのトランスポート・プロバイダーに対して、それぞれのデータグラムがネットワーク内の異なる経路を使用できます。このソケット・タイプでは connect() API を発行できますが、プログラムを送受信するための宛先アドレスは connect() API で指定しなければなりません。

IBM i の実装環境では、ユーザー・データグラム・プロトコル (UDP)、AF\_UNIX、および AF\_UNIX\_CCSID を介してデータグラム・ソケットを使用することができます。

## ロー (SOCK\_RAW)

このソケット・タイプでは、インターネット・プロトコル (IPv4 または IPv6) やインターネット制御メッセージ・プロトコル (ICMP または ICMP6) のような下位層プロトコルに直接アクセスできます。トランスポート・プロバイダーが用いるプロトコル・ヘッダー情報を管理することになるため、SOCK\_RAW を扱うためには多くのプログラミングの専門知識が必要になります。トランスポート・プロバイダーはこのレベルでデータの形式を決定し、セマンティクスを特定できます。

## ソケット・プロトコル

ソケット・プロトコルは、ネットワーク内のあるマシンから別のマシンへ (または、同じマシン内のあるプロセスから別のプロセスへ) アプリケーション・データを移送できるようにします。

アプリケーションは、socket() API の **protocol** パラメーターにトランスポート・プロバイダーを指定します。

AF\_INET アドレス・ファミリーでは、複数のトランスポート・プロバイダーを使用できます。システム・ネットワーク体系 (SNA) と TCP/IP のプロトコルは、同じリスニング・ソケット上で同時にアクティブにすることが可能です。ALWANYNET (ANYNET サポートを可能にする) ネットワーク属性を指定すれば、AF\_INET ソケット・アプリケーションに TCP/IP 以外のトランスポートも使用できるかどうかを顧客が選択できるようになります。このネットワーク属性は \*YES または \*NO です。デフォルト値は \*NO です。

例えば、現行状況 (デフォルト状況) が \*NO の場合、SNA トランスポート上での AF\_INET の使用は活動状態になりません。AF\_INET ソケットを TCP/IP トランスポートでのみ使用する場合は、CPU 使用率を改善するために ALWANYNET 状況を \*NO に設定する必要があります。

注: ALWANYNET ネットワーク属性は、TCP/IP サポート上の APPC にも影響を与えます。

TCP/IP を介した AF\_INET および AF\_INET6 ソケットでは、SOCK\_RAW タイプを指定することもできます。これは、ソケットがインターネット・プロトコル (IP) というネットワーク層と直接通信することを示しています。TCP または UDP トランスポート・プロバイダーは、通常はこの層と通信します。SOCK\_RAW ソケットを使用する場合、アプリケーション・プログラムは 0 から 255 のプロトコルをどれでも指定できます (TCP および UDP プロトコルの場合を除く)。ネットワーク上でマシンが通信している場合、IP ヘッダーにこのプロトコル数が入ります。アプリケーション・プログラムは、UDP または TCP トランスポートが通常提供するすべてのトランスポート・サービスを提供しなければならないので、そのアプリケーション・プログラムが事実上トランスポート・プロバイダーとなります。

AF\_UNIX および AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーでは、プロトコル規格は関係しないので、プロトコルを指定しても実際には意味がありません。同一マシン上の 2 つのプロセス間の通信機構はマシン固有です。

### 関連情報:

APPC、APPN、および HPR の構成

---

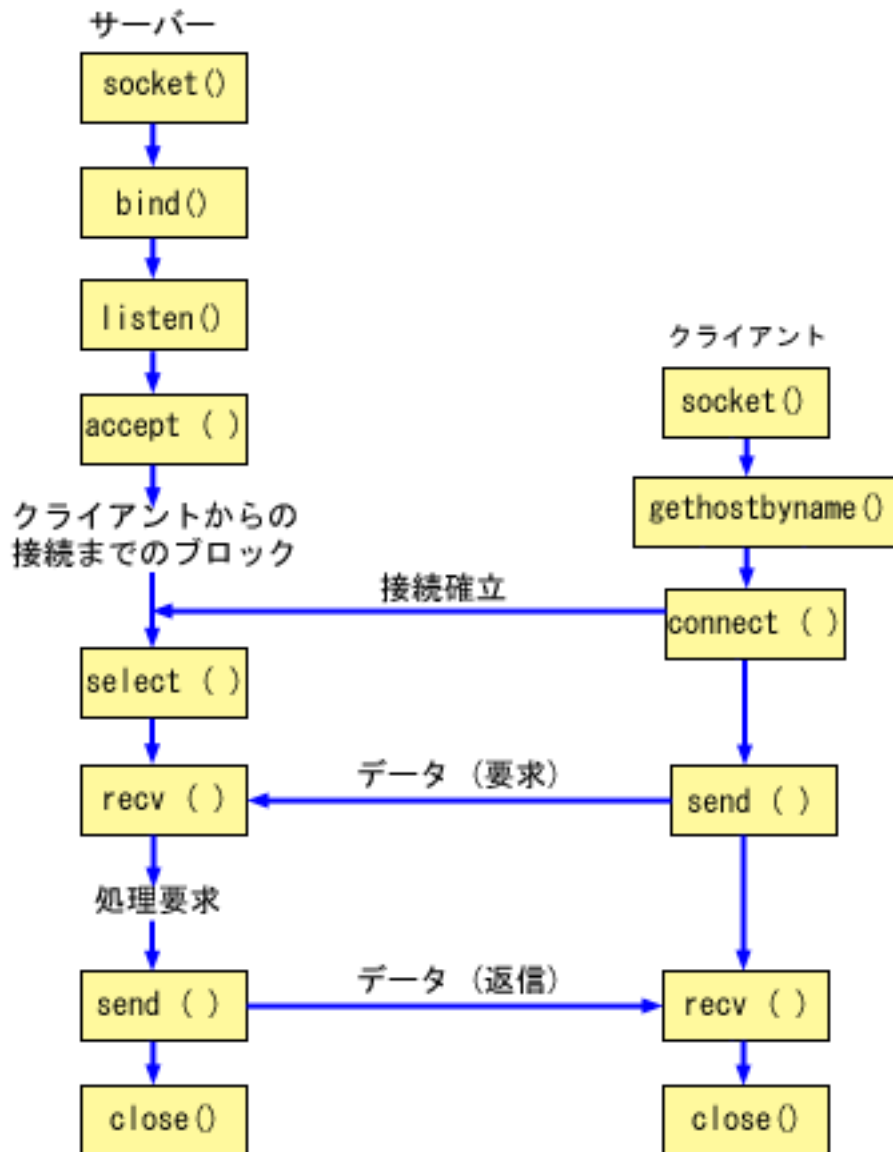
## ソケットの基本設計

以下の例は、最も基本的な設計を使用しているソケット・プログラムのうち、最も一般的なタイプを示しています。これは、より複雑なソケット設計の基本として使用することができます。

## コネクション型ソケットの作成

以下のサーバーとクライアントの例は、伝送制御プロトコル (TCP) などのコネクション型プロトコル用に書き込まれたソケット API を示しています。

以下の図は、コネクション型プロトコル用ソケット API のクライアント/サーバー関係を表します。



## ソケットのイベントのフロー: コネクション型サーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、コネクション型設計におけるサーバーとクライアント・アプリケーションの関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API の使用上の注意へのリンクが含まれています。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのためにインターネット・プロトコルバージョン 6 アドレス・ファミリー (AF\_INET6) と TCP トランスポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。



2. `setsockopt()` API により、必要な待ち時間が満了する前にサーバーを再始動した場合に、ローカル・アドレスを再利用できるようになります。
3. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。この例では、ユーザーは `s6_addr` をゼロに設定します。これにより、ポート 3005 を指定するあらゆる IPv4 または IPv6 クライアントが接続を確立できるようになります。
4. `listen()` API により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。この例では、バックログが 10 に設定されています。これは、待ち行列に入れられた着信接続が 10 個になると、システムが着信要求を拒否するようになるということです。
5. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。`accept()` 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。
6. `select()` API により、プロセスがイベントの発生を待機して、イベントが発生するとウェイクアップするようになります。この例では、データが読み取り可能な場合にのみ、システムはプロセスに通知します。この `select()` の呼び出しでは、タイムアウトは 30 秒です。
7. `recv()` API が、クライアント・アプリケーションからデータを受信します。この例では、クライアントは 250 バイトのデータを送信します。そのため、`SO_RCVLOWAT` ソケット・オプションを使用し、250 バイトのデータがすべて到着するまで `recv()` がウェイクアップしないように指定することができます。
8. `send()` API が、クライアントにデータを送り返します。
9. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

## ソケットのイベントのフロー: コネクション型クライアント

次の API 呼び出しのシーケンスは、コネクション型設計におけるサーバーとクライアント・アプリケーションの関係を説明します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのためにインターネット・プロトコル バージョン 6 アドレス・ファミリー (`AF_INET6`) と TCP トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。
2. クライアントのプログラム例では、`inet_pton()` API に渡されるサーバー・ストリングが有効な IPv6 アドレス・ストリングでなければ、それをサーバーのホスト名であると見なします。その場合は、`getaddrinfo()` API を使用して、サーバーの IP アドレスを取得します。
3. ソケット記述子を受信したら、`connect()` API を使用して、サーバーへの接続を確立します。
4. `send()` API が、250 バイトのデータをサーバーに送信します。
5. `recv()` API が、サーバーから 250 バイトのデータが送り返されるのを待機します。この例では、サーバーは送信されたのと同じ 250 バイトで応答します。クライアントの例の場合、250 バイトのデータが別々のパケットで到着する可能性があるため、250 バイトがすべて到着するまで、`recv()` API を繰り返し使用します。
6. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

### 関連情報:

`listen()`--Invite Incoming Connections Requests API

`bind()`--Set Local Address for Socket API

`accept()`--Wait for Connection Request and Make Connection API

`send()`--Send Data API

`recv()`--Receive Data API

`close()`--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API  
setsockopt()--Set Socket Options API  
select()--Wait for Events on Multiple Sockets API  
gethostbyname()--Get Host Information for Host Name API  
connect()--Establish Connection or Destination Address API

## 例: コネクション型サーバー

この例は、コネクション型サーバーをどのように作成できるかを示しています。

この例を使用して、独自のソケット・サーバー・アプリケーションを作成できます。コネクション型サーバー設計は、ソケット・アプリケーションの最も一般的なモデルの 1 つです。コネクション型設計では、サーバー・アプリケーションは、クライアント要求を受け入れるためのソケットを作成します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/******  
/* This sample program provides a code for a connection-oriented server. */  
/******  
  
/******  
/* Header files needed for this sample program . */  
/******  
#include <stdio.h>  
#include <sys/time.h>  
#include <sys/types.h>  
#include <sys/socket.h>  
#include <netinet/in.h>  
#include <sys/poll.h>  
  
/******  
/* Constants used by this program */  
/******  
#define SERVER_PORT 12345  
#define BUFFER_LENGTH 250  
#define FALSE 0  
  
void main()  
{  
    /******  
    /* Variable and structure definitions. */  
    /******  
    int sd=-1, sd2=-1;  
    int rc, length, on=1;  
    char buffer[BUFFER_LENGTH];  
    struct pollfd fds;  
    nfd_t nfds = 1;  
    int timeout;  
    struct sockaddr_in6 serveraddr;  
  
    /******  
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */  
    /* close() of each of the socket descriptors is only done once at the */  
    /* very end of the program. */  
    /******  
    do  
    {  
        /******  
        /* The socket() function returns a socket descriptor, representing */  
        /* an endpoint. The statement also identifies that the INET6 */  
        /* (Internet Protocol version 6) address family with the TCP */
```



```

/* transport (SOCK_STREAM) will be used for this socket. */
/*****
sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/*****
/* The setsockopt() function is used to allow the local address to */
/* be reused when the server is restarted before the required wait */
/* time expires. */
/*****
rc = setsockopt(sd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, (char *)&on, sizeof(on));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt(SO_REUSEADDR) failed");
    break;
}

/*****
/* After the socket descriptor is created, a bind() function gets a */
/* unique name for the socket. In this example, the user sets the */
/* s6_addr to zero, which allows connections to be established from */
/* any client that specifies port 12345. */
/*****
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sin6_family = AF_INET6;
serveraddr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
memcpy(&serveraddr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));

rc = bind(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/*****
/* The listen() function allows the server to accept incoming */
/* client connections. In this example, the backlog is set to 10. */
/* This means that the system will queue 10 incoming connection */
/* requests before the system starts rejecting the incoming */
/* requests. */
/*****
rc = listen(sd, 10);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

printf("Ready for client connect().\n");

/*****
/* The server uses the accept() function to accept an incoming */
/* connection request. The accept() call will block indefinitely */
/* waiting for the incoming connection to arrive. */
/*****
sd2 = accept(sd, NULL, NULL);
if (sd2 < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}

```

```

/*****
/* The poll() function allows the process to wait for an event to
/* occur and to wake up the process when the event occurs. In this
/* example, the system notifies the process only when data is
/* available to read. A 30 second timeout is used on this poll
/* call.
*****/
timeout = 30000;

memset(&fds, 0, sizeof(fds));
fds.fd = sd2;
fds.events = POLLIN;
fds.revents = 0;

rc = poll(&fds, nfd, timeout);
if (rc < 0)
{
    perror("poll() failed");
    break;
}

if (rc == 0)
{
    printf("poll() timed out.\n");
    break;
}

/*****
/* In this example we know that the client will send 250 bytes of
/* data over. Knowing this, we can use the SO_RCVLOWAT socket
/* option and specify that we don't want our recv() to wake up until
/* all 250 bytes of data have arrived.
*****/
length = BUFFER_LENGTH;
rc = setsockopt(sd2, SOL_SOCKET, SO_RCVLOWAT,
               (char *)&length, sizeof(length));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt(SO_RCVLOWAT) failed");
    break;
}

/*****
/* Receive that 250 bytes data from the client
*****/
rc = recv(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("recv() failed");
    break;
}

printf("%d bytes of data were received\n", rc);
if (rc == 0 ||
    rc < sizeof(buffer))
{
    printf("The client closed the connection before all of the\n");
    printf("data was sent\n");
    break;
}

/*****
/* Echo the data back to the client
*****/
rc = send(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{

```

```

        perror("send() failed");
        break;
    }

    /*****
    /* Program complete */
    *****/

} while (FALSE);

    /*****
    /* Close down any open socket descriptors */
    *****/
    if (sd != -1)
        close(sd);
    if (sd2 != -1)
        close(sd2);
}

```

### 関連資料:

30 ページの『AF\_INET アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットは、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) のいずれかにすることができます。コネクション型 AF\_INET ソケットは、Transmission Control Protocol (TCP) をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

『例: コネクション型クライアント』

この例は、コネクション型設計で、コネクション型サーバーに接続するソケット・クライアント・プログラムを作成する方法を示したものです。

### 例: コネクション型クライアント

この例は、コネクション型設計で、コネクション型サーバーに接続するソケット・クライアント・プログラムを作成する方法を示したものです。

サービスのクライアント (クライアント・プログラム) は、サーバー・プログラムのサービスを要求しなければなりません。この例を使用して、独自のクライアント・アプリケーションを作成できます。

**注:** この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

    /*****
    /* This sample program provides a code for a connection-oriented client. */
    *****/

    /*****
    /* Header files needed for this sample program */
    *****/
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <netdb.h>

    /*****
    /* Constants used by this program */
    *****/
#define SERVER_PORT    3005
#define BUFFER_LENGTH  250

```

```

#define FALSE          0
#define SERVER_NAME    "ServerHostName"

/* Pass in 1 parameter which is either the */
/* address or host name of the server, or */
/* set the server name in the #define     */
/* SERVER_NAME.                           */
void main(int argc, char *argv[])
{
    /******
    /* Variable and structure definitions.
    /******
    int    sd=-1, rc, bytesReceived;
    char   buffer[BUFFER_LENGTH];
    char   server[NETDB_MAX_HOST_NAME_LENGTH];
    struct sockaddr_in6 serveraddr;
    struct addrinfo hints, *res;

    /******
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The
    /* close() of the socket descriptor is only done once at the very end
    /* of the program.
    /******
    do
    {
        /******
        /* The socket() function returns a socket descriptor, representing
        /* an endpoint. The statement also identifies that the INET6
        /* (Internet Protocol version 6) address family with the TCP
        /* transport (SOCK_STREAM) will be used for this socket.
        /******
        sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
        if (sd < 0)
        {
            perror("socket() failed");
            break;
        }

        /******
        /* If an argument was passed in, use this as the server, otherwise
        /* use the #define that is located at the top of this program.
        /******
        if (argc > 1)
            strcpy(server, argv[1]);
        else
            strcpy(server, SERVER_NAME);

        memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
        serveraddr.sin6_family    = AF_INET6;
        serveraddr.sin6_port     = htons(SERVER_PORT);
        rc = inet_pton(AF_INET6, server, &serveraddr.sin6_addr.s6_addr);

        if (rc != 1)
        {
            /******
            /* The server string that was passed into the inet_pton()
            /* function was not a hexadecimal colon IP address. It must
            /* therefore be the hostname of the server. Use the
            /* getaddrinfo() function to retrieve the IP address of the
            /* server.
            /******
            memset(&hints, 0, sizeof(hints));
            hints.ai_family = AF_INET6;
            hints.ai_flags = AI_V4MAPPED;
            rc = getaddrinfo(server, NULL, &hints, &res);
            if (rc != 0)
            {

```

```

        printf("Host not found! (%s)\n", server);
        perror("getaddrinfo() failed\n");
        break;
    }

    memcpy(&serveraddr.sin6_addr,
           (&(struct sockaddr_in6 *) (res->ai_addr))->sin6_addr,
           sizeof(serveraddr.sin6_addr));

    freeaddrinfo(res);
}

/*****
/* Use the connect() function to establish a connection to the
/* server.
*****/
rc = connect(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("connect() failed");
    break;
}

/*****
/* Send 250 bytes of a's to the server
*****/
memset(buffer, 'a', sizeof(buffer));
rc = send(sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    break;
}

/*****
/* In this example we know that the server is going to respond with
/* the same 250 bytes that we just sent. Since we know that 250
/* bytes are going to be sent back to us, we can use the
/* SO_RCVLOWAT socket option and then issue a single recv() and
/* retrieve all of the data.
/*
/*
/* The use of SO_RCVLOWAT is already illustrated in the server
/* side of this example, so we will do something different here.
/* The 250 bytes of the data may arrive in separate packets,
/* therefore we will issue recv() over and over again until all
/* 250 bytes have arrived.
*****/
bytesReceived = 0;
while (bytesReceived < BUFFER_LENGTH)
{
    rc = recv(sd, & buffer[bytesReceived],
              BUFFER_LENGTH - bytesReceived, 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }
    else if (rc == 0)
    {
        printf("The server closed the connection\n");
        break;
    }
}

/*****
/* Increment the number of bytes that have been received so far
*****/
bytesReceived += rc;

```

```

    }
} while (FALSE);

/*****
/* Close down any open socket descriptors */
/*****
if (sd != -1)
    close(sd);
}

```

#### 関連資料:

30 ページの『AF\_INET アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットは、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) のいずれかにすることができます。コネクション型 AF\_INET ソケットは、Transmission Control Protocol (TCP) をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

18 ページの『例: コネクション型サーバー』

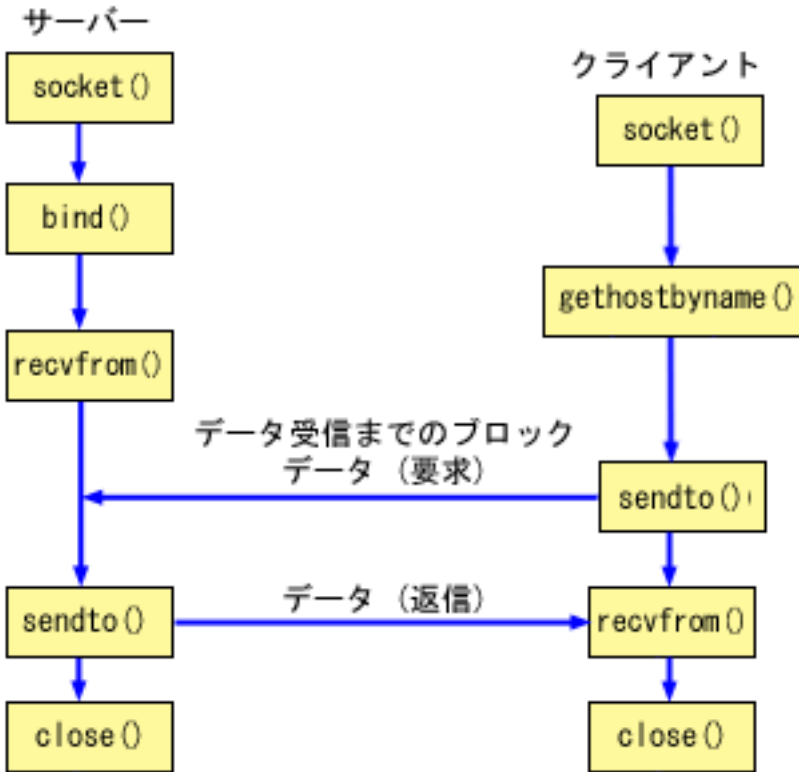
この例は、コネクション型サーバーをどのように作成できるかを示しています。

## コネクションレス型ソケットの作成

コネクションレス型ソケットは、データを転送するための接続を確立しません。その代わりに、サーバー・アプリケーションはクライアントが要求を送信できるよう、自分の名前を指定します。

コネクションレス型ソケットは、TCP/IP の代わりにユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

以下の図は、コネクションレス型ソケット設計用の例で使用される、ソケット API のクライアント/サーバーの関係を表しています。



## ソケットのイベントのフロー: コネクションレス型サーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図およびこの後のプログラム例の説明となっています。これはまた、コネクションレス型設計におけるサーバーとクライアント・アプリケーションの関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API の使用上の注意へのリンクが含まれています。特定の API の使用に関する詳細な説明を参照するために、これらのリンクを使用できます。コネクションレス型サーバーの最初の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのためにインターネット・プロトコルバージョン 6 アドレス・ファミリー (`AF_INET6`) と UDP トランスポート (`SOCK_DGRAM`) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。この例では、ユーザーは `s6_addr` をゼロに設定します。これは、UDP ポート 3555 が、システム上のすべての IPv4 および IPv6 アドレスにバインドされるということです。
3. サーバーが、データを受信するために `recvfrom()` API を使用します。`recvfrom()` API は、データの到着を無期限に待機します。
4. `sendto()` API がデータをクライアントに送り返します。
5. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべて終了させます。

## ソケットのイベントのフロー: コネクションレス型クライアント

コネクションレス型クライアントの 2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのためにインターネット・プロトコルバージョン 6 アドレス・ファミリー (`AF_INET6`) と UDP トランスポート (`SOCK_DGRAM`) を使用することも示します。

2. クライアントのプログラム例では、inet\_pton() API に渡されるサーバー・ストリングが有効な IPv6 アドレス・ストリングでなければ、それをサーバーのホスト名であると見なします。その場合は、getaddrinfo() API を使用して、サーバーの IP アドレスを取得します。
3. sendto() API を使用して、データをサーバーに送信します。
4. recvfrom() API を使用して、サーバーからデータを受信します。
5. close() API が、オープンしているソケット記述子をすべて終了させます。

#### 関連情報:

close()--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

recvfrom()--Receive Data API

sendto()--Send Data API

gethostbyname()--Get Host Information for Host Name API

#### 例: コネクションレス型サーバー

この例では、ユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用してコネクションレス型ソケット・サーバー・プログラムを作成する方法を示します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* This sample program provides a code for a connectionless server.      */
*****/

/*****
/* Header files needed for this sample program                            */
*****/
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>

/*****
/* Constants used by this program                                        */
*****/
#define SERVER_PORT    3555
#define BUFFER_LENGTH  100
#define FALSE          0

void main()
{
    /*****
    /* Variable and structure definitions.                                */
    *****/
    int    sd=-1, rc;
    char   buffer[BUFFER_LENGTH];
    struct sockaddr_in6 serveraddr;
    struct sockaddr_in6 clientaddr;
    int    clientaddrlen = sizeof(clientaddr);

    /*****
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The   */
    /* close() of each of the socket descriptors is only done once at the  */
    /* very end of the program.                                           */
    *****/

```



```

do
{
/*****
/* The socket() function returns a socket descriptor, representing */
/* an endpoint. The statement also identifies that the INET6 */
/* (Internet Protocol version 6) address family with the UDP */
/* transport (SOCK_DGRAM) will be used for this socket. */
*****/
sd = socket(AF_INET6, SOCK_DGRAM, 0);
if (sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/*****
/* After the socket descriptor is created, a bind() function gets a */
/* unique name for the socket. In this example, the user sets the */
/* s_addr to zero, which means that the UDP port of 3555 will be */
/* bound to all IP addresses on the system. */
*****/
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sin6_family = AF_INET6;
serveraddr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
memcpy(&serveraddr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));

rc = bind(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/*****
/* The server uses the recvfrom() function to receive that data. */
/* The recvfrom() function waits indefinitely for data to arrive. */
*****/
rc = recvfrom(sd, buffer, sizeof(buffer), 0,
              (struct sockaddr *)&clientaddr,
              &clientaddrlen);
if (rc < 0)
{
    perror("recvfrom() failed");
    break;
}

printf("server received the following: <%s>\n", buffer);
inet_ntop(AF_INET6, &clientaddr.sin6_addr.s6_addr,
          buffer, sizeof(buffer));
printf("from port %d and address %s\n",
       ntohs(clientaddr.sin6_port),
       buffer);

/*****
/* Echo the data back to the client */
*****/
rc = sendto(sd, buffer, sizeof(buffer), 0,
            (struct sockaddr *)&clientaddr,
            sizeof(clientaddr));
if (rc < 0)
{
    perror("sendto() failed");
    break;
}

/*****
/* Program complete */
*****/

```

```

    /*****/
} while (FALSE);

/*****/
/* Close down any open socket descriptors */
/*****/
if (sd != -1)
    close(sd);
}

```

## 例: コネクションレス型クライアント

この例は、ユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用してコネクションレス型ソケット・クライアント・プログラムをサーバーに接続する方法について示します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****/
/* This sample program provides a code for a connectionless client. */
/*****/

/*****/
/* Header files needed for this sample program */
/*****/
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <netdb.h>

/*****/
/* Constants used by this program */
/*****/
#define SERVER_PORT    3555
#define BUFFER_LENGTH  100
#define FALSE          0
#define SERVER_NAME    "ServerHostName"

/* Pass in 1 parameter which is either the */
/* address or host name of the server, or */
/* set the server name in the #define */
/* SERVER_NAME */
void main(int argc, char *argv[])
{
    /*****/
    /* Variable and structure definitions. */
    /*****/
    int    sd, rc;
    char    server[NETDB_MAX_HOST_NAME_LENGTH];
    char    buffer[BUFFER_LENGTH];
    struct sockaddr_in6 serveraddr;
    int    serveraddrlen = sizeof(serveraddr);
    struct addrinfo hints, *res;

    /*****/
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */
    /* close() of the socket descriptor is only done once at the very end */
    /* of the program. */
    /*****/
    do
    {
        /*****/

```

```

/* The socket() function returns a socket descriptor, representing */
/* an endpoint. The statement also identifies that the INET6 */
/* (Internet Protocol) address family with the UDP transport */
/* (SOCK_DGRAM) will be used for this socket. */
/*****/
sd = socket(AF_INET6, SOCK_DGRAM, 0);
if (sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/*****/
/* If an argument was passed in, use this as the server, otherwise */
/* use the #define that is located at the top of this program. */
/*****/
if (argc > 1)
    strcpy(server, argv[1]);
else
    strcpy(server, SERVER_NAME);

memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sin6_family = AF_INET6;
serveraddr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = inet_pton(AF_INET6, server, &serveraddr.sin6_addr.s6_addr);
if (rc != 1)
{
    /*****/
    /* The server string that was passed into the inet_pton() */
    /* function was not a hexadecimal colon IP address. It must */
    /* therefore be the hostname of the server. Use the */
    /* getaddrinfo() function to retrieve the IP address of the */
    /* server. */
    /*****/
    memset(&hints, 0, sizeof(hints));
    hints.ai_family = AF_INET6;
    hints.ai_flags = AI_V4MAPPED;
    rc = getaddrinfo(server, NULL, &hints, &res);
    if (rc != 0)
    {
        printf("Host not found! (%s)", server);
        break;
    }

    memcpy(&serveraddr.sin6_addr,
           (&(struct sockaddr_in6 *) (res->ai_addr))->sin6_addr,
           sizeof(serveraddr.sin6_addr));

    freeaddrinfo(res);
}

/*****/
/* Initialize the data block that is going to be sent to the server */
/*****/
memset(buffer, 0, sizeof(buffer));
strcpy(buffer, "A CLIENT REQUEST");

/*****/
/* Use the sendto() function to send the data to the server. */
/*****/
rc = sendto(sd, buffer, sizeof(buffer), 0,
            (struct sockaddr *)&serveraddr,
            sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("sendto() failed");
    break;
}

```

```

}

/*****
/* Use the recvfrom() function to receive the data back from the
/* server.
*****/
rc = recvfrom(sd, buffer, sizeof(buffer), 0,
              (struct sockaddr *)&serveraddr,
              & serveraddrlen);

if (rc < 0)
{
    perror("recvfrom() failed");
    break;
}

printf("client received the following: <%s>\n", buffer);
inet_ntop(AF_INET6, &serveraddr.sin6_addr.s6_addr,
          buffer, sizeof(buffer));
printf("from port %d, from address %s\n",
       ntohs(serveraddr.sin6_port), buffer);

/*****
/* Program complete
*****/

} while (FALSE);

/*****
/* Close down any open socket descriptors
*****/
if (sd != -1)
    close(sd);
}

```

## アドレス・ファミリーを使用したアプリケーションの設計

以下のシナリオでは、各種ソケット・アドレス・ファミリーを使用したアプリケーションの設計方法について説明します。ソケット・アドレス・ファミリーには、AF\_INET アドレス・ファミリー、AF\_INET6 アドレス・ファミリー、AF\_UNIX アドレス・ファミリー、および AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーがあります。

### AF\_INET アドレス・ファミリーの使用

AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットは、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) のいずれかにすることができます。コネクション型 AF\_INET ソケットは、Transmission Control Protocol (TCP) をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。

AF\_INET ドメイン・ソケットの作成時に、ソケット・プログラムのアドレス・ファミリーに AF\_INET を指定します。AF\_INET ソケットもタイプ SOCK\_RAW を使用することができます。このタイプを設定すると、アプリケーションは IP 層に直接接続し、TCP または UDP トランスポートのいずれも使用しません。

#### 関連資料:

10 ページの『AF\_INET アドレス・ファミリー』

このアドレス・ファミリーは、同一システムまたは異なるシステム上で実行される複数のプロセス間で、プロセス間通信を行えるようにします。

3 ページの『ソケット・プログラミングの前提条件』

ソケット・アプリケーションを作成する前に、以下のステップを実行して、コンパイラー、AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリー、Secure Sockets Layer (SSL) API、ならびに Global Security Kit (GSKit) API の要件を満たす必要があります。

18 ページの『例: コネクション型サーバー』

この例は、コネクション型サーバーをどのように作成できるかを示しています。

21 ページの『例: コネクション型クライアント』

この例は、コネクション型設計で、コネクション型サーバーに接続するソケット・クライアント・プログラムを作成する方法を示したものです。

## AF\_INET6 アドレス・ファミリーの使用

AF\_INET6 ソケットは、インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) の 128 ビット (16 バイト) アドレス構造をサポートします。プログラマーは AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用してアプリケーションを作成し、IPv4 ノードまたは IPv6 ノードのどちらかから、あるいは IPv6 ノードのみから、クライアント要求を受け入れることができます。

AF\_INET ソケットと同様に、AF\_INET6 ソケットにも、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) があります。コネクション型 AF\_INET6 ソケットは、TCP をトランスポート・プロトコルとして使用します。コネクションレス型 AF\_INET6 ソケットは、トランスポート・プロトコルとしてユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を使用します。AF\_INET6 ドメイン・ソケットの作成時に、ソケット・プログラムのアドレス・ファミリーに AF\_INET6 を指定します。

AF\_INET6 ソケットもタイプ SOCK\_RAW を使用することができます。このタイプを設定すると、アプリケーションは IP 層に直接接続し、TCP または UDP トランスポートのいずれも使用しません。

## IPv6 アプリケーションと IPv4 アプリケーションの互換性

AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使ってソケット・アプリケーションを作成すれば、インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) アプリケーションは、インターネット・プロトコル バージョン 4 (IPv4) アプリケーション (AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するアプリケーション) と一緒に機能できるようになります。この機能により、ソケット・プログラマーは IPv4 マップ IPv6 アドレス形式を使用できます。このアドレス形式は、IPv4 ノードの IPv4 アドレスを IPv6 アドレスとして表します。IPv4 アドレスは IPv6 アドレスの下位 32 ビットにエンコードされ、高位 96 ビットは 0:0:0:0:FFFF という接頭部で固定されます。IPv4 マップ・アドレスの一例を挙げます。

```
::FFFF:192.1.1.1
```

指定されたホストが IPv4 アドレスしか持っていない場合、getaddrinfo() API でこのようなアドレスを自動的に生成できます。

AF\_INET6 ソケットを使用して IPv4 ノードへの TCP 接続をオープンするアプリケーションを作成することができます。そのためには、宛先の IPv4 アドレスを IPv4 マップ IPv6 アドレスにエンコードし、connect() または sendto() 呼び出しの中で、そのアドレスを sockaddr\_in6 構造に渡すことができます。アプリケーションが AF\_INET6 ソケットを使用して、IPv4 ノードからの TCP 接続を受け入れたり、IPv4 ノードから UDP パケットを受信したりする場合、システムは同様の方法でエンコードされた sockaddr\_in6 構造を使用し、相手システムのアドレスを、accept()、recvfrom()、または getpeername() 呼び出しによってアプリケーションに戻します。

アプリケーションは、bind() API によって、UDP パケットや TCP 接続の送信元の IP アドレスを選択することができますが、システムに送信元アドレスを選択してもらいたい場合もあります。そのような場合、IPv4 であれば INADDR\_ANY マクロを使用しますが、それと同様の方法でアプリケーションは

in6addr\_any を使用できます。この方法のバインドに追加された機能は、AF\_INET6 ソケットが、IPv4 ノードと IPv6 ノードの両方と通信できるようになったということです。例えば、in6addr\_any にバインドされた listen 中のソケット上で accept() を発行するアプリケーションは、IPv4 または IPv6 ノードのどちらか一方からの接続を受け入れることができます。この動作は、IPPROTO\_IPV6 レベルのソケット・オプション IPV6\_V6ONLY を使用して変更が可能です。相互運用しているノードのタイプを知る必要のあるアプリケーションはほとんどありませんが、それを知る必要のあるアプリケーションのために、<netinet/in.h> で定義されている IN6\_IS\_ADDR\_V4MAPPED() マクロが提供されています。

#### 関連資料:

3 ページの『ソケット・プログラミングの前提条件』

ソケット・アプリケーションを作成する前に、以下のステップを実行して、コンパイラー、AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリー、Secure Sockets Layer (SSL) API、ならびに Global Security Kit (GSKit) API の要件を満たす必要があります。

85 ページの『ソケットのシナリオ: IPv4 クライアントと IPv6 クライアントを受け入れるアプリケーションの作成』

この例は、F\_INET6 アドレス・ファミリーを使用することのできる典型的な状況を示しています。

#### 関連情報:

IPv4 と IPv6 との比較

recvfrom()--Receive Data API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

getpeername()--Retrieve Destination Address of Socket API

sendto()--Send Data API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

bind()--Set Local Address for Socket API

gethostbyname()--Get Host Information for Host Name API

getaddrinfo()--Get Address Information API

gethostbyaddr()--Get Host Information for IP Address API

getnameinfo()--Get Name Information for Socket Address API

## AF\_UNIX アドレス・ファミリーの使用

AF\_UNIX または AF\_UNIX\_CCSDID アドレス・ファミリーを使用するソケットには、コネクション型 (タイプ SOCK\_STREAM) とコネクションレス型 (タイプ SOCK\_DGRAM) があります。

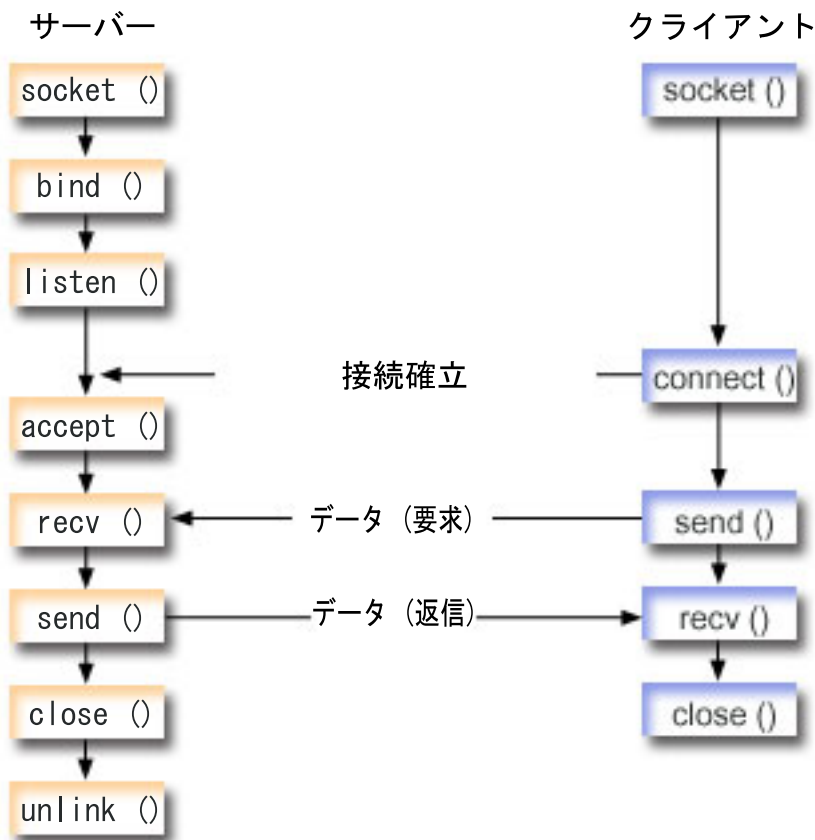
この 2 つのタイプは両方とも、2 つのプロセスを接続する外部通信関数がないので信頼性があります。

UNIX ドメイン・データグラム・ソケットは UDP データグラム・ソケットとは異なる働きをします。システムが自動的に未使用のポート番号を割り当てるため、UDP データグラム・ソケットでは、クライアント・プログラムが bind() API を呼び出す必要はありません。サーバーはポート番号にデータグラムを送信し返すことができます。ただし、UNIX ドメイン・データグラム・ソケットを使用すると、システムはクライアントに自動的にパス名を割り当てません。そこで、UNIX ドメイン・データグラムを使用するすべてのクライアント・プログラムは、bind() API を呼び出さなければなりません。クライアントの bind() に指定された正確なパス名は、サーバーに渡されるものです。よって、クライアントが相対パス名 (/ で始まる完全修飾ではないパス名) を指定する場合は、それが同じ現行ディレクトリーで実行していない限り、サーバーはクライアントにデータグラムを送信することはできません。

アプリケーションがこのアドレス・ファミリーに使用できるパス名の例として、`/tmp/myserver` または `servers/thatserver` が挙げられます。`servers/thatserver` では、完全修飾ではないパス名 (`/` が指定されていない) になります。つまり、ファイル・システム階層での項目のロケーションは現行作業ディレクトリーに関連して判別されます。

注: ファイル・システムのパス名は NLS 化されています。

以下の図は、AF\_UNIX アドレス・ファミリーのクライアント/サーバー関係を表します。



## ソケットのイベントのフロー: AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション

最初の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために使用される UNIX アドレス・ファミリーとストリーム・トランスポート (`SOCK_STREAM`) も示します。さらに、`socketpair()` API を使用して UNIX ソケットを初期化することもできます。

`AF_UNIX` または `AF_UNIX_CCSID` は、唯一 `socketpair()` API をサポートしているアドレス・ファミリーです。`socketpair()` API は、名前がなく接続されている 2 つのソケット記述子を戻します。

2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。

UNIX ドメイン・ソケットのネーム・スペースは、パス名で構成されます。ソケット・プログラムが `bind()` API を呼び出すと、ファイル・システム・ディレクトリーに項目が作成されます。そのパス名が



すでに存在する場合、bind() は失敗します。そこで、UNIX ドメイン・ソケット・プログラムが常に unlink() API を呼び出して、終了時にディレクトリーの項目を除去する必要があります。

- listen() により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。この例では、バックログが 10 に設定されています。これは、待ち行列に入れられた着信接続が 10 個になると、システムが着信要求を拒否するようになるということです。
- recv() API が、クライアント・アプリケーションからデータを受信します。この例では、クライアントは 250 バイトのデータを送信します。そのため、SO\_RCVLOWAT ソケット・オプションを使用し、250 バイトのデータがすべて到着するまで recv() がウェイクアップする必要がないように指定することができます。
- send() API が、クライアントにデータを送り返します。
- close() API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。
- unlink() API が、UNIX パス名をファイル・システムから除去します。

## ソケットのイベントのフロー: AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

- socket() API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために使用される UNIX アドレス・ファミリーとストリーム・トランスポート (SOCK\_STREAM) も示します。さらに、socketpair() API を使用して UNIX ソケットを初期化することもできます。

AF\_UNIX または AF\_UNIX\_CCSID は、唯一 socketpair() API をサポートしているアドレス・ファミリーです。socketpair() API は、名前がなく接続されている 2 つのソケット記述子を戻します。

- ソケット記述子を受信したら、connect() API を使用して、サーバーへの接続を確立します。
- send() API が、サーバー・アプリケーションの SO\_RCVLOWAT ソケット・オプションに指定されている 250 バイトのデータを送信します。
- 250 バイトのデータがすべて到着するまで、recv() API がループします。
- close() API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

### 関連資料:

12 ページの『AF\_UNIX アドレス・ファミリー』

このアドレス・ファミリーは、ソケット API を使用する同一システムでプロセス間通信を行えるようにします。このアドレスは、ファイル・システムの項目への実際のパス名です。

3 ページの『ソケット・プログラミングの前提条件』

ソケット・アプリケーションを作成する前に、以下のステップを実行して、コンパイラー、AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリー、Secure Sockets Layer (SSL) API、ならびに Global Security Kit (GSKit) API の要件を満たす必要があります。

39 ページの『AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーの使用』

AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットの仕様は、AF\_UNIX アドレス・ファミリー・ソケットの仕様と同じです。AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットには、コネクション型とコネクションレス型があります。これらは、同一システムに通信を提供できます。

### 関連情報:

close()--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

unlink()--Remove Link to File API



listen()--Invite Incoming Connections Requests API

send()--Send Data API

recv()--Receive Data API

socketpair()--Create a Pair of Sockets API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

### 例: AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション:

以下の例は、AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用するサンプル・サーバー・プログラムを示しています。AF\_UNIX アドレス・ファミリーは、他のアドレス・ファミリーと同じソケット呼び出しの多くを使用します。ただし、サーバー・アプリケーションを識別するためにパス名構造を使用するという点が異なります。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/******  
/* This example program provides code for a server application that uses */  
/* AF_UNIX address family */  
/******  
  
/******  
/* Header files needed for this sample program */  
/******  
#include <stdio.h>  
#include <string.h>  
#include <sys/types.h>  
#include <sys/socket.h>  
#include <sys/un.h>  
  
/******  
/* Constants used by this program */  
/******  
#define SERVER_PATH "/tmp/server"  
#define BUFFER_LENGTH 250  
#define FALSE 0  
  
void main()  
{  
    /******  
    /* Variable and structure definitions. */  
    /******  
    int sd=-1, sd2=-1;  
    int rc, length;  
    char buffer[BUFFER_LENGTH];  
    struct sockaddr_un serveraddr;  
  
    /******  
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */  
    /* close() of each of the socket descriptors is only done once at the */  
    /* very end of the program. */  
    /******  
    do  
    {  
        /******  
        /* The socket() function returns a socket descriptor, which represents */  
        /* an endpoint. The statement also identifies that the UNIX */  
        /* address family with the stream transport (SOCK_STREAM) will be */  
        /* used for this socket. */  
        /******  
        sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);  
        if (sd < 0)
```

```

{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/*****/
/* After the socket descriptor is created, a bind() function gets a */
/* unique name for the socket. */
/*****/
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sun_family = AF_UNIX;
strcpy(serveraddr.sun_path, SERVER_PATH);

rc = bind(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, SUN_LEN(&serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/*****/
/* The listen() function allows the server to accept incoming */
/* client connections. In this example, the backlog is set to 10. */
/* This means that the system will queue 10 incoming connection */
/* requests before the system starts rejecting the incoming */
/* requests. */
/*****/
rc = listen(sd, 10);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

printf("Ready for client connect().\n");

/*****/
/* The server uses the accept() function to accept an incoming */
/* connection request. The accept() call will block indefinitely */
/* waiting for the incoming connection to arrive. */
/*****/
sd2 = accept(sd, NULL, NULL);
if (sd2 < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}

/*****/
/* In this example we know that the client will send 250 bytes of */
/* data over. Knowing this, we can use the SO_RCVLOWAT socket */
/* option and specify that we don't want our recv() to wake up */
/* until all 250 bytes of data have arrived. */
/*****/
length = BUFFER_LENGTH;
rc = setsockopt(sd2, SOL_SOCKET, SO_RCVLOWAT,
                (char *)&length, sizeof(length));

if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt(SO_RCVLOWAT) failed");
    break;
}

/*****/
/* Receive that 250 bytes data from the client */
/*****/
rc = recv(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)

```

```

    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }
    printf("%d bytes of data were received\n", rc);
    if (rc == 0 ||
        rc < sizeof(buffer))
    {
        printf("The client closed the connection before all of the\n");
        printf("data was sent\n");
        break;
    }

    /******
    /* Echo the data back to the client */
    /******
    rc = send(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("send() failed");
        break;
    }

    /******
    /* Program complete */
    /******

} while (FALSE);

/******
/* Close down any open socket descriptors */
/******
if (sd != -1)
    close(sd);

if (sd2 != -1)
    close(sd2);

/******
/* Remove the UNIX path name from the file system */
/******
unlink(SERVER_PATH);
}

```

### 例: AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション:

以下の例は、AF\_UNIX アドレス・ファミリーを使用して、サーバーへのクライアント接続を作成するサンプル・プログラムを示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/******
/* This sample program provides code for a client application that uses */
/* AF_UNIX address family */
/******
/******
/* Header files needed for this sample program */
/******
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/un.h>

/******

```

```

/* Constants used by this program */
/*****
#define SERVER_PATH    "/tmp/server"
#define BUFFER_LENGTH  250
#define FALSE          0

/* Pass in 1 parameter which is either the */
/* path name of the server as a UNICODE */
/* string, or set the server path in the */
/* #define SERVER_PATH which is a CCSID */
/* 500 string. */
void main(int argc, char *argv[])
{
/*****
/* Variable and structure definitions. */
/*****
int    sd=-1, rc, bytesReceived;
char  buffer[BUFFER_LENGTH];
struct sockaddr_un serveraddr;

/*****
/* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */
/* close() of the socket descriptor is only done once at the very end */
/* of the program. */
/*****
do
{
/*****
/* The socket() function returns a socket descriptor, which represents */
/* an endpoint. The statement also identifies that the UNIX */
/* address family with the stream transport (SOCK_STREAM) will be */
/* used for this socket. */
/*****
sd = socket(AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0);
if (sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/*****
/* If an argument was passed in, use this as the server, otherwise */
/* use the #define that is located at the top of this program. */
/*****
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sun_family = AF_UNIX;
if (argc > 1)
    strcpy(serveraddr.sun_path, argv[1]);
else
    strcpy(serveraddr.sun_path, SERVER_PATH);

/*****
/* Use the connect() function to establish a connection to the */
/* server. */
/*****
rc = connect(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, SUN_LEN(&serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("connect() failed");
    break;
}

/*****
/* Send 250 bytes of a's to the server */
/*****
memset(buffer, 'a', sizeof(buffer));
rc = send(sd, buffer, sizeof(buffer), 0);

```

```

if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    break;
}

/*****
/* In this example we know that the server is going to respond with */
/* the same 250 bytes that we just sent. Since we know that 250    */
/* bytes are going to be sent back to us, we can use the          */
/* SO_RCVLOWAT socket option and then issue a single recv() and   */
/* retrieve all of the data.                                       */
/*                                                                 */
/* The use of SO_RCVLOWAT is already illustrated in the server    */
/* side of this example, so we will do something different here.  */
/* The 250 bytes of the data may arrive in separate packets,     */
/* therefore we will issue recv() over and over again until all   */
/* 250 bytes have arrived.                                        */
*****/
bytesReceived = 0;
while (bytesReceived < BUFFER_LENGTH)
{
    rc = recv(sd, & buffer[bytesReceived],
              BUFFER_LENGTH - bytesReceived, 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }
    else if (rc == 0)
    {
        printf("The server closed the connection\n");
        break;
    }

    /*****
    /* Increment the number of bytes that have been received so far */
    *****/
    bytesReceived += rc;
}

} while (FALSE);

/*****
/* Close down any open socket descriptors                          */
*****/
if (sd != -1)
    close(sd);
}

```

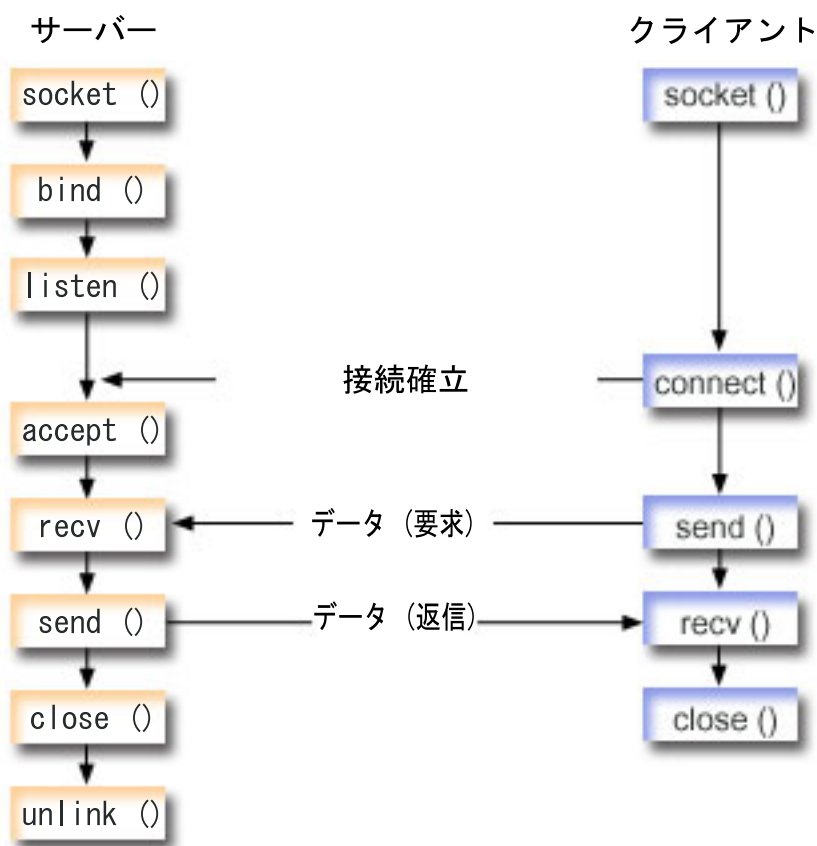
## AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーの使用

AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットの仕様は、AF\_UNIX アドレス・ファミリー・ソケットの仕様と同じです。AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリー・ソケットには、コネクション型とコネクションレス型があります。これらは、同一システムに通信を提供できます。

AF\_UNIX\_CCSID ソケット・アプリケーションを処理する前に、出力形式を判別するために Qlg\_Path\_Name\_T 構造に精通している必要があります。

出力アドレス構造 (accept(), getsockname(), getpeername(), recvfrom(), および recvmsg() から戻されるものなど) を処理する場合、アプリケーションはソケット・アドレス構造 (sockaddr\_unc) を調べて、その形

式を判別する必要があります。「sunc\_format」および「sunc\_qlg」フィールドによって、パス名の出力形式が決まります。しかし、ソケットは、アプリケーションが入力アドレスで使ったのと同じ値を必ずしも出力で使用するわけではありません。



## ソケットのイベントのフロー: AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション

最初の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. socket() API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーとストリーム・トランスポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。さらに、socketpair() API を使用して UNIX ソケットを初期化することもできます。

AF\_UNIX または AF\_UNIX\_CCSID は、唯一 socketpair() API をサポートしているアドレス・ファミリーです。socketpair() API は、名前がなく接続されている 2 つのソケット記述子を戻します。

2. ソケット記述子が作成された後、bind() API が、ソケットの固有名を取得します。

UNIX ドメイン・ソケットのネーム・スペースは、パス名で構成されます。ソケット・プログラムが bind() API を呼び出すと、ファイル・システム・ディレクトリーに項目が作成されます。そのパス名がすでに存在する場合、bind() は失敗します。そこで、UNIX ドメイン・ソケット・プログラムが常に unlink() API を呼び出して、終了時にディレクトリーの項目を除去する必要があります。

3. listen() により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。この例では、バックログが 10 に設定されています。これは、待ち行列に入れられた着信接続が 10 個になると、システムが着信要求を拒否するようになるということです。

4. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。 `accept()` 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。
5. `recv()` API が、クライアント・アプリケーションからデータを受信します。この例では、クライアントは 250 バイトのデータを送信します。そのため、`SO_RCVLOWAT` ソケット・オプションを使用し、250 バイトのデータがすべて到着するまで `recv()` がウェイクアップする必要がないように指定することができます。
6. `send()` API が、クライアントにデータを送り返します。
7. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。
8. `unlink()` API が、UNIX パス名をファイル・システムから除去します。

## ソケットのイベントのフロー: AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために UNIX アドレス・ファミリーとストリーム・トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。さらに、`socketpair()` API を使用して UNIX ソケットを初期化することもできます。

`AF_UNIX` または `AF_UNIX_CCSID` は、唯一 `socketpair()` API をサポートしているアドレス・ファミリーです。`socketpair()` API は、名前がなく接続されている 2 つのソケット記述子を戻します。

2. ソケット記述子を受信したら、`connect()` API を使用して、サーバーへの接続を確立します。
3. `send()` API が、サーバー・アプリケーションの `SO_RCVLOWAT` ソケット・オプションに指定されている 250 バイトのデータを送信します。
4. 250 バイトのデータがすべて到着するまで、`recv()` API がループします。
5. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

### 関連資料:

13 ページの『`AF_UNIX_CCSID` アドレス・ファミリー』

`AF_UNIX_CCSID` ファミリーは `AF_UNIX` アドレス・ファミリーと互換性があり、同じ制限もあります。

32 ページの『`AF_UNIX` アドレス・ファミリーの使用』

`AF_UNIX` または `AF_UNIX_CCSID` アドレス・ファミリーを使用するソケットには、コネクション型 (タイプ `SOCK_STREAM`) とコネクションレス型 (タイプ `SOCK_DGRAM`) があります。

### 関連情報:

パス名フォーマット

`recvfrom()`--Receive Data API

`accept()`--Wait for Connection Request and Make Connection API

`getpeername()`--Retrieve Destination Address of Socket API

`getsockname()`--Retrieve Local Address of Socket API

`recvmsg()`--Receive a Message Over a Socket API

`close()`--Close File or Socket Descriptor API

`socket()`--Create Socket API

`bind()`--Set Local Address for Socket API

`unlink()`--Remove Link to File API

`listen()`--Invite Incoming Connections Requests API

`send()`--Send Data API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

recv()--Receive Data API

socketpair()--Create a Pair of Sockets API

### 例: AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーション:

このプログラム例は、F\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するサーバー・アプリケーションを示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/*
*****
/* This example program provides code for a server application for
/* AF_UNIX_CCSID address family.
*****

/*
*****
/* Header files needed for this sample program
*****
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/unc.h>

/*
*****
/* Constants used by this program
*****
#define SERVER_PATH    "/tmp/server"
#define BUFFER_LENGTH  250
#define FALSE          0

void main()
{
    /*
    *****
    /* Variable and structure definitions.
    *****
    int    sd=-1, sd2=-1;
    int    rc, length;
    char   buffer[BUFFER_LENGTH];
    struct sockaddr_unc serveraddr;

    /*
    *****
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The
    /* close() of each of the socket descriptors is only done once at the
    /* very end of the program.
    *****
    do
    {
        /*
        *****
        /* The socket() function returns a socket descriptor, which represents
        /* an endpoint. The statement also identifies that the UNIX_CCSID
        /* address family with the stream transport (SOCK_STREAM) will be
        /* used for this socket.
        *****
        sd = socket(AF_UNIX_CCSID, SOCK_STREAM, 0);
        if (sd < 0)
        {
            perror("socket() failed");
            break;
        }

        /*
        *****
    }
}
*****
*/

```



```

/* After the socket descriptor is created, a bind() function gets a */
/* unique name for the socket. */
/*****/
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sunc_family      = AF_UNIX_CC SID;
serveraddr.sunc_format      = SO_UNC_USE_QLG;
serveraddr.sunc_qlg.CC SID  = 500;
serveraddr.sunc_qlg.Path_Type = QLG_PTR_SINGLE;
serveraddr.sunc_qlg.Path_Length = strlen(SERVER_PATH);
serveraddr.sunc_path.p_unix = SERVER_PATH;

rc = bind(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/*****/
/* The listen() function allows the server to accept incoming */
/* client connections. In this example, the backlog is set to 10. */
/* This means that the system will queue 10 incoming connection */
/* requests before the system starts rejecting the incoming */
/* requests. */
/*****/
rc = listen(sd, 10);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

printf("Ready for client connect().\n");

/*****/
/* The server uses the accept() function to accept an incoming */
/* connection request. The accept() call will block indefinitely */
/* waiting for the incoming connection to arrive. */
/*****/
sd2 = accept(sd, NULL, NULL);
if (sd2 < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}

/*****/
/* In this example we know that the client will send 250 bytes of */
/* data over. Knowing this, we can use the SO_RCVLOWAT socket */
/* option and specify that we don't want our recv() to wake up */
/* until all 250 bytes of data have arrived. */
/*****/
length = BUFFER_LENGTH;
rc = setsockopt(sd2, SOL_SOCKET, SO_RCVLOWAT,
                (char *)&length, sizeof(length));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt(SO_RCVLOWAT) failed");
    break;
}

/*****/
/* Receive that 250 bytes data from the client */
/*****/
rc = recv(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)

```

```

    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }

    printf("%d bytes of data were received\n", rc);
    if (rc == 0 ||
        rc < sizeof(buffer))
    {
        printf("The client closed the connection before all of the\n");
        printf("data was sent\n");
        break;
    }

    /******
    /* Echo the data back to the client */
    /******
    rc = send(sd2, buffer, sizeof(buffer), 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("send() failed");
        break;
    }

    /******
    /* Program complete */
    /******

} while (FALSE);

/******
/* Close down any open socket descriptors */
/******
if (sd != -1)
    close(sd);

if (sd2 != -1)
    close(sd2);

/******
/* Remove the UNIX path name from the file system */
/******
unlink(SERVER_PATH);
}

```

#### 例: AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーション:

このプログラム例は、F\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用するクライアント・アプリケーションを示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/******
/* This example program provides code for a client application for */
/* AF_UNIX_CCSID address family. */
/******

/******
/* Header files needed for this sample program */
/******
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <wchar.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>

```

```

#include <sys/unc.h>

/*****
/* Constants used by this program */
/*****
#define SERVER_PATH    "/tmp/server"
#define BUFFER_LENGTH  250
#define FALSE          0

/* Pass in 1 parameter which is either the */
/* path name of the server as a UNICODE */
/* string, or set the server path in the */
/* #define SERVER_PATH which is a CCSID */
/* 500 string. */
void main(int argc, char *argv[])
{
    /*****
    /* Variable and structure definitions. */
    /*****
    int    sd=-1, rc, bytesReceived;
    char   buffer[BUFFER_LENGTH];
    struct sockaddr_unc serveraddr;

    /*****
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */
    /* close() of the socket descriptor is only done once at the very end */
    /* of the program. */
    /*****
    do
    {
        /*****
        /* The socket() function returns a socket descriptor, which represents */
        /* an endpoint. The statement also identifies that the UNIX_CCSID */
        /* address family with the stream transport (SOCK_STREAM) will be */
        /* used for this socket. */
        /*****
        sd = socket(AF_UNIX_CCSID, SOCK_STREAM, 0);
        if (sd < 0)
        {
            perror("socket() failed");
            break;
        }

        /*****
        /* If an argument was passed in, use this as the server, otherwise */
        /* use the #define that is located at the top of this program. */
        /*****
        memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
        serveraddr.sunc_family = AF_UNIX_CCSID;
        if (argc > 1)
        {
            /* The argument is a UNICODE path name. Use the default format */
            serveraddr.sunc_format = SO_UNC_DEFAULT;
            wcsncpy(serveraddr.sunc_path.wide, (wchar_t *) argv[1]);
        }
        else
        {
            /* The local #define is CCSID 500. Set the Qlg_Path_Name to use */
            /* the character format */
            serveraddr.sunc_format = SO_UNC_USE_QLG;
            serveraddr.sunc_qlg.CCSID = 500;
            serveraddr.sunc_qlg.Path_Type = QLG_CHAR_SINGLE;
            serveraddr.sunc_qlg.Path_Length = strlen(SERVER_PATH);
            strcpy((char *)&serveraddr.sunc_path, SERVER_PATH);
        }
        /*****
        /* Use the connect() function to establish a connection to the */

```

```

/* server. */
/*****/
rc = connect(sd, (struct sockaddr *)&serveraddr, sizeof(serveraddr));
if (rc < 0)
{
    perror("connect() failed");
    break;
}

/*****/
/* Send 250 bytes of a's to the server */
/*****/
memset(buffer, 'a', sizeof(buffer));
rc = send(sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    break;
}

/*****/
/* In this example we know that the server is going to respond with */
/* the same 250 bytes that we just sent. Since we know that 250 */
/* bytes are going to be sent back to us, we can use the */
/* SO_RCVLOWAT socket option and then issue a single recv() and */
/* retrieve all of the data. */
/* */
/* The use of SO_RCVLOWAT is already illustrated in the server */
/* side of this example, so we will do something different here. */
/* The 250 bytes of the data may arrive in separate packets, */
/* therefore we will issue recv() over and over again until all */
/* 250 bytes have arrived. */
/*****/
bytesReceived = 0;
while (bytesReceived < BUFFER_LENGTH)
{
    rc = recv(sd, & buffer[bytesReceived],
              BUFFER_LENGTH - bytesReceived, 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }
    else if (rc == 0)
    {
        printf("The server closed the connection\n");
        break;
    }

    /*****/
    /* Increment the number of bytes that have been received so far */
    /*****/
    bytesReceived += rc;
}

} while (FALSE);

/*****/
/* Close down any open socket descriptors */
/*****/
if (sd != -1)
    close(sd);
}

```

---

## ソケットの拡張概念

ソケットの拡張概念では、ソケットとその機能に関する一般的な説明よりもさらに詳細な概念について説明します。これらの概念によって、より大規模で複雑なネットワーク用のソケット・アプリケーションを設計する方法がわかります。

### 非同期入出力

非同期入出力 API は、スレッド化されたクライアント/サーバーのモデルに、高度な同時入出力およびメモリー効率のよい入出力を実行するための方法を提供します。

以前のスレッド化されたクライアント/サーバー・モデルでは、一般に 2 つの入出力モデルが用いられていました。1 つ目のモデルでは、1 つのクライアント接続につき 1 つのスレッドを専用割り当てます。この 1 つ目のモデルは消費するスレッドの数が多すぎるため、スリープおよびウェイクアップのコストがかなりかかることがあります。2 つ目のモデルでは、多くのクライアント接続のセットに対して `select()` API を発行することによって、また作動可能クライアント接続または要求をスレッドに委任することにより、スレッドの数が最小限にされます。この 2 つ目のモデルでは、以降の各選択を選択またはマークする必要があり、冗長作業の量がかかなり多くなることがあります。

非同期入出力とオーバーラップ入出力では、ユーザー・アプリケーションに制御が戻った後でユーザー・バッファと間でデータをやり取りすることにより、これら 2 つのジレンマが解決されます。非同期入出力は、データの読み取りが可能になると、または接続でデータ転送の準備が可能な状態になると、これらのワーカー・スレッドに通知します。

### 非同期入出力の利点

- システム・リソースをより効率的に使用する。ユーザー・バッファとやり取りするデータ・コピーは、要求を開始するアプリケーションと非同期で行われます。この並行処理によって、複数のプロセッサが効率的に使用できるようになり、データ到着時にシステム・バッファが再使用のために解放されるので、多くの場合ページング率が改善されます。
- プロセス/スレッドの待ち時間が最短になる。
- クライアント要求にサービスを即時に提供する。
- スリープおよびウェイクアップのコストを平均して少なくする。
- パースト性アプリケーションを効率的に処理する。
- より優れたスケーラビリティを提供する。
- 大規模なデータ転送の最も効率的な処理方法を提供する。`QsoStartRecv()` API の `fillBuffer` フラグは、非同期入出力を完了する前に、大量のデータを獲得するようにオペレーティング・システムに通知します。大量のデータを一度の非同期操作で送信することもできます。
- 必要なスレッドの数を最小限にする。
- オプションでタイマーを使い、この操作が非同期で完了するまでの最大時間を指定できる。設定された時間に渡ってクライアント接続のアイドル状態が続くと、サーバーはこの接続をクローズします。非同期タイマーを使うことにより、サーバーがこの時間制限を課すことができるようになります。
- `gsk_secure_soc_startInit()` API を使用して、セキュア・セッションを非同期に開始する。

表 11. 非同期入出力 API

| API                                       | 説明   |
|---|--|
| <code>gsk_secure_soc_startInit()</code>   | SSL 環境およびセキュア・セッションに設定された属性を使用して、セキュア・セッションのネゴシエーションを非同期に開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でタイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。  |
| <code>gsk_secure_soc_startRecv()</code>   | セキュア・セッションで非同期受信操作を開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でタイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。  |
| <code>gsk_secure_soc_startSend()</code>   | セキュア・セッションで非同期送信操作を開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でタイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。  |
| <code>QsoCreateIOCompletionPort()</code>  | 完了非同期オーバーラップ入出力操作の共通待機点を作成します。 <code>QsoCreateIOCompletionPort()</code> API は、待機点を表すポート・ハンドルを戻します。このハンドルは、非同期オーバーラップ入出力操作を開始するために、 <code>QsoStartRecv()</code> 、 <code>QsoStartSend()</code> 、 <code>QsoStartAccept()</code> 、 <code>gsk_secure_soc_startRecv()</code> 、または <code>gsk_secure_soc_startSend()</code> API で指定します。このハンドルは、関連する入出力完了ポートでイベントを通知するために、 <code>QsoPostIOCompletion()</code> と共に使用することもできます。 |
| <code>QsoDestroyIOCompletionPort()</code> | 入出力完了ポートを破棄します。  |
| <code>QsoWaitForIOCompletionPort()</code> | 完了オーバーラップ入出力操作を待ちます。入出力完了ポートはこの待機点を表します。   |
| <code>QsoStartAccept()</code>             | 非同期受け入れ操作を開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でタイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。   |
| <code>QsoStartRecv()</code>               | 非同期受信操作を開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でタイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。   |
| <code>QsoStartSend()</code>               | 非同期送信操作を開始します。<br>注: この API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが <code>AF_INET</code> または <code>AF_INET6</code> でソケット・タイプが <code>SOCK_STREAM</code> のソケットのみです。  |
| <code>QsoPostIOCompletion()</code>        | アプリケーションが、何らかの API または活動が発生したことを完了ポートに通知できるようにします。   |
| <code>QsoGenerateOperationId()</code>     | アプリケーションがソケットに固有の操作 ID を関連付けられるようにします。   |
| <code>QsoIsOperationPending()</code>      | アプリケーションがソケットで 1 つ以上の非同期入出力操作が保留となっているかどうかを検査できるようにします。  |

表 11. 非同期入出力 API (続き)

| API                  | 説明   |
|----------------------|--|
| QsoCancelOperation() | アプリケーションがソケットで保留となっている 1 つ以上の非同期入出力操作を取り消せるようにします。 |

## 非同期入出力の仕組み

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。アプリケーションは、入出力完了ポート・ハンドルを指定して、入力関数または出力関数を開始します。入出力の完了時に、状況情報とアプリケーション定義のハンドルが、指定した入出力完了ポートに通知されます。入出力完了ポートへの通知によって、おそらく多数ある待機中のスレッドのうちの 1 つだけがウェイクアップされます。アプリケーションは、以下の項目を受信します。

- 元の要求で提供されたバッファ
- そのバッファとやり取りして処理されたデータの長さ
- 完了した入出力操作のタイプの表示
- 初期入出力要求で渡されたアプリケーション定義のハンドル

このアプリケーション・ハンドルは、クライアント接続を識別するソケット記述子である場合もあれば、クライアント接続の状態についての広範な情報が入っているストレージを指すポインターである場合もあります。操作が完了してアプリケーション・ハンドルが渡されたので、ワーカー・スレッドはクライアント接続を完了するための次のステップを決定します。これらの完了非同期操作を処理するワーカー・スレッドは、1 つのクライアント要求だけに拘束されるのではなく、さまざまなクライアント要求を処理できます。ユーザー・バッファとやり取りするコピーは、サーバー・プロセスと非同期で発生するので、クライアント要求の待機時間は減少します。これは、複数のプロセッサがあるシステムでは利点があります。

## 非同期入出力の構造

非同期入出力を使用するアプリケーションは、以下のコード・フラグメントが示すような構造になっています。

```
#include <qsoasync.h>
struct Qso_OverlappedIO_t
{
    Qso_DescriptorHandle_t descriptorHandle;
    void *buffer;
    size_t bufferLength;
    int postFlag : 1;
    int fillBuffer : 1;
    int postFlagResult : 1;
    int reserved1 : 29;
    int returnValue;
    int errnoValue;
    int operationCompleted;
    int secureDataTransferSize;
    unsigned int bytesAvailable;
    struct timeval operationWaitTime;
    int postedDescriptor;
    char reserved2[40];
}
```

### 関連資料:

124 ページの『例: 非同期入出力 API の使用』

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この



API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。

#### 95 ページの『ソケット・アプリケーション設計の推奨事項』

ソケット・アプリケーションを処理する前に、機能要件、目標、およびソケット・アプリケーションの必要性を査定してください。また、アプリケーションのパフォーマンス要件およびシステム・リソースの影響についても考慮してください。

#### 98 ページの『例: コネクション型設計』

さまざまな方法で、システム上のコネクション型ソケット・サーバーを設計することができます。これらのプログラム例を使用して、独自のコネクション型設計を作成することができます。

#### 174 ページの『例: ブロック化ソケット API での信号の使用』

プロセスまたはアプリケーションがブロックされた場合に、信号で通知を受けることができます。また、信号により、ブロック処理に制限時間が設けられます。

### 関連情報:

`gsk_secure_soc_startInit()`--Start asynchronous operation to negotiate a secure session API

`gsk_secure_soc_startRecv()`--Start asynchronous receive operation on a secure session API

`gsk_secure_soc_startSend()`--Start asynchronous send operation on a secure session API

`QsoCreateIOCompletionPort()`--Create I/O Completion Port API

`QsoDestroyIOCompletionPort()`--Destroy I/O Completion Port API

`QsoWaitForIOCompletion()`--Wait for I/O Operation API

`QsoStartAccept()`--Start asynchronous accept operation API

`QsoStartSend()`--Start Asynchronous Send Operation API

`QsoStartRecv()`--Start Asynchronous Receive Operation API

`QsoPostIOCompletion()`--Post I/O Completion Request API

`QsoGenerateOperationId()`--Get an I/O Operation ID

`QsoIsOperationPending()`--Check if an I/O Operation is Pending

`QsoCancelOperation()`--Cancel an I/O Operation

## セキュア・ソケット

現在のところ、IBM i オペレーティング・システム上でセキュア・ソケット・アプリケーションを作成する方法には 2 とおりあります。SSL\_API および Global Security Kit (GSKit) API は、オープン通信ネットワーク (たいていの場合はインターネット) を通じて通信プライバシーを提供します。

これらの API を使用すると、クライアント/サーバー・アプリケーションは盗聴、悪用、メッセージの偽造を防ぐ方法で通信できます。SSL\_API と Global Secure Toolkit (GSKit) API は両方ともサーバー認証とクライアント認証をサポートしており、両方ともアプリケーションが Secure Sockets Layer (SSL) プロトコルを使用することを可能にします。ただし、GSKit API はすべての IBM システムに対してサポートされますが、SSL\_API は IBM i オペレーティング・システムにのみ存在します。システム間のポータビリティを向上させるため、セキュア・ソケット接続用のアプリケーションを開発するときには、GSKit API を使用することをお勧めします。


## セキュア・ソケットの概説

Secure Sockets Layer (SSL) プロトコルは元来 Netscape によって開発され、伝送制御プロトコル (TCP) のような信頼性の高いトランスポートの最上部で使用される階層化プロトコルであり、アプリケーションにセ



セキュア通信を提供します。セキュア通信を必要とする多くのアプリケーションには、Hypertext Transfer Protocol (HTTP)、ファイル転送プロトコル (FTP)、Simple Mail Transfer Protocol (SMTP)、および Telnet などがあります。

一般に、SSL 対応のアプリケーションは、SSL 非対応のアプリケーションとは別のポートを使用する必要があります。例えば、SSL 対応のブラウザは、http ではなく https で始まる Universal Resource Locator (URL) を使用して、SSL 対応の HTTP サーバーにアクセスします。ほとんどの場合、https という URL は、標準の HTTP サーバーが使用するポート 80 ではなく、サーバー・システムのポート 443 への接続をオープンしようとしています。

- | 複数のバージョンの SSL プロトコルが定義されています。最新バージョンの Transport Layer Security (TLS) バージョン 1.2 は、TLS バージョン 1.1 からの進化的アップグレードを提供します。SSL\_ API と GSKit API は両方とも TLS バージョン 1.2、TLS バージョン 1.1、TLS バージョン 1.0、SSL バージョン 3.0、および SSL バージョン 2.0 をサポートします。TLS バージョン 1.2 について詳しくは、RFC 5246: "Transport Layer Security (TLS) プロトコル バージョン 1.2" (英語)  を参照してください。

## Global Security Kit (GSKit) API

Global Security Kit (GSKit) は、アプリケーションの SSL 対応を可能にする一連のプログラマブル・インターフェースです。

SSL\_API と同様に、GSKit API を使用すれば、ソケット・アプリケーション・プログラムに SSL およびトランスポート層セキュリティ (TLS) プロトコルを実装できます。ただし、GSKit API は複数の IBM システムでサポートされており、SSL\_API よりもプログラミングが容易です。さらに、保護セッションのネゴシエーション、保護データの送信、および保護データの受信を行うための非同期機能を提供する、新しい GSKit API が追加されています。これらの非同期 API は IBM i オペレーティング・システムにのみ存在するもので、他のシステムに移植することはできません。

IBM i 上の GSKit はシステム SSL を使用します。システム SSL のプロパティと属性については、『システム SSL プロパティ』を参照してください。

注: GSKit API がサポートするのは、アドレス・ファミリーが AF\_INET または AF\_INET6 でタイプが SOCK\_STREAM のソケットのみです。  
以下の表で、GSKit API を説明します。

表 12. Global Security Kit API

| API  | 説明  |
|--|---|
| <code>gsk_attribute_get_buffer()</code>        | セキュア・セッションまたは SSL 環境についての特定の文字ストリング情報 (証明書ストア・ファイル、証明書ストア・パスワード、アプリケーション ID、暗号など) を入手します。 |
| <code>gsk_attribute_get_cert_info()</code>     | セキュア・セッションまたは SSL 環境用のサーバー証明書またはクライアント証明書についての特定の情報を入手します。                                |
| <code>gsk_attribute_get_enum_value()</code>    | セキュア・セッションまたは SSL 環境用の特定の列挙型データの値を入手します。  |
| <code>gsk_attribute_get_numeric_value()</code> | セキュア・セッションまたは SSL 環境についての特定の数値情報を入手します。   |

表 12. Global Security Kit API (続き)

| API  | 説明  |
|--|---|
| <code>gsk_attribute_set_callback()</code>      | ユーザー・アプリケーション内のルーチンにコールバック・ポインターを設定します。その後そのアプリケーションは、これらのルーチンを特定の目的のために使用できるようになります。 |
| <code>gsk_attribute_set_buffer()</code>        | 指定したバッファ属性を、指定したセキュア・セッションまたは SSL 環境内の値に設定します。  |
| <code>gsk_attribute_set_enum()</code>          | 指定した列挙型タイプ属性を、セキュア・セッションまたは SSL 環境内の列挙型値に設定します。                                       |
| <code>gsk_attribute_set_numeric_value()</code> | セキュア・セッションまたは SSL 環境用の特定の数値情報を設定します。  |
| <code>gsk_environment_close()</code>           | SSL 環境をクローズし、その環境に関連するすべてのストレージを解放します。  |
| <code>gsk_environment_init()</code>            | 必須属性の設定後に SSL 環境を初期設定します。   |
| <code>gsk_environment_open()</code>            | 保管して後続の <code>gsk</code> 呼び出しで使用する必要のある SSL 環境ハンドルを戻します。                              |
| <code>gsk_secure_soc_close()</code>            | セキュア・セッションをクローズし、そのセキュア・セッションのすべての関連リソースを解放します。                                       |
| <code>gsk_secure_soc_init()</code>             | SSL 環境およびセキュア・セッションに設定された属性を使用して、セキュア・セッションをネゴシエーションします。                              |
| <code>gsk_secure_soc_misc()</code>             | セキュア・セッション用の各種 API を実行します。  |
| <code>gsk_secure_soc_open()</code>             | セキュア・セッション用のストレージを入手し、属性のデフォルト値を設定し、保管してセキュア・セッションに関連した API 呼び出しで使用する必要のあるハンドルを戻します。  |
| <code>gsk_secure_soc_read()</code>             | セキュア・セッションからデータを受信します。  |
| <code>gsk_secure_soc_startInit()</code>        | SSL 環境およびセキュア・セッションに設定された属性を使用して、セキュア・セッションのネゴシエーションを非同期に開始します。                       |
| <code>gsk_secure_soc_write()</code>            | セキュア・セッションでデータを書き込みます。  |
| <code>gsk_secure_soc_startRecv()</code>        | セキュア・セッションで非同期受信操作を開始します。   |
| <code>gsk_secure_soc_startSend()</code>        | セキュア・セッションで非同期送信操作を開始します。   |
| <code>gsk_strerror()</code>                    | エラー・メッセージおよび GSKit API の呼び出しで戻された戻り値を記述する、関連したテキスト・ストリングを取り出します。                      |

ソケットおよび GSKit API を使用するアプリケーションには、以下の要素が含まれています。

1. ソケット記述子を入手するための `socket()` への呼び出し。
2. SSL 環境へのハンドルを入手するための `gsk_environment_open()` への呼び出し。
3. SSL 環境の属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、`GSK_OS400_APPLICATION_ID` 値または `GSK_KEYRING_FILE` 値を設定するための、`gsk_attribute_set_buffer()` への呼び出し。どちらか一方の値のみを設定します。`GSK_OS400_APPLICATION_ID` を使用することを推奨します。 `gsk_attribute_set_enum()` を使用して、アプリケーション (クライアントまたはサーバー) のタイプ (`GSK_SESSION_TYPE`) も必ず設定してください。
4. `gsk_environment_init()` への呼び出し。この呼び出しは、SSL を処理するためのこの環境を初期設定し、この環境を使用して実行されるすべての SSL セッション用の SSL セキュリティー情報を設定します。
5. 接続を活動化させるためのソケット呼び出し。この呼び出しは、`connect()` を呼び出してクライアント・プログラムのために接続を活動化させたり、`bind()`、`listen()`、および `accept()` を呼び出して着信接続要求を受け入れるようサーバーを使用可能にします。
6. セキュア・セッションへのハンドルを入手するための `gsk_secure_soc_open()` への呼び出し。
7. セキュア・セッションの属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、特定のソケットをこのセキュア・セッションに関連付けるための `gsk_attribute_set_numeric_value()` への呼び出し。
8. 暗号パラメーターの SSL ハンドシェイク・ネゴシエーションを開始するための `gsk_secure_soc_init()` への呼び出し。

注: 通常は、サーバー・プログラムが SSL ハンドシェイクに必要な証明書を提示しないと、通信は成功しません。またサーバーは、サーバー証明書に関連した秘密鍵と、証明書が保管されているキー・データベース・ファイルへアクセスできなければなりません。場合によっては、SSL ハンドシェイク処理中にクライアントも証明書を提示しなければならないこともあります。そうなるのは、クライアントが接続しているサーバーで、クライアント認証が使用可能にされている場合です。

`gsk_attribute_set_buffer(GSK_OS400_APPLICATION_ID)` または `gsk_attribute_set_buffer(GSK_KEYRING_FILE)` API 呼び出しは、ハンドシェイク中に使用される証明書および秘密鍵の入手先のキー・データベース・ファイルを (それぞれ異なる方法で) 識別します。

9. データを送受信するための `gsk_secure_soc_read()` および `gsk_secure_soc_write()` への呼び出し。
10. セキュア・セッションを終了するための `gsk_secure_soc_close()` への呼び出し。
11. SSL 環境をクローズするための `gsk_environment_close()` への呼び出し。
12. 接続ソケットを破棄するための `close()` への呼び出し。

#### 関連資料:

132 ページの『例: 非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバー』  
この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してセキュア・サーバーを確立する方法を示します。

142 ページの『例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー』  
`gsk_secure_soc_startInit()` API を使用すると、要求を非同期で処理できるセキュア・サーバー・アプリケーションを作成できます。

153 ページの『例: Global Security Kit API によるセキュア・クライアントの確立』  
この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してクライアントを確立する方法を示します。

#### 関連情報:

`gsk_attribute_get_buffer()`--Get character information about a secure session or an SSL environment API

gsk\_attribute\_get\_cert\_info()--Get information about a local or partner certificate API  
 gsk\_attribute\_get\_enum()--Get enumerated information about a secure session or an SSL environment API  
 gsk\_attribute\_get\_numeric\_value()--Get numeric information about a secure session or an SSL environment API  
  
 gsk\_attribute\_set\_callback()--Set callback pointers to routines in the user application API  
 gsk\_attribute\_set\_buffer()--Set character information for a secure session or an SSL environment API  
 gsk\_attribute\_set\_enum()--Set enumerated information for a secure session or an SSL environment API  
 gsk\_attribute\_set\_numeric\_value()--Set numeric information for a secure session or an SSL environment API  
 gsk\_environment\_close()--Close an SSL environment API  
 gsk\_environment\_init()--Initialize an SSL environment API  
 gsk\_environment\_open()--Get a handle for an SSL environment API  
 gsk\_secure\_soc\_close()--Close a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_init()--Negotiate a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_misc()--Perform miscellaneous functions for a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_open()--Get a handle for a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_startInit()--Start asynchronous operation to negotiate a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_read()--Receive data on a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_write()--Send data on a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_startRecv()--Start asynchronous receive operation on a secure session API  
 gsk\_secure\_soc\_startSend()--Start asynchronous send operation on a secure session API  
 gsk\_strerror()--Retrieve GSKit runtime error message API  
 socket()--Create Socket API  
 bind()--Set Local Address for Socket API  
 connect()--Establish Connection or Destination Address API  
 listen()--Invite Incoming Connections Requests API  
 accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API  
 close()--Close File or Socket Descriptor API

## SSL\_API

| 新しいアプリケーションには SSL\_API を使用しないでください。システム SSL の新機能の多くをサポートできないか、または認識できないからです。本書は、まだ GSKit に変換されていない既存のアプリケーションを、引き続き対象としています。

GSKit API と違って、SSL\_API は IBM i オペレーティング・システムにのみ存在します。次の表は、IBM i の実装環境でサポートされる SSL\_API について説明したものです。

表 13. SSL\_API

| API           | 説明                                       |
|---------------|--|
| SSL_Create()  | 指定されたソケット記述子が SSL サポートを得られるようにします。       |
| SSL_Destroy() | 指定された SSL セッションおよびソケットで SSL サポートを終了させます。 |

表 13. SSL\_API (続き)

| API                    | 説明  |
|------------------------|---|
| SSL_Handshake()        | SSL ハンドシェーク・プロトコルを開始します。  |
| SSL_Init()             | SSL の現行ジョブを初期設定し、現行ジョブの SSL セキュリティー情報を設定します。<br>注: SSL を使用するには、まず SSL_Init() または SSL_Init_Application() API を処理する必要があります。 |
| SSL_Init_Application() | SSL の現行ジョブを初期設定し、現行ジョブの SSL セキュリティー情報を設定します。<br>注: SSL を使用するには、まず SSL_Init() または SSL_Init_Application() API を処理する必要があります。 |
| SSL_Read()             | SSL 対応ソケット記述子からデータを受信します。   |
| SSL_Write()            | SSL 対応ソケット記述子にデータを書き込みます。   |
| SSL_Strerror()         | SSL 実行時エラー・メッセージを取り出します。  |
| SSL_Perror()           | SSL エラー・メッセージを印刷します。  |
| QlgSSL_Init()          | NLS 化パス名を使用して、SSL の現行ジョブを初期化し、その現行ジョブの SSL セキュリティー情報を設定します。   |

ソケットおよび SSL\_API を使用するアプリケーションには、以下の要素が含まれています。

- ソケット記述子を入手するための socket() への呼び出し。
- 呼び出し SSL\_Init() または SSL\_Init\_Application()。この呼び出しは、SSL 処理用のジョブ環境を初期設定し、現行ジョブで実行されるすべての SSL セッション用の SSL セキュリティー情報を設定します。どちらか一方の API のみを使用します。SSL\_Init\_Application() API を使用することを推奨します。
- 接続を活動化させるためのソケット呼び出し。この呼び出しは、connect() を呼び出してクライアント・プログラムのために接続を活動化させたり、bind()、listen()、および accept() を呼び出して着信接続要求を受け入れるようサーバーを使用可能にします。
- 接続ソケットが SSL サポートを得られるようにするための SSL\_Create() への呼び出し。
- 暗号パラメーターの SSL ハンドシェーク・ネゴシエーションを開始するための SSL\_Handshake() への呼び出し。

注: 通常は、サーバー・プログラムが SSL ハンドシェークに必要な証明書を提示しないと、通信は成功しません。またサーバーは、サーバー証明書に関連した秘密鍵と、証明書が保管されているキー・データベース・ファイルへアクセスできなければなりません。場合によっては、SSL ハンドシェーク処理中にクライアントも証明書を提示しなければならないこともあります。そうなるのは、クライアントが接続しているサーバーで、クライアント認証が使用可能にされている場合です。SSL\_Init() または SSL\_Init\_Application() API は、ハンドシェーク中に使用される証明書および秘密鍵の入手先のキー・データベース・ファイルを (それぞれ異なる方法で) 識別します。

- データを送受信するための SSL\_Read() および SSL\_Write() への呼び出し。
- ソケットに対する SSL サポートを使用不可にするための SSL\_Destroy() への呼び出し。
- 接続ソケットを破棄するための close() への呼び出し。

#### 関連情報:

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

bind()--Set Local Address for Socket API  
 connect()--Establish Connection or Destination Address API  
 accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API  
 close()--Close File or Socket Descriptor API  
 SSL\_Create()--Enable SSL Support for the Specified Socket Descriptor API  
 SSL\_Destroy()--End SSL Support for the Specified SSL Session API  
 SSL\_Handshake()--Initiate the SSL Handshake Protocol API  
 SSL\_Init()--Initialize the Current Job for SSL API  
 SSL\_Init\_Application()--Initialize the Current Job for SSL Processing Based on the Application Identifier API  
 SSL\_Read()--Receive Data from an SSL-Enabled Socket Descriptor API  
 SSL\_Write()--Write Data to an SSL-Enabled Socket Descriptor API  
 SSL\_Strerror()--Retrieve SSL Runtime Error Message API  
 SSL\_Perror()--Print SSL Error Message API

## セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ

セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージを取得するには、以下のステップを実行してください。

1. コマンド行から DSPMSGD RANGE(XXXXXXX) を入力します。ここで、XXXXXXX は戻りコードのメッセージ ID です。例えば、戻りコードが 3 のときは、DSPMSGD RANGE(CPDBC9) と入力できます。
2. 1 を選択して、メッセージ・テキストを表示します。

表 14. セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ

| 戻りコード | メッセージ ID | 定数名                                    |
|-------|----------|--|
| 0     | CPBC80   | GSK_OK                                 |
| 1     | CPBCA1   | GSK_INVALID_HANDLE                     |
| 2     | CPBCB3   | GSK_API_NOT_AVAILABLE                  |
| 3     | CPDBC9   | GSK_INTERNAL_ERROR                     |
| 4     | CPC3460  | GSK_INSUFFICIENT_STORAGE               |
| 5     | CPDBC95  | GSK_INVALID_STATE                      |
| 8     | CPDBC2   | GSK_ERROR_CERT_VALIDATION              |
| 107   | CPBC98   | GSK_KEYFILE_CERT_EXPIRED               |
| 201   | CPBCA4   | GSK_NO_KEYFILE_PASSWORD                |
| 202   | CPBCB5   | GSK_KEYRING_OPEN_ERROR                 |
| 301   | CPBCA5   | GSK_CLOSE_FAILED                       |
| 402   | CPBC81   | GSK_ERROR_NO_CIPHERS                   |
| 403   | CPBC82   | GSK_ERROR_NO_CERTIFICATE               |
| 404   | CPBC84   | GSK_ERROR_BAD_CERTIFICATE              |
| 405   | CPBC86   | GSK_ERROR_UNSUPPORTED_CERTIFICATE_TYPE |
| 406   | CPBC8A   | GSK_ERROR_IO                           |
| 407   | CPBCA3   | GSK_ERROR_BAD_KEYFILE_LABEL            |
| 408   | CPBCA7   | GSK_ERROR_BAD_KEYFILE_PASSWORD         |
| 409   | CPBC9A   | GSK_ERROR_BAD_KEY_LEN_FOR_EXPORT       |



表 14. セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ (続き)

| 戻りコード | メッセージ ID | 定数名  |
|-------|----------|--|
| 410   | CPDBC8B  | GSK_ERROR_BAD_MESSAGE                      |
| 411   | CPDBC8C  | GSK_ERROR_BAD_MAC                          |
| 412   | CPDBC8D  | GSK_ERROR_UNSUPPORTED                      |
| 414   | CPDBC84  | GSK_ERROR_BAD_CERT                         |
| 415   | CPDBC8B  | GSK_ERROR_BAD_PEER                         |
| 417   | CPDBC92  | GSK_ERROR_SELF_SIGNED                      |
| 420   | CPDBC96  | GSK_ERROR_SOCKET_CLOSED                    |
| 421   | CPDBC87  | GSK_ERROR_BAD_V2_CIPHER                    |
| 422   | CPDBC87  | GSK_ERROR_BAD_V3_CIPHER                    |
| 428   | CPDBC82  | GSK_ERROR_NO_PRIVATE_KEY                   |
| 501   | CPBCA8   | GSK_INVALID_BUFFER_SIZE                    |
| 502   | CPE3406  | GSK_WOULD_BLOCK                            |
| 601   | CPDBCAC  | GSK_ERROR_NOT_SSLV3                        |
| 602   | CPBCA9   | GSK_MISC_INVALID_ID                        |
| 701   | CPBCA9   | GSK_ATTRIBUTE_INVALID_ID                   |
| 702   | CPBCA6   | GSK_ATTRIBUTE_INVALID_LENGTH               |
| 703   | CPBCAA   | GSK_ATTRIBUTE_INVALID_ENUMERATION          |
| 705   | CPBCAB   | GSK_ATTRIBUTE_INVALID_NUMERIC              |
| 6000  | CPDBC97  | GSK_OS400_ERROR_NOT_TRUSTED_ROOT           |
| 6001  | CPDBC81  | GSK_OS400_ERROR_PASSWORD_EXPIRED           |
| 6002  | CPDBC99  | GSK_OS400_ERROR_NOT_REGISTERED             |
| 6003  | CPBCAD   | GSK_OS400_ERROR_NO_ACCESS                  |
| 6004  | CPDBC88  | GSK_OS400_ERROR_CLOSED                     |
| 6005  | CPDBC8B  | GSK_OS400_ERROR_NO_CERTIFICATE_AUTHORITIES |
| 6007  | CPDBC84  | GSK_OS400_ERROR_NO_INITIALIZE              |
| 6008  | CPBCAE   | GSK_OS400_ERROR_ALREADY_SECURE             |
| 6009  | CPBCAF   | GSK_OS400_ERROR_NOT_TCP                    |
| 6010  | CPDBC9C  | GSK_OS400_ERROR_INVALID_POINTER            |
| 6011  | CPDBC9B  | GSK_OS400_ERROR_TIMED_OUT                  |
| 6012  | CPCBCBA  | GSK_OS400_ASYNCHRONOUS_RECV                |
| 6013  | CPCBCBB  | GSK_OS400_ASYNCHRONOUS_SEND                |
| 6014  | CPDBCBC  | GSK_OS400_ERROR_INVALID_OVERLAPPEDIO_T     |
| 6015  | CPDBCBD  | GSK_OS400_ERROR_INVALID_IOCOMPLETIONPORT   |
| 6016  | CPDBCBE  | GSK_OS400_ERROR_BAD_SOCKET_DESCRIPTOR      |
| 6017  | CPDBC8F  | GSK_OS400_ERROR_CERTIFICATE_REVOKED        |
| 6018  | CPDBC87  | GSK_OS400_ERROR_CRL_INVALID                |
| 6019  | CPCBC88  | GSK_OS400_ASYNCHRONOUS_SOC_INIT            |
| 0     | CPCBC80  | 正常な戻りコード                                   |
| -1    | CPDBC81  | SSL_ERROR_NO_CIPHERS                       |
| -2    | CPDBC82  | SSL_ERROR_NO_CERTIFICATE                   |



表 14. セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ (続き)

| 戻りコード | メッセージ ID | 定数名                                    |
|-------|----------|--|
| -4    | CPDBC84  | SSL_ERROR_BAD_CERTIFICATE              |
| -6    | CPDBC86  | SSL_ERROR_UNSUPPORTED_CERTIFICATE_TYPE |
| -10   | CPDBC8A  | SSL_ERROR_IO                           |
| -11   | CPDBC8B  | SSL_ERROR_BAD_MESSAGE                  |
| -12   | CPDBC8C  | SSL_ERROR_BAD_MAC                      |
| -13   | CPDBC8D  | SSL_ERROR_UNSUPPORTED                  |
| -15   | CPDBC84  | SSL_ERROR_BAD_CERT (-4 にマップ)           |
| -16   | CPDBC8B  | SSL_ERROR_BAD_PEER (-11 にマップ)          |
| -18   | CPDBC92  | SSL_ERROR_SELF_SIGNED                  |
| -21   | CPDBC95  | SSL_ERROR_BAD_STATE                    |
| -22   | CPDBC96  | SSL_ERROR_SOCKET_CLOSED                |
| -23   | CPDBC97  | SSL_ERROR_NOT_TRUSTED_ROOT             |
| -24   | CPDBC98  | SSL_ERROR_CERT_EXPIRED                 |
| -26   | CPDBC9A  | SSL_ERROR_BAD_KEY_LEN_FOR_EXPORT       |
| -91   | CPDBCBI  | SSL_ERROR_KEYPASSWORD_EXPIRED          |
| -92   | CPDBCBI2 | SSL_ERROR_CERTIFICATE_REJECTED         |
| -93   | CPDBCBI3 | SSL_ERROR_SSL_NOT_AVAILABLE            |
| -94   | CPDBCBI4 | SSL_ERROR_NO_INIT                      |
| -95   | CPDBCBI5 | SSL_ERROR_NO_KEYRING                   |
| -97   | CPDBCBI7 | SSL_ERROR_BAD_CIPHER_SUITE             |
| -98   | CPDBCBI8 | SSL_ERROR_CLOSED                       |
| -99   | CPDBCBI9 | SSL_ERROR_UNKNOWN                      |
| -1009 | CPDBCC9  | SSL_ERROR_NOT_REGISTERED               |
| -1011 | CPDBCCB  | SSL_ERROR_NO_CERTIFICATE_AUTHORITIES   |
| -9998 | CPBCD8   | SSL_ERROR_NO_REUSE                     |

#### 関連資料:

131 ページの『例: セキュア接続の確立』

Global Security Kit (GSKit) API または Secure Sockets Layer (SSL\_) API のいずれかを使用して、セキュア・サーバーとセキュア・クライアントを作成することができます。

## クライアント SOCKS サポート

IBM i オペレーティング・システムは SOCKS バージョン 4 をサポートします。このため、ソケット・タイプが SOCK\_STREAM である AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するプログラムは、ファイアウォールの外側にあるシステムで稼働しているサーバー・プログラムと通信することができます。

ファイアウォールとは、ネットワーク管理者がセキュア内部ネットワークと非セキュア外部ネットワークとの間に置く高度なセキュア・ホストのことです。一般に、そのようなネットワーク構成では、セキュア・ホストから非セキュア・ネットワークへと、またはその逆へと経路指定される通信は許可されません。ファイアウォール上に置かれる proxy サーバーは、セキュア・ホストと非セキュア・ネットワークとの間で必要となる管理を援助します。

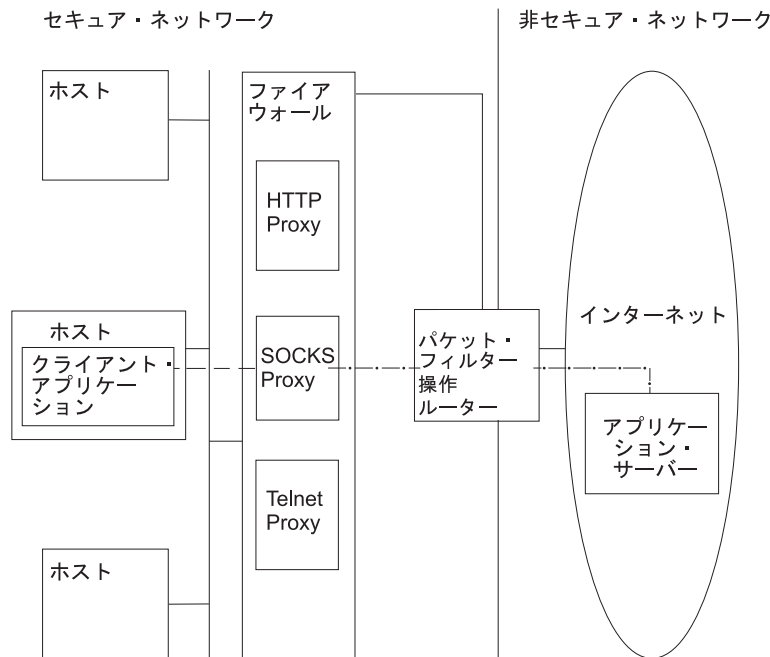
セキュア内部ネットワーク内のホストで実行されるアプリケーションは、自らの要求をファイアウォールの proxy サーバーに送信することによって、ファイアウォールまでナビゲートしなければなりません。それを受けて、proxy サーバーはそれらの要求を非セキュア・ネットワーク上の実サーバーに転送します。また、送信元ホストのアプリケーションに応答を戻すこともできます。 proxy サーバーの一般的な例は、HTTP proxy サーバーです。 proxy サーバーは、HTTP クライアントのために、以下のような数多くのタスクを実行します。

- proxy サーバーは、外部システムから内部ネットワークを隠します。
- proxy サーバーは、外部システムによる直接アクセスからホストを保護します。
- proxy サーバーは、適切に設計および構成されていれば、外部からのデータをフィルターに掛けることができます。

HTTP proxy サーバーは、HTTP クライアントのみを扱います。

1 つのファイアウォールで複数の proxy サーバーを実行する別の一般的な方法は、SOCKS サーバーとして知られる、より堅固な proxy サーバーを実行することです。SOCKS サーバーは、ソケット API を介して確立された TCP クライアント接続に対して、proxy としての役割を果たすことができます。IBM i クライアント SOCKS サポートの重要な利点は、クライアント・コードを変更しなくてもクライアント・アプリケーションが SOCKS サーバーに透過的にアクセスできることです。

以下の図は、一般的なファイアウォールの配置を示しています。ファイアウォールには、HTTP proxy、Telnet proxy、SOCKS proxy が置かれています。インターネット上のサーバーにアクセスするセキュア・クライアントのために、2 つの TCP 接続が別々に使用されていることに注意してください。1 つはセキュア・ホストから SOCKS サーバーへと、もう 1 つは非セキュア・ネットワークから SOCKS サーバーへと接続されています。



凡例:

セキュア TCP 接続 - - - - -

非セキュア TCP 接続 . . . . .

ローカル・エリア・ネットワーク ————

RV4W201-01

SOCKS サーバーを使用するためには、セキュア・クライアント・ホストで以下の 2 つのアクションを実行しなければなりません。

1. SOCKS サーバーを構成します。
2. セキュア・クライアント・システムにおいて、クライアント・システム上の SOCKS サーバーに送信されるすべてのアウトバウンド・クライアント TCP 接続を定義します。

クライアント SOCKS サポートを構成するには、以下のステップを実行します。

- a. System i<sup>®</sup> ナビゲーターで、「ユーザーのシステム」 > 「ネットワーク」 > 「TCP/IP 構成」の順に展開します。
- b. 「TCP/IP 構成」を右クリックします。
- c. 「プロパティ」をクリックします。
- d. 「SOCKS」タブをクリックします。
- e. 「SOCKS」ページに関する接続情報を入力します。

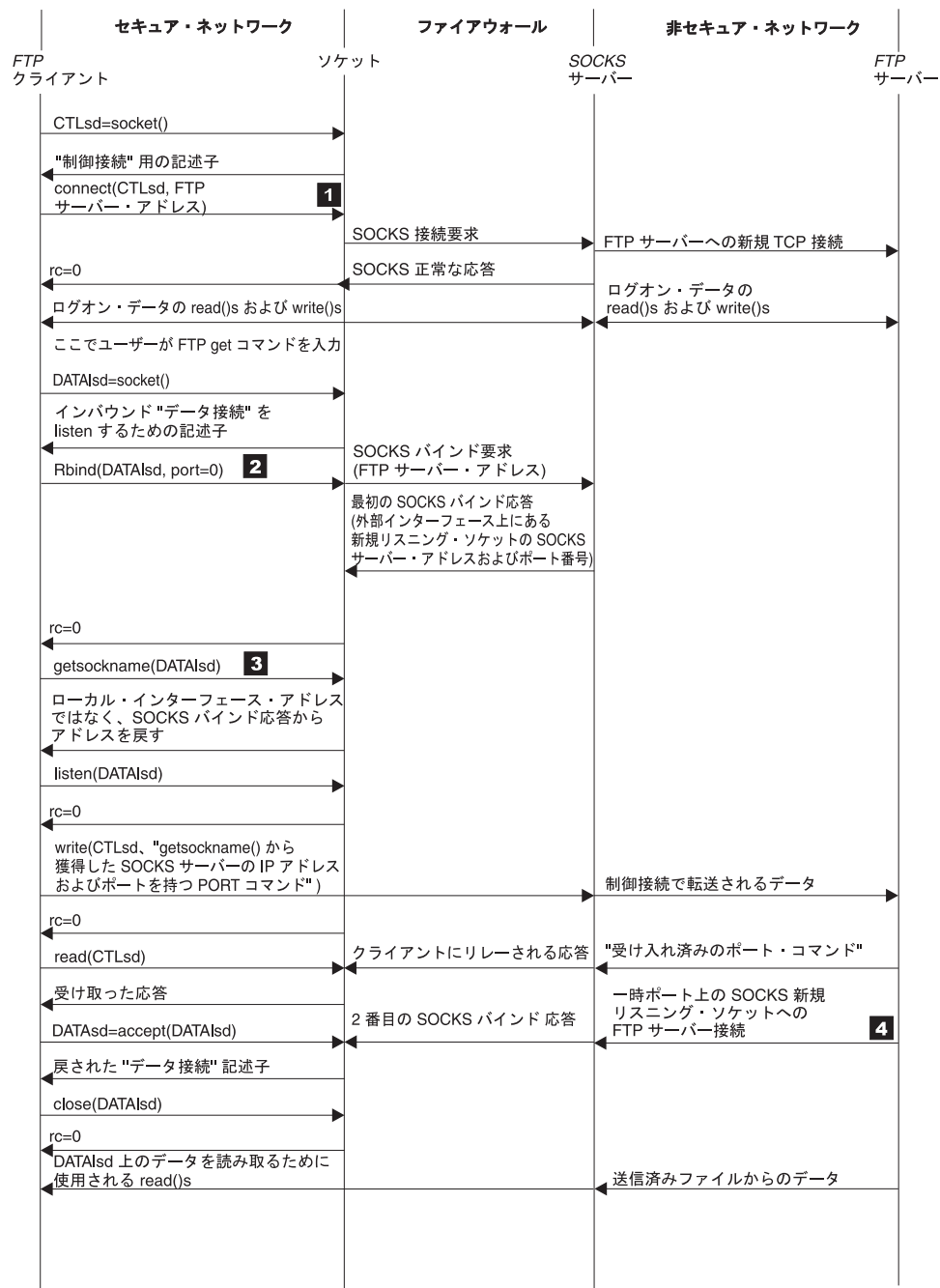
注: セキュア・クライアント SOCKS 構成データは、セキュア・クライアント・ホスト・システムにあるライブラリー QUSRSYS の QASOSCFG ファイルに保存されます。

構成が完了すると、システムは SOCKS ページで指定した SOCKS サーバーへ、特定のアウトバウンド接続を自動的に送信します。システムが自動的に行うので、クライアント・アプリケーションに変更を加える必要はありません。これが要求を受信すると、SOCKS サーバーは非セキュア・ネットワーク内のサーバーに対して別の外部の TCP/IP 接続を確立します。それから SOCKS サーバーは、内部 TCP/IP 接続と外部 TCP/IP 接続の間でデータを中継します。

注: 非セキュア・ネットワーク上のリモート・ホストは直接 SOCKS サーバーに接続しますが、セキュア・クライアントに直接アクセスすることはできません。

ここまでは、セキュア・クライアントから送信されるアウトバウンド TCP 接続について説明しました。クライアント SOCKS サポートは、SOCKS サーバーにファイアウォールを経由するインバウンド接続要求を許可させることもできます。セキュア・クライアントから Rbind() 呼び出しを出せば、この通信が可能になります。Rbind() が操作を行えるようにするため、セキュア・クライアントはすでに connect() 呼び出しを発行済みで、その呼び出しの結果、SOCKS サーバーを介したアウトバウンド接続が行われている必要があります。Rbind() インバウンド接続は、connect() が確立したアウトバウンド接続が宛先にしていたのと同じ IP アドレスからのものでなければなりません。

以下は、アプリケーションに対して透過的な SOCKS サーバーと、ソケット API がどのように対話するかを分かりやすく示したものです。例では、FTP クライアントは Rbind() API を bind() API の代わりに呼び出します。これは、FTP クライアントからファイルまたはデータの送信が要求されたときに、FTP プロトコルによって FTP サーバーがデータ接続を確立できるようになるからです。この呼び出しを行うためには、\_\_Rbind プリプロセッサ #define (bind() を Rbind() として定義する) を使用して FTP クライアント・コードを再コンパイルします。別の方法として、アプリケーションが関連するソース・コードで Rbind() を明示的にコーディングすることもできます。アプリケーションが SOCKS サーバーからのインバウンド接続を必要としない場合は、Rbind() を使用しないでください。



RV4W200-1

**注:**

- FTP クライアントは、非セキュア・ネットワークへのアウトバウンド TCP 接続を SOCKS サーバー経由で開始します。FTP クライアントが `connect()` で指定する宛先アドレスは、非セキュア・ネットワークに置かれている FTP サーバーの IP アドレスおよびポートです。セキュア・ホスト・システムは SOCKS ページから構成されています。これにより、この接続を SOCKS サーバーから送信できます。構成が完了すると、システムは SOCKS ページで指定された SOCKS サーバーへ接続を自動的に送信します。
- ソケットがオープンされ、インバウンド TCP 接続を確立するための `Rbind()` が呼び出されます。確立が完了すると、このインバウンド接続は上記で指定したのと同じ宛先アウトバウンド IP アドレスから接続します。特定のスレッドについては、SOCKS サーバーを介するアウトバウンド接続とインバウン

ド接続は対にする必要があります。言い換えれば、すべての Rbind() インバウンド接続は、SOCKS サーバーを使用したアウトバウンド接続の直後に実行されなければなりません。Rbind() を実行する前に、このスレッドと関連する非 SOCKS 接続への介入を試行することはできません。

3. getsockname() は SOCKS サーバーのアドレスを戻します。ソケットは、SOCKS サーバーから選択したポートと対になっている SOCKS サーバー IP アドレスに論理的にバインドされます。この例では、アドレスは制御接続ソケット CTled によって、非セキュア・ネットワークに置かれている FTP サーバーへ送信されます。これは FTP サーバーが接続されているアドレスです。FTP サーバーは SOCKS サーバーに接続されますが、直接セキュア・ホストに接続されることはありません。
4. SOCKS サーバーは FTP クライアントとのデータ接続を確立し、FTP クライアントと FTP サーバーの間でデータを中継します。ほとんどの SOCKS サーバーは、サーバーが一定の時間だけセキュア・クライアントに接続するのを許可します。サーバーがその時間内に接続しない場合は、accept() でエラー ECONNABORTED が戻されます。

#### 関連情報:

bind()--Set Local Address for Socket API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

getsockname()--Retrieve Local Address of Socket API

Rbind()--Set Remote Address for Socket API

## スレッド・セーフティー

同一プロセス内の複数のスレッドで同時に開始できれば、その関数はスレッド・セーフであると見なされます。関数がスレッド・セーフであるのは、その関数が呼び出すすべての関数もスレッド・セーフである場合のみです。ソケット API は、システム関数とネットワーク関数 (両方ともスレッド・セーフ) で構成されています。

名前の末尾に `_r` が付いているすべてのネットワーク関数も類似したセマンティクスを持ち、スレッド・セーフです。

その他の resolver ルーチンは互いにスレッド・セーフですが、それらは `_res` データ構造を使用します。このデータ構造は、1 つのプロセスのすべてのスレッド間で共用され、リゾルバー呼び出しの間にアプリケーションによって変更することができます。

#### 関連資料:

159 ページの『例: gethostbyaddr\_r() を使用したスレッド・セーフ・ネットワーク・ルーチン』

このプログラム例は、gethostbyaddr\_r() API を使用しています。名前の末尾に `_r` が付いている他のすべてのルーチンも類似したセマンティクスを持ち、スレッド・セーフです。

183 ページの『例: DNS の更新および照会』

この例では、ドメイン・ネーム・システム (DNS) レコードの照会方法と更新方法を示します。

## 非ブロッキング I/O

アプリケーションがいずれかのソケット入力 API を発行したときに、読み取るデータがない場合、API はブロック化し、読み取るデータができるまで戻りません。

同様に、データを即時に送信できない場合、アプリケーションはソケット出力 API をブロックします。最終的に connect() および accept() は、パートナーのプログラムとの接続の確立を待機している間にブロックできます。

ソケットは、ブロック化する API をアプリケーション・プログラムが発行しても、遅延なく API が戻るようにする方法を提供します。これは、**O\_NONBLOCK** フラグをオンにするために `fcntl()` を呼び出すか、**FIONBIO** フラグをオンにするために `ioctl()` を呼び出すことによって行われます。この非ブロッキング・モードを実行すると、API がブロック化によって完了できない場合でも、API は即時に戻ります。`connect()` が `[EINPROGRESS]` と一緒に戻ることがあります。これは、接続が開始済みであることを示します。その後、`poll()` または `select()` を使用して、接続がいつ完了したかを判別することができます。非ブロッキング・モードでの実行に影響を受ける他のすべての API については、`[EWOULDBLOCK]` というエラー・コードによって、呼び出しが成功しなかったことが示されます。

以下のソケット API で非ブロッキングを使用できます。

- `accept()`
- `connect()`
- `gsk_secure_soc_read()`
- `gsk_secure_soc_write()`
- `read()`
- `readv()`
- `recv()`
- `recvfrom()`
- `recvmsg()`
- `send()`
- `send_file()`
- `send_file64()`
- `sendmsg()`
- `sendto()`
- `SSL_Read()`
- `SSL_Write()`
- `write()`
- `writev()`

#### 関連資料:

161 ページの『例: 非ブロッキング入出力および `select()`』

このサンプル・プログラムは、非ブロッキングと `select()` API を使用するサーバー・アプリケーションを示しています。

#### 関連情報:

`fcntl()`--Perform File Control Command API

`accept()`--Wait for Connection Request and Make Connection API

`ioctl()`--Perform I/O Control Request API

`recv()`--Receive Data API

`send()`--Send Data API

`connect()`--Establish Connection or Destination Address API

`gsk_secure_soc_read()`--Receive data on a secure session API

`gsk_secure_soc_write()`--Send data on a secure session API

`SSL_Read()`--Receive Data from an SSL-Enabled Socket Descriptor API



SSL\_Write()--Write Data to an SSL-Enabled Socket Descriptor API  
read()--Read from Descriptor API  
readv()--Read from Descriptor Using Multiple Buffers API  
recvfrom()--Receive Data API  
recvmsg()--Receive a Message Over a Socket API  
send\_file()--Send a File over a Socket Connection API  
send\_file64()  
--Send a Message Over a Socket API  
sendto()--Send Data API  
write()--Write to Descriptor API  
writev()--Write to Descriptor Using Multiple Buffers API

## 信号

アプリケーション・プログラムは、アプリケーションがかかわる条件が発生するときに、非同期に通知することを要求 (システムが信号を送信するように要求) できます。

ソケットがアプリケーションに送信する非同期信号は、2 つあります。

1. *SIGURG* は、アウト・オブ・バンド (OOB) データの概念をサポートするソケットで OOB データが受信されたときに送信される信号です。例えば、AF\_INET6 アドレス・ファミリーで SOCK\_STREAM タイプのソケットは、*SIGURG* 信号を送信するように条件付けることができます。
2. *SIGIO* は、あらゆるタイプのソケットで通常データ、OOB データ、エラー条件、その他ほとんどすべてのことが発生したときに送信される信号です。

アプリケーションは、信号の送信をシステムに要求する前に、信号の受信を処理できることを確認する必要があります。これは、信号ハンドラーを設定することによって実行します。信号ハンドラーを設定する方法の 1 つに、sigaction() 呼び出しを発行する方法があります。

アプリケーションは、次の方法の 1 つを使用して、システムに *SIGURG* 信号を送信するように要求します。

- fcntl() 呼び出しを発行し、F\_SETOWN コマンドを使用して、プロセス ID またはプロセス・グループ ID を指定する。
- ioctl() 呼び出しを発行し、FIOSETOWN または SIOCSPGRP コマンド (要求) を指定する。

アプリケーションは、システムに *SIGIO* 信号を 2 段階で送信するように要求します。最初に、*SIGURG* 信号について既に説明したように、プロセス ID あるいはプロセス・グループ ID を設定しなければなりません。これは、アプリケーションがどこへ信号を転送したいかをシステムに通知するためです。次に、アプリケーションは次のタスクのうちのいずれかを実行しなければなりません。

- fcntl() 呼び出しを発行し、F\_SETFL コマンドを FASYNC フラグ付きで指定する。
- ioctl() 呼び出しを発行し、FIOASYNC コマンドを指定する。

このステップは、*SIGIO* 信号を生成するようシステムに要求します。これらのステップは任意の順序で実行できます。また、listen 中のソケットでアプリケーションがこれらの要求を出す場合には、要求で設定した値は、accept() API からアプリケーションに戻されるすべてのソケットに継承されることにも注意してください。すなわち、新たに受け付けたソケットも、*SIGIO* 信号の送信に関する情報と同様に、同じプロセス ID あるいは同じプロセス・グループ ID を持つこととなります。



ソケットは、エラー条件に関する同期信号を生成することもできます。アプリケーションがソケット API の *errno* として [EPIPE] を受け取る時は常に、SIGPIPE 信号も *errno* 値を受け取る命令を出したプロセスに転送されます。バークレー・ソフトウェア・ディストリビューション (BSD) 実装のデフォルトでは、SIGPIPE 信号により、*errno* 値を受け取ったプロセスは終了します。IBM i の実装環境の旧リリースとの互換性を保つために、IBM i の実装環境は SIGPIPE 信号に対して無視というデフォルト動作を使用します。これによって、信号 API を追加しても、既存のアプリケーションが悪影響を受けることはありません。

ソケット API でブロックされているプロセスに信号が転送されると、この API は [EINTR] *errno* 値と共に待ち状態から戻り、アプリケーションのシグナル・ハンドラーが実行できるようになります。これが発生する API は以下のとおりです。

- `accept()`
- `connect()`
- `poll()`
- `read()`
- `readv()`
- `recv()`
- `recvfrom()`
- `recvmsg()`
- `select()`
- `send()`
- `sendto()`
- `sendmsg()`
- `write()`
- `writv()`

信号は、信号によって示される条件が実際にどこに存在するかを示すソケット記述子を、アプリケーション・プログラムには提供しないという点に注意することは重要です。したがって、このように、アプリケーション・プログラムが複数のソケット記述子を使用している場合、記述子をポーリングするかあるいは、`select()` 呼び出しを使用してなぜ信号が受信されたかを判断する必要があります。

#### 関連概念:

67 ページの『アウト・オブ・バンド・データ』

アウト・オブ・バンド (OOB) データは、コネクション型 (ストリーム) ソケットにのみ意味のあるユーザー固有のデータです。

#### 関連資料:

174 ページの『例: ブロック化ソケット API での信号の使用』

プロセスまたはアプリケーションがブロックされた場合に、信号で通知を受けることができます。また、信号により、ブロック処理に制限時間が設けられます。

#### 関連情報:

`accept()`--Wait for Connection Request and Make Connection API

--Send a Message Over a Socket API


`sendto()`--Send Data API

`write()`--Write to Descriptor API

writev()--Write to Descriptor Using Multiple Buffers API  
read()--Read from Descriptor API  
readv()--Read from Descriptor Using Multiple Buffers API  
connect()--Establish Connection or Destination Address API  
recvfrom()--Receive Data API  
recvmsg()--Receive a Message Over a Socket API  
recv()--Receive Data API  
send()--Send Data API  
select()--Wait for Events on Multiple Sockets API

## IP マルチキャストイング

IP マルチキャストイングは、ネットワークにあるホストのグループが受信できる、アプリケーションによる単一の IP データグラムの送信を可能にします。

グループにあるホストは、単一のサブネットに常駐する場合も、マルチキャスト機能のあるルーターが接続する異なるサブネットに位置する場合があります。ホストはいつでもグループに結合したり分離したりできます。ホスト・グループでのメンバーの位置や数については、制限はありません。AF\_INET の場合、224.0.0.1 から 239.255.255.255 の範囲のクラス D の IP アドレスは、ホスト・グループを識別します。AF\_INET6 の場合、FF00::/8 から始まる IPv6 アドレスは、マルチキャスト・アドレスとしてアドレスを識別します。詳しくは、RFC 3513:「インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) のアドレッシング・アーキテクチャー」(英語)  を参照してください。

現在は、AF\_INET および AF\_INET6 アドレス・ファミリーで IP マルチキャストイングを使用できます。

アプリケーション・プログラムは、ソケット API およびコネクションレス型 SOCK\_DGRAM タイプ・ソケットを使用することによりマルチキャスト・データグラムを送受信できます。マルチキャストは、1 対多の伝送方式です。マルチキャストには、タイプ SOCK\_STREAM のコネクション型ソケットを使用することはできません。タイプ SOCK\_DGRAM のソケットが作成されると、アプリケーションは setsockopt() API を使用して、このソケットに関連するマルチキャスト特性を制御することができます。setsockopt() API は、以下の IPPROTO\_IP レベル・フラグを受け取ります。

- IP\_ADD\_MEMBERSHIP: 指定されたマルチキャスト・グループを結合させます。
- IP\_DROP\_MEMBERSHIP: 指定されたマルチキャスト・グループを外れます。
- IP\_MULTICAST\_IF: 発信マルチキャスト・データグラムが送信されるインターフェースを設定します。
- IP\_MULTICAST\_TTL: 発信マルチキャスト・データグラムについて IP ヘッダーの存続時間 (TTL) を設定します。
- IP\_MULTICAST\_LOOP: 発信マルチキャスト・データグラムのコピーがマルチキャスト・グループのメンバーであるかぎり送信しているホストに送達されるようにするかどうかを指定します。

setsockopt() API は、以下の IPPROTO\_IPv6 レベル・フラグも受け取ります。

- IPv6\_MULTICAST\_IF: 発信マルチキャスト・データグラムが送信されるインターフェースを設定します。
- IPv6\_MULTICAST\_HOPS: ソケットによって送信される以降のマルチキャスト・パケットに対して使用する、ホップしきい値を設定します。
- IPv6\_MULTICAST\_LOOP: 発信マルチキャスト・データグラムのコピーがマルチキャスト・グループのメンバーであるかぎり送信しているホストに送達されるようにするかどうかを指定します。

- IPv6\_JOIN\_GROUP: 指定されたマルチキャスト・グループを結合させます。
- IPv6\_LEAVE\_GROUP: 指定されたマルチキャスト・グループをそのまま残します。

#### 関連資料:

178 ページの『例: AF\_INET を使用するマルチキャストの使用』

IP マルチキャストを使用すると、アプリケーションがネットワークにあるホストのグループが受信可能な、単一の IP データグラムを送信できるようになります。

#### 関連情報:

setsockopt()--Set Socket Options API

## ファイル・データ転送 - send\_file() および accept\_and\_recv()

IBM i ソケットは、接続ソケットを介したより高速かつ簡単なファイル転送を可能にする send\_file() および accept\_and\_recv() API を提供します。

これら 2 つの API は、Hypertext Transfer Protocol (HTTP) サーバーなどのファイル処理アプリケーションで特に便利です。

send\_file() API を使用すれば、たった 1 回の API 呼び出しで、ファイル・データを直接ファイル・システムから接続ソケットへ送信できます。

accept\_and\_recv() API は、次の 3 つのソケット API、accept()、getsockname()、および recv() の組み合わせです。

#### 関連資料:

187 ページの『例: send\_file() および accept\_and\_recv() API を使用したファイル・データの転送』

これらの例は、send\_file() および accept\_and\_recv() API を使用したサーバーとクライアントの通信を可能にします。

#### 関連情報:

send\_file()--Send a File over a Socket Connection API

accept\_and\_recv()

## アウト・オブ・バンド・データ

アウト・オブ・バンド (OOB) データは、コネクション型 (ストリーム) ソケットにのみ意味のあるユーザー固有のデータです。

ストリーム・データは、一般に送信された順序で受信されます。OOB データはストリーム内の位置に関係なく (および送信時の順序に関係なく) 受信されます。これが可能なのは、データがプログラム A からプログラム B に送信される場合、プログラム B にデータの到着を通知するようにマーク付けられているためです。

OOB データは、AF\_INET (SOCK\_STREAM) と AF\_INET6 (SOCK\_STREAM) でしかサポートされていません。

OOB データは、send()、sendto()、および sendmsg() API で MSG\_OOB フラグを指定することにより送信されます。

OOB データの伝送は通常のデータの伝送と同じです。バッファーに入れたデータの後に送信されます。つまり、OOB データがバッファーに入れられるデータよりも優先されることはなく、データは送信順に伝送されます。

受信側の環境はやや複雑になっています。

- ソケット API が、OOB マーカーを使用してシステムで受信される OOB データのトラックを保持します。OOB マーカーは、送信された OOB データの最終バイトを指します。

注: OOB マーカーが指しているバイトを表す値は、システムの基本に設定されています (すべてのアプリケーションがこの値を使用します)。値は TCP 接続のローカル端末とリモート端末間で一致していなければなりません。この値を使用するソケット・アプリケーションは、クライアント・アプリケーションとサーバー・アプリケーション間で一貫してその値を使用しなければなりません。

SIOCATMARK ioctl() 要求は、読み取りポインターが最終 OOB バイトを指しているかどうかを決定します。

注: OOB データの複数オカレンスが送信されると、OOB マーカーは最終オカレンスの最終 OOB バイトを指します。

- OOB データがインラインで受信されるかどうかにかかわらず、OOB データが送信されると、入力操作でデータが OOB マーカーまで処理されます。
- `recv()`、`recvmsg()`、または `recvfrom()` API (`MSG_OOB` フラグが設定されたもの) が、OOB データの受信に使用されます。受信 API の 1 つが完了して以下の状態のいずれかが発生した場合、`[EINVAL]` エラーが戻されます。
  - ソケット・オプションの `SO_OOBINLINE` が設定されておらず、受信される OOB データがない。
  - ソケット・オプションの `SO_OOBINLINE` が設定されている。

ソケット・オプションの `SO_OOBINLINE` が設定されておらず、送信プログラムが 1 バイトを超えるサイズの OOB データを送信した場合は、最終バイト以外のすべてのバイトは通常データであると見なされます。(通常データとは、受信プログラムが `MSG_OOB` フラグの指定なしで受信できるデータのことです。) 送信された OOB データの最終バイトは、通常データ・ストリームには保管されません。このバイトを取得する唯一の方法は、`MSG_OOB` フラグが設定されている `recv()`、`recvmsg()`、または `recvfrom()` API を発行するという方法です。`MSG_OOB` フラグが設定されずに受信操作が発行され、通常データが受信された場合、OOB バイトは削除されます。また、OOB データの複数オカレンスが送信された場合、先のおカレンスの OOB データは失われ、最終 OOB データ・オカレンスの OOB データの位置が記憶されます。

ソケット・オプションの `SO_OOBINLINE` を設定すると、送信されたすべての OOB データが通常データ・ストリームに保管されます。データを取得するには、上記の 3 つの受信 API のうち 1 つを `MSG_OOB` フラグを設定せずに発行します (このフラグを指定すると、エラー `[EINVAL]` が戻されます)。OOB データの複数オカレンスが送信される場合は、OOB データは失われません。

- `SO_OOBINLINE` を設定しておらず、OOB データがすでに受信されていて、その後ユーザーが `SO_OOBINLINE` をオンに設定する場合は、OOB データは破棄されません。最初の OOB バイトは、通常データと見なされます。
- `SO_OOBINLINE` を設定しないで OOB データが送信され、受信プログラムが入力 API を発行して OOB データを受信した場合、OOB マーカーは有効のままです。OOB バイトが受信されても、受信プログラムは読み取りポインターが OOB マーカーにあるかどうかをチェックできます。

#### 関連概念:

64 ページの『信号』

アプリケーション・プログラムは、アプリケーションがかかわる条件が発生するときに、非同期に通知することを要求 (システムが信号を送信するように要求) できます。

#### 関連情報:

--Send a Message Over a Socket API

TCP 属性 (CHGTCPA) コマンドの変更

## 入出力の多重化 - select()

非同期入出力によって、アプリケーション・リソースをさらに効率的な方法で最大限に活用できるので、select() API ではなく、非同期入出力 API を使用することをお勧めします。ただし、特定のアプリケーション設計によっては select() を使用できます。

非同期入出力と同様に、select() API は、同時に複数の状態を待機する共通点を作成します。ただし、select() を使用すれば、アプリケーションで一連の記述子を指定して以下の状態であるかどうかを調べることができます。

- 読み取るデータがある。
- データを書き込むことができる。
- 例外条件がある。

それぞれのセットに指定できる記述子は、ソケット記述子、ファイル記述子、または記述子で表される他のオブジェクトになることができます。

データが利用可能になるのを待とうとする場合、select() API によってアプリケーションが指定できます。アプリケーションはどれくらい待つべきか指定することが可能です。

### 関連資料:

161 ページの『例: 非ブロッキング入出力および select()』

このサンプル・プログラムは、非ブロッキングと select() API を使用するサーバー・アプリケーションを示しています。

## ソケット・ネットワーク関数

ソケット・ネットワーク関数を使用して、アプリケーション・プログラムはホスト、プロトコル、サービス、およびネットワーク・ファイルから情報を獲得することができます。

情報には、名前、アドレス、またはファイルの順次アクセスによってアクセスできます。これらのネットワーク関数 (またはルーチン) は、複数のネットワーク内で実行されるプログラム間の通信をセットアップする場合は必須であり、AF\_UNIX ソケットによって使用されることはありません。

ルーチンは以下のことを行います。

- ホスト名をネットワーク・アドレスにマップする。
- ネットワーク名をネットワーク番号にマップする。
- プロトコル名をプロトコル番号にマップする。
- サービス名をポート番号にマップする。
- インターネット・ネットワーク・アドレスのバイト・オーダーを変換する。
- IP アドレスおよびドット 10 進表記を変換する。

resolver ルーチンと呼ばれる一連のルーチン・グループはネットワーク・ルーチンに含まれています。これらのルーチンは、インターネット・ドメインでネーム・サーバー用のパケットを作成、送信、および解釈し、名前を解決するためにも使用されます。resolver ルーチンは、通常、gethostbyname()、



gethostbyaddr()、getnameinfo()、および getaddrinfo() によって呼び出されますが、直接呼び出すことも可能です。resolver ルーチンは主に、ソケット・アプリケーションを介してドメイン・ネーム・システム (DNS) にアクセスするために使用されます。

#### 関連概念:

7 ページの『ソケットの特性』

ソケットは一部の共通の特性を共有します。

#### 関連資料:

159 ページの『例: gethostbyaddr\_r() を使用したスレッド・セーフ・ネットワーク・ルーチン』

このプログラム例は、gethostbyaddr\_r() API を使用しています。名前の末尾に `_r` が付いている他のすべてのルーチンも類似したセマンティクスを持ち、スレッド・セーフです。

『ドメイン・ネーム・システム・サポート』

オペレーティング・システムは、リゾルバー関数を介してドメイン・ネーム・システム (DNS) にアクセスするアプリケーションを提供します。

#### 関連情報:

Sockets System Functions

gethostbyname()--Get Host Information for Host Name API

getaddrinfo()--Get Address Information API

gethostbyaddr()--Get Host Information for IP Address API

getnameinfo()--Get Name Information for Socket Address API

## ドメイン・ネーム・システム・サポート

オペレーティング・システムは、リゾルバー関数を介してドメイン・ネーム・システム (DNS) にアクセスするアプリケーションを提供します。

DNS には、以下の 3 つの主な構成要素があります。

#### ドメイン・ネーム・スペースおよびリソース・レコード

ツリー構造のネーム・スペースおよびその名前に関連したデータの指定。


#### ネーム・サーバー

ドメイン・ツリー構造についての情報を保持し、情報を設定するサーバー・プログラム。

#### リゾルバー

クライアント要求に対する応答においてネーム・サーバーからの情報を取り出すプログラム。

IBM i の実装環境で提供されるリゾルバーは、ネーム・サーバーとの接続を提供するソケット関数です。これらのルーチンを使用すると、パケットの作成、送信、更新、解釈、およびパフォーマンスのための名前キャッシングの実行を行えます。これらのルーチンは、ASCII から EBCDIC への変換および EBCDIC から ASCII への変換を行うための関数も提供します。オプションで、リゾルバーは DNS とのセキュア通信を行うためにトランザクション署名 (TSIG) を使用します。

ドメイン・ネームの詳細については、以下の RFC を参照してください。これらは RFC 検索エンジン (英語)  ページにあります。

- RFC 1034: ドメイン名 - 概念と機能
- RFC 1035: ドメイン名 - 実装と仕様
- RFC 1886: IP バージョン 6 をサポートする DNS 拡張
- RFC 2136: ドメイン・ネーム・システム (DNS UPDATE) での動的更新

- RFC 2181: DNS 仕様の説明
- RFC 2845: DNS のシークレット・キー・トランザクション認証 (TSIG)
- RFC 3152: IP6.ARPA の DNS 代行

#### 関連資料:

69 ページの『ソケット・ネットワーク関数』

ソケット・ネットワーク関数を使用して、アプリケーション・プログラムはホスト、プロトコル、サービス、およびネットワーク・ファイルから情報を獲得することができます。

#### 関連情報:

DNS

Sockets System Functions

## 環境変数

環境変数を使用して、リゾルバー関数のデフォルトの初期化を指定変更できます。

環境変数の検査は、`res_init()` または `res_ninit()` の呼び出しが成功した後に初めて行われます。よって、構造が手動で初期化された場合、環境変数は無視されます。また構造が初期化されるのは一度だけなので、後から環境変数に変更を加えても無視されるということにも注意してください。

注: 環境変数の名前は英大文字でなければなりません。ストリング値は英大文字小文字混合でもかまいません。CCSID 290 を使用する日本語システムの場合は、環境変数名と値の両方について、上段シフト文字と番号のみを使用してください。以下に、`res_init()` および `res_ninit()` API で使用可能な環境変数を説明します。

## LOCALDOMAIN

この環境変数には、6 つの検索ドメインのリストを設定します。各ドメインはスペースで区切り (スペースを含めて)、合計 256 文字の長さにします。これによって、構成された検索リスト (`struct state.defdname` および `struct state.dnsrch`) が指定変更されます。検索リストが指定した場合、デフォルトのローカル・ドメインは照会に使用されません。

## RES\_OPTIONS

RES\_OPTIONS 環境変数は、特定の内部リゾルバー変数を変更できるようにします。この環境変数には、以下のオプションを 1 つ以上設定できます。それぞれのオプションはスペースで区切ります。

- **NDOTS:** `n` ドットの数のしきい値を設定します。 `res_query()` に指定された名前に含まれるドットの数がこのしきい値に達すると、最初の絶対照会が行われます。 `n` のデフォルトは 1 です。これは、名前にドットが 1 つでもあれば、検索リストの要素を追加する前に、その名前を絶対名としてまず試してみるということです。
- **TIMEOUT:** `n` リゾルバーがリモート・ネーム・サーバーからの応答を待機する時間を設定します (秒単位)。この時間が経過すると、リゾルバーは待機を中止し、照会を再試行します。
- **ATTEMPTS:** `n` リゾルバーが、指定されたネーム・サーバーへ送信する照会の数を設定します。送信した照会がこの数に達すると、リゾルバーはこのネーム・サーバーへの照会をやめ、次にリストされているネーム・サーバーに送信を行います。
- **ROTATE:** `_res.options` の RES\_ROTATE を設定します。これは、リストされているネーム・サーバーを順番に選択するためのものです。これにより、すべてのクライアントが毎回リストの最初のサーバーに照会を試みる代わりに、リストされているサーバーすべての間で照会の負荷の均衡を図ることができます。

- **NO-CHECK-NAMES:** `_res.options` の `RES_NOCHECKNAME` を設定します。これは、着信するホスト名やメールの名前に無効な文字 (下線 (`_`), 非 ASCII, または制御文字など) が含まれていないかを調べる、最新の BIND 検査を使用不可にします。

## QIBM\_BIND\_RESOLVER\_FLAGS

この環境変数には、リゾルバーのオプション・フラグのリストを設定します。各フラグはスペースで区切ります。この環境変数によって、`RES_DEFAULT` オプション (`struct state.options`) と、システム構成値 (TCP/IP ドメインの変更 - `CHGTCPDMN`) が指定変更されます。`state.options` 構造は、`RES_DEFAULT`、`OPTIONS` 環境値および `CHGTCPDMN` 構成値を使用して、普通に初期化されます。それから、これらのデフォルトを指定変更するために、この環境変数が使用されます。この環境変数に指定されたフラグの前に '+'、'-、または 'NOT\_' を付けることにより、値を設定 ('+' の場合)、またはリセット ('-' と 'NOT\_' の場合) できます。

例えば、`RES_NOCHECKNAME` をオンにして `RES_ROTATE` をオフにするには、文字ベースのインターフェースから以下のコマンドを使用します。

```
ADDENVVAR ENVVAR(QIBM_BIND_RESOLVER_FLAGS) VALUE('RES_NOCHECKNAME NOT_RES_ROTATE')
```

または

```
ADDENVVAR ENVVAR(QIBM_BIND_RESOLVER_FLAGS) VALUE('+RES_NOCHECKNAME -RES_ROTATE')
```

## QIBM\_BIND\_RESOLVER\_SORTLIST

この環境変数には IP アドレス/マスクの対を設定して、ソート・リスト (`struct state.sort_list`) を作成します。IP アドレス/マスクの対は、ドット 10 進形式 (9.5.9.0/255.255.255.0) で、最大 10 個まで指定できます (スペース区切り)。

### 関連情報:

`res_init()`

`res_ninit()`

`res_query()`

## データ・キャッシュ

ドメイン・ネーム・システム (DNS) 照会に対する応答のデータ・キャッシングは、ネットワーク・トラフィック量を減らすために IBM i ソケットによって行われます。キャッシュは必要に応じて追加および更新されます。

`_res` オプションに `RES_AAONLY` (権限のある回答のみ) を設定した場合、照会は常にネットワークに送信されます。この場合、回答についてキャッシュを検査することはありません。`RES_AAONLY` を設定しない場合、ネットワークへの送信が実行される前に、キャッシュは照会に対する回答の検査をします。回答が検出され、存続時間が満了していない場合は、回答は照会への回答としてユーザーに戻されます。存続時間が満了した場合は、項目が除去され、ネットワークに照会が送信されます。キャッシュに回答が見つからない場合も、照会はネットワークに送信されます。

応答に権限があれば、ネットワークからの回答はキャッシュされます。権限のない回答はキャッシュされません。逆照会の結果として受信される応答もキャッシュされません。`TCP/IP` ドメインの変更 (`CHGTCPDMN`) コマンド、`TCP/IP` の構成 (`CFGTCP`) コマンド、または System i ナビゲーターのいずれかを使用して DNS 構成を更新すれば、このキャッシュをクリアできます。

### 関連資料:



183 ページの『例: DNS の更新および照会』

この例では、ドメイン・ネーム・システム (DNS) レコードの照会方法と更新方法を示します。

## Domain Name System Security Extensions (DNSSEC)

最初の DNS プロトコルはセキュリティーをサポートしていなかったため、DNS はパケット傍受、スプーフィング、キャッシュ・ポイズニングなどの攻撃を受けやすく、ホストへの将来のすべての通信を潜在的に侵害するものでした。DNSSEC は、デジタル署名と公開鍵暗号方式を使用することによって、DNS データを保護する手段を提供します。

DNSSEC により、リゾルバーやネーム・サーバーは、DNS データの源泉まで「信頼の連鎖」を築き、かつデジタル署名の正当性を確認することによって、DNS 応答データの確実性と保全性を検証することができます。

DNSSEC の主な役割はデータの偽造からユーザーを保護することです。


- DNS 応答の起点の正当性を確認する
  - データが予期された送信元から送られてきたと信頼する
- DNS 応答の保全性の正当性を確認する
  - データそのものが正しいと信頼する
- 存在の否定の正当性を確認する
  - 「返すレコードがない」応答を信頼する

DNSSEC は以下の機能を提供しません。

- データの暗号化 (例えば、SSL)
- サービス妨害攻撃からの保護
- フィッシング・サイトへのアクセスからの保護

IBM i リゾルバーでの DNSSEC サポートは、TCP/IP ドメインの変更 (CHGTCPDMN) コマンドによって使用可能にすることができます。DNSSEC の観点からいえば、IBM i リゾルバーは検証を実行しないセキュリティー対応スタブ・リゾルバーです。つまり、DNSSEC が使用可能になると、IBM i リゾルバーはその照会メッセージ内の DNSSEC OK ビットを設定して、リゾルバーが応答内の DNSSEC フィールドを処理できるように指示します。ただし、DNS 応答データの実際の確認と検証はネーム・サーバーに依存します。このような依存関係は、セキュアな DNS ソリューションを持つためには、IBM i がネーム・サーバーを信頼するとともに、ネーム・サーバーへのセキュアな通信チャネルも持つ必要があることを意味します。通信チャネルを保護する 1 つのオプションは、リゾルバーと同じ区画で DNS サーバーを構成し、ループバック・アドレス (IPv4 の場合は 127.0.0.1、IPv6 の場合は ::1) を介してこれらを通信させることです。もう 1 つのオプションは、IP Security (IPSec) を使用して IBM i とネーム・サーバー間の通信チャネルを保護することです。

IBM i DNS サーバーについて詳しくは、『ドメイン・ネーム・システム』を参照してください。

DNSSEC について詳しくは、以下の RFC を参照してください。これらは、RFC 検索エンジン (英語)  ページから検索することができます。

- RFC 4033: DNS Security Introduction and Requirements
- RFC 4034: Resource Records for the DNS Security Extensions
- RFC 4035: Protocol Modifications for the DNS Security Extensions

関連情報:

## バークレー・ソフトウェア・ディストリビューションとの互換性

ソケットはバークレー・ソフトウェア・ディストリビューション (BSD) のインターフェースです。

アプリケーションが受け取る戻りコードやサポートされている関数で使用可能な引数などのセマンティクスは、BSD のセマンティクスです。ただし、IBM i の実装環境では、一部の BSD セマンティクスは使用できません。また、システムでは、標準的な BSD ソケット・アプリケーションも変更を加えないと実行できない場合があります。

以下のリストは、IBM i の実装環境と BSD の実装環境との違いを要約したものです。

### **/etc/hosts、/etc/services、/etc/networks、および /etc/protocols**

これらのファイルについては、IBM i の実装環境では、以下のデータベース・ファイルが提供されます。

| QUSRSYS ファイル | 内容                                |
|--------------|-----------------------------------|
| QATOCHOST    | ホスト名とそれに対応する IP アドレスのリスト。         |
| QATOCPN      | ネットワークとそれに対応する IP アドレスのリスト。       |
| QATOCPPI     | インターネットで使用されるプロトコルのリスト。           |
| QATOCPSP     | サービスおよびサービスで使用する特定のポートとプロトコルのリスト。 |

### **/etc/resolv.conf**

IBM i の実装環境では、この情報は、IBM Navigator for i の TCP/IP プロパティ・ページを使用して構成する必要があります。TCP/IP プロパティ・ページにアクセスするには、以下のステップを実行します。

1. IBM Navigator for i から、「IBM i の管理」 > 「ネットワーク」 > 「すべてのタスク」 > 「TCP/IP 構成」と展開します。
2. 「TCP/IP 構成プロパティ」をクリックします。

### 1 TCP/IP 構成情報の保管と復元

TCP/IP 情報の取得 (RTVTCPIF) コマンドは、デフォルトのシステム・ロケーションから主要な TCP/IP 構成情報を収集し、収集した情報を、ライブラリー (LIB) パラメーターで指定されたライブラリーに入れます。収集された TCP/IP 構成情報は、システムの TCP/IP 構成をリセットしたり復元したりするために、TCP/IP 情報の更新 (UPDTCPIF) コマンドによって使用することができます。

### **bind()**

BSD システムでは、クライアントは socket() を使用して AF\_UNIX ソケットを作成し、connect() を使用してサーバーに接続し、次いで bind() を使用して名前をソケットにバインドできます。IBM i の実装環境は、このシナリオをサポートしません (bind() は失敗します)。

### **close()**

IBM i の実装環境は、システム・ネットワーク体系 (SNA) 上の AF\_INET ソケットを除けば、close() API のリンガー・タイマーをサポートします。一部の BSD では、close() API に対してリンガー・タイマーをサポートしていません。

### **connect()**

BSD システムでは、connect() が以前にアドレスに接続されていたソケットに対して発行され、コネクションレス型トランスポート・サービスを使用しており、無効なアドレスまたは無効なアドレス長が使用されている場合は、ソケットは切断されます。IBM i の実装環境は、このシナリオをサポートしません (connect() は失敗し、ソケットは接続されたままになります)。

connect() が発行されたコネクションレス型トランスポート・ソケットは、address\_length パラメーターをゼロに設定して、別の connect() を発行することによって切断できます。

### accept(), getsockname(), getpeername(), recvfrom(), および recvmsg()

AF\_UNIX または AF\_UNIX\_CCSID アドレス・ファミリーを使用していて、ソケットがバインドされていないと、デフォルトの IBM i の実装環境はゼロのアドレス長と未指定のアドレス構造を返すことがあります。IBM i BSD 4.4/ UNIX 98 とその他の実装環境は、アドレス・ファミリーのみが指定された小さいアドレス構造を返すことがあります。

### ioctl()

- BSD システムでは、タイプが SOCK\_DGRAM のソケットで、FIONREAD 要求はデータ長とアドレス長を足したものを戻します。IBM i の実装環境では、FIONREAD はデータの長さのみを返します。
- ioctl() のほとんどの BSD の実装環境で使用可能な要求が ioctl() の IBM i の実装環境ですべて使用可能であるとは限りません。

### listen()

BSD システムでは、バックログ・パラメーターをゼロよりも小さい値に設定して listen() を出すと、エラーになりません。さらに、BSD 実装では、バックログ・パラメーターが使用されなかったり、バックログ値の最終結果を見出すためにアルゴリズムが使用される場合があります。IBM i の実装環境は、バックログ値がゼロ未満のとき、エラーを返します。バックログを有効な値に設定すると、その値がバックログとして使用されます。ただし、バックログを {SOMAXCONN} より大きい値に設定すると、バックログはデフォルトで {SOMAXCONN} に設定した値になります。

### アウト・オブ・バンド (OOB) データ

IBM i の実装環境では、SO\_OOBINLINE が設定されていないときに OOB データが受信され、その後ユーザーが SO\_OOBINLINE をオンに設定すると、OOB データは破棄されません。最初の OOB バイトは、通常データと見なされます。

### socket() のプロトコル・パラメーター

セキュリティを追加する手段として、IPPROTO\_TCP または IPPROTO\_UDP のプロトコルを指定する SOCK\_RAW ソケットを作成することはできません。

### res\_xlate() および res\_close()

これらの API は、IBM i の実装環境の resolver ルーチンに組み込まれています。res\_xlate() API はドメイン・ネーム・システム (DNS) のパケットを、EBCDIC から ASCII へ、また ASCII から EBCDIC へ変換します。res\_close() API を使用すれば、RES\_STAYOPEN オプションが設定された res\_send() API が使用していたソケットをクローズできます。また、res\_close() API は \_res 構造もリセットします。

### sendmsg() および recvmsg()

sendmsg() および recvmsg() の IBM i の実装環境では、{MSG\_MAXIOVLEN} 出力ベクトルが許可されます。BSD では、{MSG\_MAXIOVLEN - 1} 出力ベクトルが許可されます。

### 信号

信号サポートに関連したいくつかの相違点を以下に示します。

- BSD は、出力命令で送信されたデータについて、肯定応答を受信するたびに、SIGIO 信号を出します。IBM i ソケットの実装環境はアウトバウンド・データに関連した信号を生成しません。
- BSD 実装での SIGPIPE 信号のデフォルトの動作は、処理を終了させることです。IBM i の旧リリースとの下位互換性を維持するために、IBM i の実装環境は SIGPIPE 信号に対して無視というデフォルト動作を使用します。

### SO\_REUSEADDR オプション

BSD システムの場合、AF\_INET ファミリーおよびタイプ SOCK\_DGRAM のソケットで connect() を実行すると、システムはソケットがバインドされるアドレスを別のアドレスに変更します。すなわち、connect() API に指定されたアドレスに到達するために使用するインターフェースのアドレスに変更します。例えば、タイプ SOCK\_DGRAM のソケットをアドレス INADDR\_ANY にバインドし、それをアドレス a.b.c.d に接続した場合、システムは、現在バインドされているソケットを別のアドレス、すなわち、パケットをアドレス a.b.c.d に経路指定するために選択されたインターフェースの IP アドレスに変更します。さらに、ソケットがバインドされているこの IP アドレスが a.b.c.e だとすれば、アドレス a.b.c.e は INADDR\_ANY の代わりに getsockname() API に現れるので、他のソケットをアドレスが a.b.c.e である同一のポート番号にバインドするには、SO\_REUSEADDR オプションを使用しなければなりません。

反対に、この例では、IBM i の実装環境はローカル・アドレスを INADDR\_ANY から a.b.c.e に変更しません。getsockname() API は接続が果たされた後も INADDR\_ANY を返し続けます。

### SO\_SNDBUF および SO\_RCVBUF オプション

BSD システムで SO\_SNDBUF および SO\_RCVBUF に設定された値は、IBM i の実装環境よりも高いレベルの制御を提供します。IBM i の実装環境では、これらの値は推奨値と見なされます。

#### 関連概念:

4 ページの『ソケットの仕組み』

ソケットは一般にクライアントとサーバーの対話で使用されます。通常システム構成では、一方のマシンにサーバーを、もう一方のマシンにクライアントを置きます。クライアントはサーバーに接続して情報を交換し、その後切断します。

#### 関連資料:

174 ページの『例: ブロック化ソケット API での信号の使用』

プロセスまたはアプリケーションがブロックされた場合に、信号で通知を受けることができます。また、信号により、ブロック処理に制限時間が設けられます。

#### 関連情報:

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

--Send a Message Over a Socket API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

recvfrom()--Receive Data API

recvmsg()--Receive a Message Over a Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

getsockname()--Retrieve Local Address of Socket API

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

ioctl()--Perform I/O Control Request API

getpeername()--Retrieve Destination Address of Socket API

close()--Close File or Socket Descriptor API

RTVTCPINF--TCP/IP 情報の取得

UPDTCPINF--TCP/IP 情報の更新

## UNIX 98 互換性

UNIX 98 は、開発者とベンダーの協会である The Open Group によって作成されました。UNIX オペレーティング・システムの名声を高めたインターネット関連の多くの機能を取り込みつつ、UNIX の不具合を改良しています。

IBM i ソケットは、プログラマーが UNIX 98 稼働環境と互換性のあるソケット・アプリケーションを作成することを可能にします。現在、IBM は、大部分のソケット API について、2 つのバージョンをサポートしています。基本 IBM i ソケット API はバークレー・ソケット・ディストリビューション (BSD) 4.3 の構造と構文を使用します。もう一方は、BSD 4.4 および UNIX 98 プログラミング・インターフェース仕様と互換性のある構文および構造を使用します。\_XOPEN\_SOURCE マクロの値を 520 以上に定義すると、UNIX 98 互換のインターフェースを選択できます。

## UNIX 98 互換アプリケーションのアドレス構造の相違点

\_XOPEN\_OPEN マクロを指定すれば、デフォルトの IBM i の実装環境で使用される同じアドレス・ファミリーを持つ UNIX 98 互換アプリケーションを作成できますが、sockaddr アドレス構造には相違点があります。以下の表に、BSD 4.3 の sockaddr アドレス構造と、UNIX 98 互換のアドレス構造の比較を示します。

表 15. BSD 4.3 と UNIX 98/BSD 4.4 のソケット・アドレス構造の比較

| BSD 4.3 構造   | BSD 4.4/ UNIX 98 互換の構造  |
|--|---|
| <b>sockaddr アドレス構造</b>   |   |
| <pre>struct sockaddr {   u_short sa_family;   char    sa_data[14]; };</pre>  | <pre>struct sockaddr {   uint8_t  sa_len;   sa_family_t sa_family;   char     sa_data[14]; };</pre>   |
| <b>sockaddr_in アドレス構造</b>  |   |
| <pre>struct sockaddr_in {   short      sin_family;   u_short    sin_port;   struct in_addr sin_addr;   char       sin_zero[8]; };</pre>  | <pre>struct sockaddr_in {   uint8_t    sin_len;   sa_family_t sin_family;   u_short    sin_port;   struct in_addr sin_addr;   char       sin_zero[8]; };</pre>  |
| <b>sockaddr_in6 アドレス構造</b>   |   |
| <pre>struct sockaddr_in6 {   sa_family_t  sin6_family;   in_port_t    sin6_port;   uint32_t     sin6_flowinfo;   struct in6_addr sin6_addr;   uint32_t     sin6_scope_id; };</pre> | <pre>struct sockaddr_in6 {   uint8_t      sin6_len;   sa_family_t  sin6_family;   in_port_t    sin6_port;   uint32_t     sin6_flowinfo;   struct in6_addr sin6_addr;   uint32_t     sin6_scope_id; };</pre> |
| <b>sockaddr_un アドレス構造</b>  |   |

表 15. BSD 4.3 と UNIX 98/BSD 4.4 のソケット・アドレス構造の比較 (続き)

| BSD 4.3 構造  | BSD 4.4/ UNIX 98 互換の構造   |
|---|--|
| <pre>struct sockaddr_un {     short    sun_family;     char     sun_path[126]; };</pre> | <pre>struct sockaddr_un {     uint8_t  sun_len;     sa_family_t sun_family;     char     sun_path[126]; };</pre> |

## API の相違点

アプリケーションを ILE ベースの言語で開発し、`_XOPEN_SOURCE` マクロを使ってコンパイルすると、一部のソケット API が内部名にマップされます。これらの内部名が提供する機能は、元の API と同じです。以下の表に、影響を受ける API をリストします。C ベースの他の言語でソケット・アプリケーションを作成する場合、直接にこれらの API の内部名を使用できます。これらの API の両方のバージョンの使用上の注意と詳細については、元の API のリンクをたどってください。

表 16. API とそれに相当する UNIX 98 での名前

| API 名              | 内部名                      |
|--------------------|--------------------------|
| accept()           | qso_accept98()           |
| accept_and_recv()  | qso_accept_and_recv98()  |
| bind()             | qso_bind98()             |
| bind2addrsel()     | qso_bind2addrsel98()     |
| connect()          | qso_connect98()          |
| endhostent()       | qso_endhostent98()       |
| endnetent()        | qso_endnetent98()        |
| endprotoent()      | qso_endprotoent98()      |
| endservent()       | qso_endservent98()       |
| getaddrinfo()      | qso_getaddrinfo98()      |
| gethostbyaddr()    | qso_gethostbyaddr98()    |
| gethostbyaddr_r()  | qso_gethostbyaddr_r98()  |
| gethostname()      | qso_gethostname98()      |
| gethostname_r()    | qso_gethostname_r98()    |
| gethostbyname()    | qso_gethostbyname98()    |
| gethostent()       | qso_gethostent98()       |
| getnameinfo()      | qso_getnameinfo98()      |
| getnetbyaddr()     | qso_getnetbyaddr98()     |
| getnetbyname()     | qso_getnetbyname98()     |
| getnetent()        | qso_getnetent98()        |
| getpeername()      | qso_getpeername98()      |
| getprotobyname()   | qso_getprotobyname98()   |
| getprotobynumber() | qso_getprotobynumber98() |
| getprotoent()      | qso_getprotoent98()      |
| getsockname()      | qso_getsockname98()      |
| getsockopt()       | qso_getsockopt98()       |
| getservbyname()    | qso_getservbyname98()    |



表 16. API とそれに相当する UNIX 98 での名前 (続き)

| API 名              | 内部名                      |
|--------------------|--------------------------|
| getservbyport()    | qso_getservbyport98()    |
| getservent()       | qso_getservent98()       |
| getsourcefilter()  | qso_getsourcefilter98()  |
| inet_addr()        | qso_inet_addr98()        |
| inet_lnaof()       | qso_inet_lnaof98()       |
| inet_makeaddr()    | qso_inet_makeaddr98()    |
| inet_netof()       | qso_inet_netof98()       |
| inet_network()     | qso_inet_network98()     |
| inet6_is_srcaddr() | qso_inet6_is_srcaddr98() |
| listen()           | qso_listen98()           |
| Rbind()            | qso_Rbind98()            |
| recv()             | qso_recv98()             |
| recvfrom()         | qso_recvfrom98()         |
| recvmsg()          | qso_recvmsg98()          |
| send()             | qso_send98()             |
| sendmsg()          | qso_sendmsg98()          |
| sendto()           | qso_sendto98()           |
| sethostent()       | qso_sethostent98()       |
| setnetent()        | qso_setnetent98()        |
| setprotoent()      | qso_setprotoent98()      |
| setservent()       | qso_setprotoent98()      |
| setsockopt()       | qso_setsockopt98()       |
| setsourcefilter()  | qso_setsourcefilter98()  |
| shutdown()         | qso_shutdown98()         |
| socket()           | qso_socket98()           |
| socketpair()       | qso_socketpair98()       |

#### 関連概念:

4 ページの『ソケットの仕組み』

ソケットは一般にクライアントとサーバーの対話で使用されます。通常のシステム構成では、一方のマシンにサーバーを、もう一方のマシンにクライアントを置きます。クライアントはサーバーに接続して情報を交換し、その後切断します。

#### 関連情報:

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

accept\_and\_recv()

connect()--Establish Connection or Destination Address API

--Send a Message Over a Socket API

recvfrom()--Receive Data API

recvmsg()--Receive a Message Over a Socket API

Rbind()--Set Remote Address for Socket API



recv()--Receive Data API  
bind()--Set Local Address for Socket API  
getsockname()--Retrieve Local Address of Socket API  
socket()--Create Socket API  
socketpair()--Create a Pair of Sockets API  
listen()--Invite Incoming Connections Requests API  
ioctl()--Perform I/O Control Request API  
getpeername()--Retrieve Destination Address of Socket API  
close()--Close File or Socket Descriptor API  
endhostent()  
endnetent()  
endprotoent()  
endservent()  
gethostbyname()--Get Host Information for Host Name API  
getaddrinfo()--Get Address Information API  
gethostbyaddr()--Get Host Information for IP Address API  
getnameinfo()--Get Name Information for Socket Address API  
gethostname()  
gethostent()  
getnetbyaddr()  
getnetbyname()  
getnetent()  
getprotobyname()  
getprotobynumber()  
getprotoent()  
getsockopt()  
getservbyname()  
getservbyport()  
getservent()  
inet\_addr()  
inet\_1naof()  
inet\_makeaddr()  
inet\_netof()  
inet\_network()  
send()--Send Data API  
sendto()--Send Data API  
sethostent()  
setnetent()  
setprotoent()  
setservent()

## プロセス sendmsg() および recvmsg() 間での記述子の受け渡し

ジョブ間でオープン記述子の受け渡しを行うことによって、あるプロセス (通常はサーバー) が記述子を受け取るために必要なすべてのことを行えるようになります。例えば、ファイルをオープンし、接続を確立し、accept() API が完了するのを待機するなどです。また、別のプロセス (通常はワーカー) も、記述子がオープンしてすぐにすべてのデータ転送操作を処理できるようになります。

ジョブ間でオープン記述子の受け渡しを行うことができれば、新しい方法でクライアント・アプリケーションとサーバー・アプリケーションを設計できるようになります。この設計は、サーバー・ジョブとワーカー・ジョブの論理を簡単にします。この設計によって、異なるタイプのワーカー・ジョブも簡単にサポートできるようになります。サーバーは、どのタイプのワーカーが記述子を受信するのかを簡単に判別できるようになります。

ソケットには、サーバー・ジョブ間で記述子を受け渡すことのできる以下の 3 つの API が用意されています。

- spawn()

注: spawn() はソケット API ではありません。これは、IBM i プロセス関連 API の一部として提供されます。

- givedescriptor() および takedescriptor()
- sendmsg() および recvmsg()

spawn() API は、新しいサーバー・ジョブ (「子ジョブ」という) を開始し、特定の記述子はその子ジョブに割り当てます。その子ジョブがすでに活動状態である場合は、givedescriptor() および takedescriptor() API、または sendmsg() および recvmsg() API を使用する必要があります。

しかし、sendmsg() および recvmsg() API は、spawn()、givedescriptor()、takedescriptor() よりも以下の点で優れています。

**可搬性** givedescriptor() および takedescriptor() API は標準外で、かつ IBM i オペレーティング・システムに固有の API です。IBM i オペレーティング・システムと UNIX 間におけるアプリケーションの移植性に問題がある場合は、代わりに sendmsg() および recvmsg() API を使用することもできます。

### 制御情報の通信

ほとんどの場合、ワーカー・ジョブは記述子を受け取る際に、以下のような追加情報を必要とします。

- 記述子のタイプ
- ワーカー・ジョブがすべきこと

sendmsg() および recvmsg() API を使用すれば、記述子だけでなく、制御情報などのデータも転送できます。givedescriptor() および takedescriptor() API では、それが行えません。

### パフォーマンス

sendmsg() および recvmsg() API を使用するアプリケーションの方が、givedescriptor() および takedescriptor() API を使用するアプリケーションよりも、以下の 3 つの分野で優れた結果を残す傾向にあります。

- 所要時間
- CPU の使用率

- スケーラビリティ

アプリケーションのパフォーマンスがどの程度向上するかは、アプリケーションが記述子を受け渡す範囲によって異なります。

### ワーカー・ジョブのプール

ワーカー・ジョブのプールを設定しておけば、サーバーはそこに記述子を渡すことができ、プール内の 1 つのジョブだけがその記述子を受け取ることができます。このことを行うためには、`sendmsg()` および `recvmsg()` API を使用して、すべてのワーカー・ジョブが共用記述子を使うようにします。サーバーが `sendmsg()` を呼び出すと、それらのワーカー・ジョブのうち 1 つだけが記述子を受け取ります。

### 不明ワーカー・ジョブ ID

`givedescriptor()` API では、サーバー・ジョブがワーカー・ジョブのジョブ ID を知っている必要があります。一般に、ワーカー・ジョブはジョブ ID を入手して、それをデータ待ち行列によってサーバー・ジョブに転送します。`sendmsg()` および `recvmsg()` では、このデータ待ち行列を作成および管理するための余分のオーバーヘッドが不要です。

### 最適なサーバー設計

`givedescriptor()` および `takedescriptor()` を使用してサーバーを設計した場合、通常はデータ待ち行列を使用してワーカー・ジョブからサーバーへとジョブ ID を転送します。その後、サーバーは `socket()`、`bind()`、`listen()`、および `accept()` を実行します。`accept()` API が完了すると、サーバーは次に使用可能なジョブ ID をデータ待ち行列からプルオフします。それから、インバウンド接続をそのワーカー・ジョブに渡します。問題が発生するのは、一度に多くの着信接続要求が出され、使用可能なワーカー・ジョブが不足する場合です。ワーカー・ジョブ ID を含んでいるデータ待ち行列が空になると、サーバーはワーカー・ジョブが使用可能になるのを待機することを止めるか、あるいは追加のワーカー・ジョブを作成します。ほとんどの環境では、追加の着信要求が `listen` バックログを満たす可能性があるため、これらの選択肢のどちらも行うべきではありません。

`sendmsg()` および `recvmsg()` API を使用して記述子を渡すサーバーは、活動が活発に行われている間はブロックされない状態のままです。サーバーは、どのワーカー・ジョブがそれぞれの着信接続を扱うのかを知る必要がないためです。サーバーが `sendmsg()` を呼び出すと、着信接続の記述子と制御データが `AF_UNIX` ソケット用の内部待ち行列に書き込まれます。ワーカー・ジョブは、使用可能になると `recvmsg()` を呼び出して、待ち行列に最初に書き込まれた記述子と制御データを受け取ります。

### 非活動ワーカー・ジョブ

`givedescriptor()` API の場合、ワーカー・ジョブが活動状態でなければなりません。`sendmsg()` API の場合は、活動状態でなくても構いません。`sendmsg()` を呼び出すジョブは、ワーカー・ジョブについての情報を必要としません。`sendmsg()` API を使用するために必要なことは、`AF_UNIX` ソケット接続を設定することのみです。

`sendmsg()` API を使用して、存在しないジョブに記述子をどのように渡すことができるかを示す例を、以下に紹介します。

サーバーは、`socketpair()` API を使用して `AF_UNIX` ソケットの組を作成し、`sendmsg()` API を使用して `socketpair()` で作成した `AF_UNIX` ソケットの組の一方を介して記述子を送信し、次いで `spawn()` を呼び出してソケットの組のもう一方を継承する子ジョブを作成することができます。子ジョブは `recvmsg()` を呼び出して、サーバーが渡した記述子を受信します。サーバーが `sendmsg()` を呼び出したとき、子ジョブは活動状態ではありませんでした。

### 一度に複数の記述子を渡す

`givedescriptor()` および `takedescriptor()` API は、一度に 1 つの記述子しか渡すことができません。`sendmsg()` および `recvmsg()` API を使用すれば、記述子の配列を渡すことができます。

## 関連資料:

109 ページの『例: プロセス間での記述子の受け渡し』

以下の例では、sendmsg() および recvmsg() API を使用して着信接続を処理するサーバー・プログラムの設計方法を示します。

## 関連情報:

socketpair()--Create a Pair of Sockets API

## ソケット関連ユーザー出口ポイント

ソケット関連ユーザー出口ポイントは、出口プログラムによって特定のソケット API の正常終了を防止できるようにします。

ソケット関連ユーザー出口ポイントは、出口プログラムが実行時にジョブに固有の条件に基づいて接続を制御できるようにします。この機能は、システム共通ユーザー出口ポイントを通じて、着信接続を受け入れるソケット API である connect() および listen() に提供されます。ユーザー出口は、登録済み出口プログラムによって設定された基準に基づいて操作の正常終了を許可したり拒否したりすることができます。ユーザー出口の目的は、要求ジョブの特性に基づいて特定の操作を完了できるようになっている場合に出口プログラムの実行時判別を許可することにあります。このような特性としては、ユーザー ID、ジョブ・タイプ、時刻、現行システム使用状況などあります。

## ユーザー・レジストリーで定義される出口ポイント

ユーザー・レジストリーで定義された出口ポイントに登録されているユーザー定義出口プログラムは、着信接続と発信接続を制限することができます。ユーザー定義出口プログラムの戻りコードが、正常終了を許可するかどうかを connect()、listen()、accept()、accept\_and\_recv()、または QsoStartAccept() に示します。

表 17. ソケット関連ユーザー出口ポイント

| ユーザー出口ポイント       | 説明   |
|------------------|--|
| QIBM_QSO_ACCEPT  | プログラムによって設定された制限に基づいてカスタム出口プログラムが着信接続を許可または拒否できるようにします。                    |
| QIBM_QSO_CONNECT | プログラムによって設定された制限に基づいてカスタム出口プログラムが発信接続を許可または拒否できるようにします。                    |
| QIBM_QSO_LISTEN  | プログラムによって設定された制限に基づいてカスタム出口プログラムがソケットに対して接続を listen する能力を許可または拒否できるようにします。 |

## 注:

- デフォルトでは、接続を受け入れるソケット API は、拒否された接続を自動的に無視して、次の着信接続を待ちます。拒否された接続をアプリケーションに通知できるようにするためのソケット・オプションがあります。このソケット・オプションは、レベル SOL\_SOCKET とオプション名 SO\_ACCEPTPERM を指定した setsockopt() によって使用可能になります。ソケット・オプションが使用可能になっていると、接続を受け入れるソケット API は、QIBM\_QSO\_ACCEPT に登録されたユーザー出口プログラムが着信接続を拒否するたびに EPERM で失敗します。
- ソケット関連ユーザー出口プログラムを追加したり除去したりする場合には、\*IOSYSCFG、\*ALLOBJ、および \*SECADM 権限が必要となります。

3. 次のいずれかの理由により、IBM が開発したすべてのアプリケーションが構成済みのユーザー出口プログラムを呼び出すわけではありません。

- アプリケーションがネットワーク通信にソケット API を使用しない。
- ソケット API が、ユーザー出口プログラムを呼び出せないシステム・タスクから呼び出された。

#### 関連情報:

Sockets accept API Exit Program

Sockets connect() API Exit Program

Sockets listen() API Exit Program

### 例: QIBM\_QSO\_ACCEPT のユーザー出口プログラム

ユーザー出口ポイント QIBM\_QSO\_ACCEPT に登録するアプリケーションの例。午前 12 時から午前 4 時の間に特定のリモート IP アドレスから来る、ポート 12345 を listen しているサーバーへのすべての着信接続を拒否します。

このシステム共通出口プログラムは、接続を受け入れるソケット API が着信接続を受け入れるように許可されているか、受け入れを拒否するかを調べます。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/* **** */
/* Sample User Exit Program for QIBM_QSO_ACCEPT */
/* **** */
/* Exit Point Name : QIBM_QSO_ACCEPT */
/* **** */
/* Description : The following ILE C language program */
/* will reject all incoming connections to */
/* the server listening on port 12345 coming */
/* from the remote IP address of '1.2.3.4' */
/* between the hours of 12 A.M. and 4 A.M. */
/* **** */
#include stdio.h
#include string.h
#include esoextpt.h /* Exit program formats */
int main(int argc, char *argv[])
{
    Qso_ACPT0100_Format input; /* input format */
    struct in_addr addr;
    char return_code;

    /* **** */
    /* Initialize the address to compare to 1.2.3.4 */
    /* **** */
    addr.s_addr = 0x01020304;

    /* **** */
    /* By default allow the connection. */
    /* **** */
    return_code = '0';

    /* **** */
    /* Copy format parameter to local storage. */
    /* **** */
    memcpy(&input, (Qso_ACPT0100_Format *) argv[1],
           sizeof(Qso_ACPT0100_Format));

    /* **** */
    /* If the local port is 12345 */
    /* **** */
    if((input.Local_Incoming_Address_Length == sizeof(sockaddr_in) &&
```

```

    input.Local_Incoming_Address.sinstruct.sin_port == 12345) ||
    (input.Local_Incoming_Address_Length == sizeof(sockaddr_in6) &&
    input.Local_Incoming_Address.sin6struct.sin6_port == 12345))
{
    /******
    /* And the incoming connection is from 1.2.3.4          */
    /******
    if(input.Remote_Address_Length == sizeof(sockaddr_in) &&
        (memcmp(&input.Remote_Address.sinstruct.sin_addr,
                addr, sizeof(struct in_addr)) == 0))
    {
        /******
        /* And the time is between 12 A.M. and 4 A.M.      */
        /* Reject the connection.                          */
        /******
        if(IsTimeBetweenMidnightAnd4AM())
            return_code = '1';
    }
}
*argv[2] = return_code;
return 0;
}

```

---

## ソケットのシナリオ: IPv4 クライアントと IPv6 クライアントを受け入れるアプリケーションの作成

この例は、F\_INET6 アドレス・ファミリーを使用することのできる典型的な状況を示しています。

### 状況

仮に自分を、IBM i オペレーティング・システム向けのソケット・アプリケーションを専門に開発するアプリケーション開発会社で働くソケット・プログラマーであると想定してみてください。競争相手の先を行くため、AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使った、IPv4 と IPv6 の両方の接続を受け入れるアプリケーションのスイートを開発することを、会社が決定しました。作成したいのは、IPv4 ノードと IPv6 ノードの両方からの要求を処理するアプリケーションです。IBM i オペレーティング・システムが、AF\_INET アドレス・ファミリー・ソケットとの相互運用性を提供する AF\_INET6 アドレス・ファミリーをサポートすることは分かっています。そのために IPv4 マップ IPv6 アドレス形式を使用するということが分かっています。

### シナリオの目的

このシナリオの目的は次のとおりです。

1. IPv6 クライアントと IPv4 クライアントからの要求を受け入れて処理する、サーバー・アプリケーションを作成する。
2. IPv4 サーバー・アプリケーションまたは IPv6 サーバー・アプリケーションにデータを要求する、クライアント・アプリケーションを作成する。

### 前提条件のステップ

上記の目的を満たすアプリケーションを開発するには、あらかじめ以下のタスクを実行しておく必要があります。

1. QSYSINC ライブラリーをインストールする。このライブラリーは、ソケット・アプリケーションのコンパイル時に必要なヘッダー・ファイルを提供します。
2. ILE C ライセンス・プログラム (5770-WDS オプション 51) をインストールする。

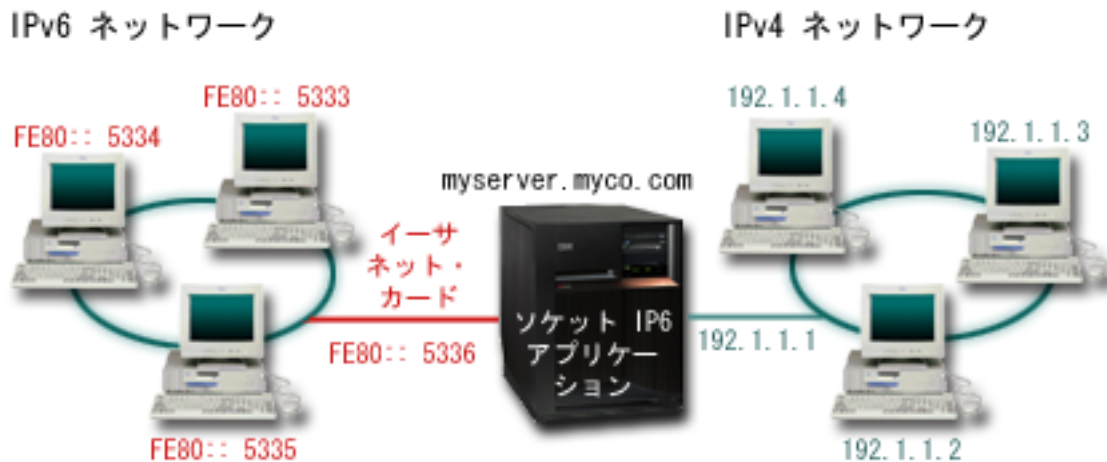


- イーサネット・カードをインストールおよび構成する。イーサネット・オプションについては、Information Center の『イーサネット』のトピックを参照してください。
- 

TCP/IP および IPv6 ネットワークをセットアップする。TCP/IP の構成および IPv6 の構成についての情報を参照してください。

## シナリオの詳細

以下の図は、アプリケーションを作成する対象となる IPv6 ネットワークを示したものです。作成するアプリケーションは、IPv6 クライアントと IPv4 クライアントからの要求を処理します。IBM i オペレーティング・システムには、これらのクライアントからの要求を listen して処理するプログラムが含まれています。このネットワークは 2 つの別個のドメインで構成されます。一方には IPv4 クライアントのみが含まれ、もう一方のリモート・ネットワークには IPv6 クライアントのみが含まれます。システムのドメイン・ネームは、myserver.myco.com です。サーバー・アプリケーションは、AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用してこれらの着信要求を処理します。bind() API 呼び出しには、in6addr\_any を指定します。



### 関連資料:

31 ページの『AF\_INET6 アドレス・ファミリーの使用』

AF\_INET6 ソケットは、インターネット・プロトコル バージョン 6 (IPv6) の 128 ビット (16 バイト) アドレス構造をサポートします。プログラマーは AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用してアプリケーションを作成し、IPv4 ノードまたは IPv6 ノードのどちらかから、あるいは IPv6 ノードのみから、クライアント要求を受け入れることができます。

### 関連情報:

イーサネット

はじめての TCP/IP の構成

IPv6 の構成

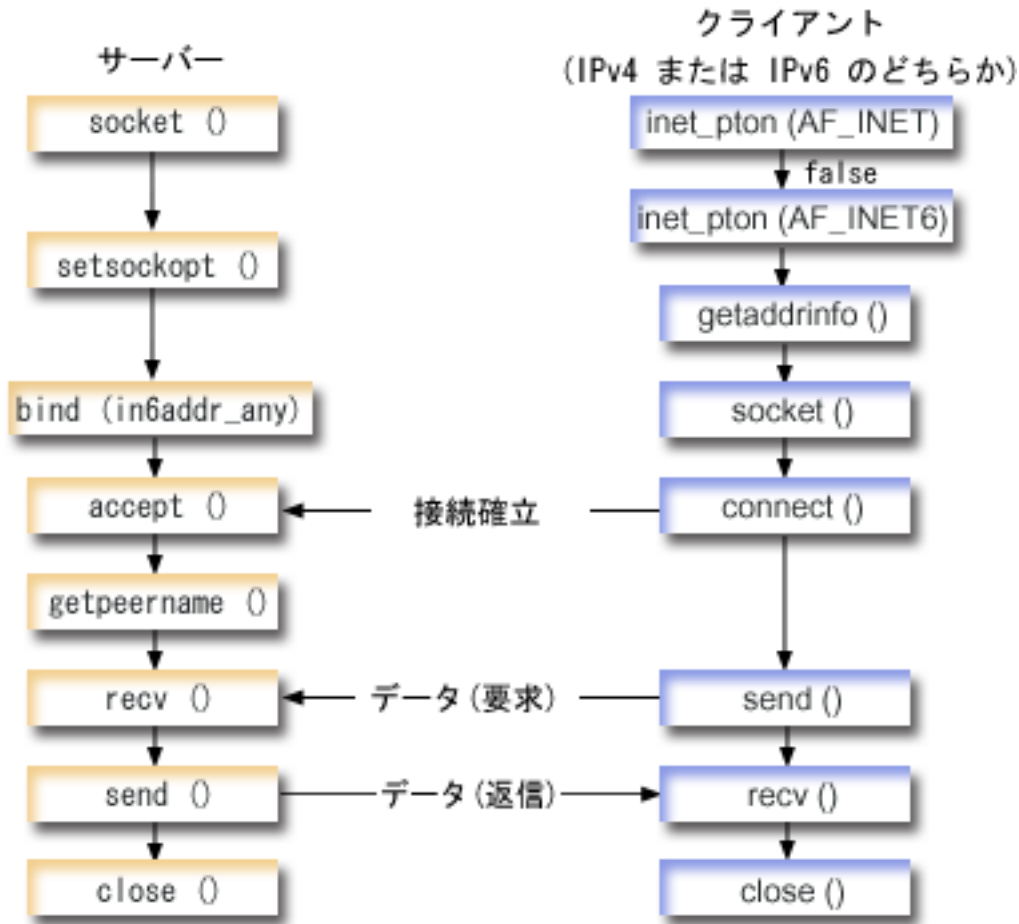
## 例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる

このプログラム例では、IPv4 (AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するソケット・アプリケーション) および IPv6 (AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用するアプリケーション) の両方からの要求を受け入れるサーバー/クライアント・モデルを作成する方法を示します。



現在のところ、ソケット・アプリケーションは、TCP およびユーザー・データグラム・プロトコル (UDP) を考慮に入れた AF\_INET アドレス・ファミリーのみを使用できます。しかし、これは IPv6 アドレスの使用の増加に伴って、変更される可能性があります。このサンプル・プログラムを使用して、両方のアドレス・ファミリーに対応するアプリケーションを作成することができます。

以下の図は、このプログラム例がどのように機能するかを示しています。



### ソケットのイベントのフロー: IPv4 クライアントと IPv6 クライアントの両方からの要求を受け入れるサーバー・アプリケーション

このフローは、IPv4 クライアントと IPv6 クライアントの両方からの要求を受け入れるソケット・アプリケーションに、どのような API 呼び出しが含まれており、それぞれが何を行うかを説明したものです。

1. socket() API が、端点を作成するソケット記述子を指定します。さらに、IPv6 をサポートする AF\_INET6 アドレス・ファミリーも指定します。このソケットには、TCP トランスポート (SOCK\_STREAM) が使用されます。
2. setsockopt() API により、必要な待ち時間が満了する前にサーバーが再始動した場合に、アプリケーションはローカル・アドレスを再利用できるようになります。

3. `bind()` API が、ソケットの固有名を指定します。この例では、プログラマーはアドレスを `in6addr_any` に設定します。これにより、デフォルトでポート 3005 を指定するあらゆる IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントが接続を確立できるようになります (つまり、IPv4 ポート・スペースと IPv6 ポート・スペースの両方にバインドされます)。

注: サーバーが IPv6 クライアントのみを処理できればよい場合は、`IPV6_ONLY` ソケット・オプションを使用できます。

4. `listen()` API により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。この例では、プログラマーはバックログを 10 に設定します。これは、待ち行列に入れられた接続要求が 10 個に達すると、システムが着信要求を拒否するようになるということです。
5. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。 `accept()` 呼び出しは、IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントからの着信接続を待機して、無期限にブロックします。
6. `getpeername()` API が、クライアントのアドレスをアプリケーションに戻します。IPv4 クライアントの場合、アドレスは IPv4 がマップした IPv6 アドレスとして表示されます。
7. `recv()` API が、クライアントから 250 バイトのデータを受信します。この例では、クライアントは 250 バイトのデータを送信します。そのため、プログラマーは `SO_RCVLOWAT` ソケット・オプションを使用し、250 バイトのデータがすべて到着するまで `recv()` API がウェイクアップしないように指定します。
8. `send()` API が、クライアントにデータを返します。
9. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

## ソケットのイベントのフロー: IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントからの要求

注: このクライアントの例は、IPv4 ノードまたは IPv6 ノードの要求を受け入れる、他のサーバー・アプリケーション設計と一緒に使用できます。このクライアント例では、他のサーバー設計も使用することができます。

1. `inet_pton()` 呼び出しが、テキスト形式のアドレスをバイナリー形式に変換します。この例では、以下の 2 つの呼び出しを発行します。最初の呼び出しは、サーバーが有効な `AF_INET` アドレスかどうかを判別します。2 番目の `inet_pton()` 呼び出しは、サーバーが `AF_INET6` アドレスを持っているかを判別します。アドレスが数値の場合、`getaddrinfo()` がネーム・レゾリューションをしないようにする必要があります。そうしなければ、`getaddrinfo()` 呼び出しが発行されるときに、提供されたホスト名を解決することが必要になります。
2. `getaddrinfo()` 呼び出しが、後続の `socket()` 呼び出しと `connect()` 呼び出しに必要なアドレス情報を検索します。
3. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。さらにステートメントは、`getaddrinfo()` API 呼び出しから戻される情報を使用して、アドレス・ファミリー、ソケット・タイプ、およびプロトコルも識別します。
4. サーバーが IPv4 か IPv6 であるかにかかわらず、`connect()` API がサーバーへの接続を確立します。
5. `send()` API が、サーバーにデータ要求を送信します。
6. `recv()` API が、サーバー・アプリケーションからデータを受信します。
7. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

以下のサンプル・コードは、このシナリオのサーバー・アプリケーションです。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Header files needed for this sample program */
/*****
#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>

/*****
/* Constants used by this program */
/*****
#define SERVER_PORT    3005
#define BUFFER_LENGTH  250
#define FALSE          0

void main()
{
    /*****
    /* Variable and structure definitions. */
    /*****
    int sd=-1, sdconn=-1;
    int rc, on=1, rcdsize=BUFFER_LENGTH;
    char buffer[BUFFER_LENGTH];
    struct sockaddr_in6 serveraddr, clientaddr;
    int addrlen=sizeof(clientaddr);
    char str[INET6_ADDRSTRLEN];

    /*****
    /* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */
    /* close() of each of the socket descriptors is only done once at the */
    /* very end of the program. */
    /*****
    do
    {

        /*****
        /* The socket() function returns a socket descriptor, which represents */
        /* an endpoint. Get a socket for address family AF_INET6 to */
        /* prepare to accept incoming connections on. */
        /*****
        if ((sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
        {
            perror("socket() failed");
            break;
        }

        /*****
        /* The setsockopt() function is used to allow the local address to */
        /* be reused when the server is restarted before the required wait */
        /* time expires. */
        /*****
        if (setsockopt(sd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                     (char *)&on, sizeof(on)) < 0)
        {
            perror("setsockopt(SO_REUSEADDR) failed");
            break;
        }

        /*****
        /* After the socket descriptor is created, a bind() function gets a */
        /* unique name for the socket. In this example, the user sets the */
        /* address to in6addr_any, which (by default) allows connections to */
        /* be established from any IPv4 or IPv6 client that specifies port */
        /* 3005. (that is, the bind is done to both the IPv4 and IPv6 TCP/IP */
        /* stacks). This behavior can be modified using the IPPROTO_IPV6 */
        /* level socket option IPV6_V6ONLY if required. */

```

```

/*****/
memset(&serveraddr, 0, sizeof(serveraddr));
serveraddr.sin6_family = AF_INET6;
serveraddr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
/*****/
/* Note: applications use in6addr_any similarly to the way they use */
/* INADDR_ANY in IPv4. A symbolic constant IN6ADDR_ANY_INIT also */
/* exists but can only be used to initialize an in6_addr structure */
/* at declaration time (not during an assignment). */
/*****/
serveraddr.sin6_addr = in6addr_any;
/*****/
/* Note: the remaining fields in the sockaddr_in6 are currently not */
/* supported and should be set to 0 to ensure upward compatibility. */
/*****/

if (bind(sd,
        (struct sockaddr *)&serveraddr,
        sizeof(serveraddr)) < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/*****/
/* The listen() function allows the server to accept incoming */
/* client connections. In this example, the backlog is set to 10. */
/* This means that the system will queue 10 incoming connection */
/* requests before the system starts rejecting the incoming */
/* requests. */
/*****/
if (listen(sd, 10) < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

printf("Ready for client connect().\n");

/*****/
/* The server uses the accept() function to accept an incoming */
/* connection request. The accept() call will block indefinitely */
/* waiting for the incoming connection to arrive from an IPv4 or */
/* IPv6 client. */
/*****/
if ((sdconn = accept(sd, NULL, NULL)) < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}
else
{
    /*****/
    /* Display the client address. Note that if the client is */
    /* an IPv4 client, the address will be shown as an IPv4 Mapped */
    /* IPv6 address. */
    /*****/
    getpeername(sdconn, (struct sockaddr *)&clientaddr, &addrlen);
    if(inet_ntop(AF_INET6, &clientaddr.sin6_addr, str, sizeof(str))) {
        printf("Client address is %s\n", str);
        printf("Client port is %d\n", ntohs(clientaddr.sin6_port));
    }
}

/*****/
/* In this example we know that the client will send 250 bytes of */
/* data over. Knowing this, we can use the SO_RCVLOWAT socket */

```

```

/* option and specify that we don't want our recv() to wake up */
/* until all 250 bytes of data have arrived. */
/*****
if (setsockopt(sdconn, SOL_SOCKET, SO_RCVLOWAT,
              (char *)&rcdsize, sizeof(rcdsize)) < 0)
{
    perror("setsockopt(SO_RCVLOWAT) failed");
    break;
}

/*****
/* Receive that 250 bytes of data from the client */
/*****
rc = recv(sdconn, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("recv() failed");
    break;
}

printf("%d bytes of data were received\n", rc);
if (rc == 0 ||
    rc < sizeof(buffer))
{
    printf("The client closed the connection before all of the\n");
    printf("data was sent\n");
    break;
}

/*****
/* Echo the data back to the client */
/*****
rc = send(sdconn, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    break;
}

/*****
/* Program complete */
/*****

} while (FALSE);

/*****
/* Close down any open socket descriptors */
/*****
if (sd != -1)
    close(sd);
if (sdconn != -1)
    close(sdconn);
}

```

#### 関連資料:

98 ページの『例: コネクション型設計』

さまざまな方法で、システム上のコネクション型ソケット・サーバーを設計することができます。これらのプログラム例を使用して、独自のコネクション型設計を作成することができます。

92 ページの『例: IPv4 または IPv6 クライアント』

このサンプル・プログラムは、IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントのどちらかからの要求を受け入れるサーバー・アプリケーションと一緒に使用できます。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、

socket(), connect(), send(), recv(), および close() を実行します。

#### 関連情報:

socket()--Create Socket API

setsockopt()--Set Socket Options API

bind()--Set Local Address for Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

getpeername()--Retrieve Destination Address of Socket API

recv()--Receive Data API

send()--Send Data API

close()--Close File or Socket Descriptor API

inet\_pton()

getaddrinfo()--Get Address Information API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

## 例: IPv4 または IPv6 クライアント

このサンプル・プログラムは、IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントのどちらかからの要求を受け入れるサーバー・アプリケーションと一緒に使用できます。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/*
*****
/* This is an IPv4 or IPv6 client.
*/
*****

/*
*****
/* Header files needed for this sample program
*/
*****
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <netdb.h>

/*
*****
/* Constants used by this program
*/
*****
#define BUFFER_LENGTH 250
#define FALSE 0
#define SERVER_NAME "ServerHostName"

/* Pass in 1 parameter which is either the
/* address or host name of the server, or
/* set the server name in the #define
/* SERVER_NAME.
*/
void main(int argc, char *argv[])
{
    /*
*****
    /* Variable and structure definitions.
    */
*****
    int sd=-1, rc, bytesReceived=0;
    char buffer[BUFFER_LENGTH];
}
```

```

char  server[NETDB_MAX_HOST_NAME_LENGTH];
char  servport[] = "3005";
struct in6_addr serveraddr;
struct addrinfo hints, *res=NULL;

/*****
/* A do/while(FALSE) loop is used to make error cleanup easier. The */
/* close() of the socket descriptor is only done once at the very end */
/* of the program along with the free of the list of addresses.      */
*****/
do
{
/*****
/* If an argument was passed in, use this as the server, otherwise */
/* use the #define that is located at the top of this program.      */
*****/
if (argc > 1)
    strcpy(server, argv[1]);
else
    strcpy(server, SERVER_NAME);

memset(&hints, 0x00, sizeof(hints));
hints.ai_flags   = AI_NUMERICSERV;
hints.ai_family  = AF_UNSPEC;
hints.ai_socktype = SOCK_STREAM;
/*****
/* Check if we were provided the address of the server using */
/* inet_pton() to convert the text form of the address to binary */
/* form. If it is numeric then we want to prevent getaddrinfo() */
/* from doing any name resolution.                             */
*****/
rc = inet_pton(AF_INET, server, &serveraddr);
if (rc == 1) /* valid IPv4 text address? */
{
    hints.ai_family = AF_INET;
    hints.ai_flags |= AI_NUMERICHOST;
}
else
{
    rc = inet_pton(AF_INET6, server, &serveraddr);
    if (rc == 1) /* valid IPv6 text address? */
    {
        hints.ai_family = AF_INET6;
        hints.ai_flags |= AI_NUMERICHOST;
    }
}
/*****
/* Get the address information for the server using getaddrinfo(). */
*****/
rc = getaddrinfo(server, servport, &hints, &res);
if (rc != 0)
{
    printf("Host not found --> %s\n", gai_strerror(rc));
    if (rc == EAI_SYSTEM)
        perror("getaddrinfo() failed");
    break;
}

/*****
/* The socket() function returns a socket descriptor, which represents */
/* an endpoint. The statement also identifies the address family, */
/* socket type, and protocol using the information returned from */
/* getaddrinfo(). */
*****/
sd = socket(res->ai_family, res->ai_socktype, res->ai_protocol);
if (sd < 0)

```



```

{
    perror("socket() failed");
    break;
}
/*****
/* Use the connect() function to establish a connection to the */
/* server. */
*****/
rc = connect(sd, res->ai_addr, res->ai_addrlen);
if (rc < 0)
{
    /*****
    /* Note: the res is a linked list of addresses found for server. */
    /* If the connect() fails to the first one, subsequent addresses */
    /* (if any) in the list can be tried if required. */
    *****/
    perror("connect() failed");
    break;
}

/*****
/* Send 250 bytes of a's to the server */
*****/
memset(buffer, 'a', sizeof(buffer));
rc = send(sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    break;
}

/*****
/* In this example we know that the server is going to respond with */
/* the same 250 bytes that we just sent. Since we know that 250 */
/* bytes are going to be sent back to us, we can use the */
/* SO_RCVLOWAT socket option and then issue a single recv() and */
/* retrieve all of the data. */
/* */
/* The use of SO_RCVLOWAT is already illustrated in the server */
/* side of this example, so we will do something different here. */
/* The 250 bytes of the data may arrive in separate packets, */
/* therefore we will issue recv() over and over again until all */
/* 250 bytes have arrived. */
*****/
while (bytesReceived < BUFFER_LENGTH)
{
    rc = recv(sd, & buffer[bytesReceived],
              BUFFER_LENGTH - bytesReceived, 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror("recv() failed");
        break;
    }
    else if (rc == 0)
    {
        printf("The server closed the connection\n");
        break;
    }

    /*****
    /* Increment the number of bytes that have been received so far */
    *****/
    bytesReceived += rc;
}
} while (FALSE);

```

```

/*****/
/* Close down any open socket descriptors */
/*****/
if (sd != -1)
    close(sd);
/*****/
/* Free any results returned from getaddrinfo */
/*****/
if (res != NULL)
    freeaddrinfo(res);
}

```

### 関連資料:

86 ページの『例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる』

このプログラム例では、IPv4 (AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するソケット・アプリケーション) および IPv6 (AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用するアプリケーション) の両方からの要求を受け入れるサーバークライアント・モデルを作成する方法を示します。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

## ソケット・アプリケーション設計の推奨事項

ソケット・アプリケーションを処理する前に、機能要件、目標、およびソケット・アプリケーションの必要性を査定してください。また、アプリケーションのパフォーマンス要件およびシステム・リソースの影響についても考慮してください。

以下の推奨事項のリストは、ソケット・アプリケーションのこれらの問題のいくつかに取り組み、ソケットのより良い使用方法およびソケット・アプリケーションのより良い設計方法に注目するために役立ちます。

表 18. ソケット・アプリケーション設計

| 推奨事項  | 理由   | 最適な使用方法   |
|---|--|---|
| 非同期入出力を使用する。  | スレッド化されたサーバー・モデルで使用される非同期入出力を、より一般的な select() モデルよりも推奨します。   | 多くの並行クライアントを処理するソケット・サーバー・アプリケーション。             |
| 非同期入出力を使用するときは、プロセス内のスレッドの数を、処理するクライアントの数に最適の数になるように調整する。 | 定義するスレッドの数が少なすぎると、一部のクライアントは処理される前にタイムアウトになることもあります。定義するスレッドの数が多すぎると、一部のシステム・リソースは効率的に使用されないこともあります。<br><b>注:</b> スレッドの数は、少なすぎるよりは多すぎる方が利点があります。 | 非同期入出力を使用するソケット・アプリケーション。                       |
| 非同期入出力のすべての開始操作で postflag を使用しないようにソケット・アプリケーションを設計する。    | 操作が同期してすでに完了している場合は、完了ポートへ移行するというパフォーマンス上のオーバーヘッドを回避できます。  | 非同期入出力を使用するソケット・アプリケーション。                       |
| send() および recv() を、read() および write() に優先して使用する。         | send() および recv() API のパフォーマンスと保守容易性は、read() および write() よりもいくらか改善されています。  | ファイル記述子ではなくソケット記述子を使用することを認識しているすべてのソケット・プログラム。 |

表 18. ソケット・アプリケーション設計 (続き)

| 推奨事項  | 理由  | 最適な使用方法  |
|---|---|--|
| すべてのデータが到着するまで受信オペレーションがループするのを避けるために、受信最低水準 (SO_RCVLOWAT) ソケット・オプションを使用する。   | アプリケーションが、ブロック受信操作を完了する前に、ソケットで最少量のデータが受信されるまで待機するようになります。  | データを受信するすべてのソケット・アプリケーション。   |
| すべてのデータが到着するまで受信オペレーションがループするのを避けるために、MSG_WAITALL フラグを使用する。   | アプリケーションが、受信操作のために提供されるバッファ全体が受信されるのを待ってから、ブロック受信操作を完了するようになります。  | データを受信し、着信するデータの量が事前に分かっているすべてのソケット・アプリケーション。                                |
| sendmsg() および recvmsg() を、givedescriptor() および takedescriptor() に優先して使用する。  | 詳しくは、81 ページの『プロセス sendmsg() および recvmsg() 間での記述子の受け渡し』を参照してください。  | プロセス間でソケットまたはファイル記述子を受け渡しするすべてのソケット・アプリケーション。                                |
| poll() を select() に優先して使用する。  | 詳しくは、168 ページの『select() ではなく poll() の使用』を参照してください。   | select() を使用してソケットの状況をポーリングするソケット・アプリケーション。                                  |
| select() を使用するとき、読み取り、書き込み、または例外セットに多くの記述子を入れないようにする。<br>注: select() 処理で多くの記述子を使用されている場合は、上記の非同期入出力の推奨事項を参照してください。  | 読み取り、書き込み、または例外セットに多くの記述子がある場合は、select() が呼び出されるたびにかなりの冗長作業が発生します。select() が完了しても、実際のソケット関数はまだ完了していないはずで、つまり、読み取りまたは書き込みまたは受け入れが、まだ実行中であるはずで、非同期入出力 API は、ソケットで何か起きたという通知を、実際の入出力操作と結び付けます。 | select() 用に多くの (> 50) 記述子が活動状態になっているアプリケーション。                                |
| select() を再発行するたびに読み取り、書き込み、および例外セットを再作成することを避けるために、select() を使用してそれらのセットのコピーを保管する。   | これによって、select() を発行しようとするたびに、読み取り、書き込み、または例外セットを再作成するオーバーヘッドが減らすことができます。  | 読み取り、書き込み、または例外処理のために使用可能になっているソケット記述子が多くある状態で select() を使用しているすべてのアプリケーション。 |
| select() をタイマーとして使用しない。代わりに sleep() を使用する。<br>注: sleep() タイマーの細分度が十分でない場合は、select() をタイマーとして使用しなければならない場合があります。この場合、最大記述子を 0、読み取り、書き込みおよび例外セットを NULL に設定してください。 | タイマー応答が向上し、システム・オーバーヘッドが減ります。   | select() をタイマーとしてだけ使用しているすべてのソケット・アプリケーション。                                  |

表 18. ソケット・アプリケーション設計 (続き)

| 推奨事項   | 理由   | 最適な使用方法  |
|--|--|--|
| ソケット・アプリケーションで、DosSetRelMaxFH() を使用してプロセスごとに許可されているファイルおよびソケット記述子の最大数を増やし、この同じアプリケーションで select() を使用している場合は、新しい最大値が、select() 処理に使用される読み取り、書き込みおよび例外セットのサイズに与える影響に注意する。 | 読み取り、書き込み、または例外セットの範囲 (FD_SETSIZE によって指定される) の外側の記述子を割り振る場合は、ストレージを上書きしたり破壊したりする可能性があります。設定するサイズは、プロセスに設定される記述子の最大数および select() API で指定される記述子の最大値がどのようなものであっても、少なくともそれを処理できる大きさのものにしてください。   | DosSetRelMaxFH() および select() を使用するすべてのアプリケーションまたはプロセス。      |
| 読み取りまたは書き込みセットのすべてのソケット記述子を非ブロッキングに設定する。読み取りまたは書き込みのために記述子が使用可能になったら、EWOULDBLOCK が戻されるまで、すべてのデータをループおよび消費または送信する。  | これによって、記述子でデータがまだ処理可能または読み取り可能になっているときに、select() 呼び出しの数を最小限にできます。  | select() を使用しているすべてのソケット・アプリケーション。                           |
| select() 処理で使用する必要のあるセットのみを指定してください。   | ほとんどのアプリケーションでは、例外セットまたは書き込みセットを指定する必要はありません。  | select() を使用しているすべてのソケット・アプリケーション。                           |
| SSL API ではなく GSKit API を使用する。  | Global Security Kit (GSKit) と SSL_API の両方により、セキュアな AF_INET または AF_INET6、SOCK_STREAM ソケット・アプリケーションを開発することができます。しかし、GSKit API は複数の IBM システムでサポートされているため、アプリケーションを保護するにはこちらの API を使うほうが好ましいと言えます。SSL_API は IBM i オペレーティング・システムにのみ存在します。 | SSL または TLS 処理のために使用可能にする必要のあるすべてのソケット・アプリケーション。             |
| 信号を使用しないようにする。   | 信号のパフォーマンス・オーバーヘッドは (IBM i プラットフォームだけでなく、すべてのプラットフォームで) 高くつきます。非同期入出力または select() API を使用するようにソケット・アプリケーションを設計することを推奨します。  | 信号を使用するすべてのソケット・アプリケーション。                                    |
| 可能な場合には、inet_ntop()、inet_pton()、getaddrinfo()、および getnameinfo() のような、プロトコルから独立したルーチンを使用する。   | IPv6 をサポートする準備がまだできていなくても、これらの API を (inet_ntoa()、inet_addr()、gethostbyname()、および gethostbyaddr() の代わりに) 使用する場合は、将来のマイグレーションが容易になるよう準備していることとなります。   | ネットワーク・ルーチンを使用する、あらゆる AF_INET アプリケーションまたは AF_INET6 アプリケーション。 |

表 18. ソケット・アプリケーション設計 (続き)

| 推奨事項  | 理由  | 最適な使用方法                     |
|---|---|-----------------------------|
| sockaddr_storage を使用して、あらゆるアドレス・ファミリーのアドレスのためのストレージを宣言する。 | 複数のアドレス・ファミリーとプラットフォームをまたいで移植可能なコードを作成するのが容易になります。最大のアドレス・ファミリーでも保持できるのみの大きさのストレージが宣言され、境界合わせも正しく行われます。 | アドレスを保管するすべてのソケット・アプリケーション。 |

#### 関連概念:

47 ページの『非同期入出力』

非同期入出力 API は、スレッド化されたクライアント/サーバーのモデルに、高度な同時入出力およびメモリ効率のよい入出力を実行するための方法を提供します。

#### 関連資料:

124 ページの『例: 非同期入出力 API の使用』

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。

161 ページの『例: 非ブロッキング入出力および select()』

このサンプル・プログラムは、非ブロッキングと select() API を使用するサーバー・アプリケーションを示しています。

109 ページの『例: プロセス間での記述子の受け渡し』

以下の例では、sendmsg() および recvmsg() API を使用して着信接続を処理するサーバー・プログラムの設計方法を示します。

#### 関連情報:

DosSetRelMaxFH()

## 例: ソケット・アプリケーション設計

以下のプログラム例で、ソケットのより詳細な概念を示します。これらのプログラム例を使用して、類似したタスクを実行する独自のアプリケーションを作成できます。

こうした例に付随して、個々のアプリケーションのイベントのフローを示す、図と呼び出しの一覧を示します。Xsocket ツールを対話式で使用したり、これらのプログラムの一部の API を試したり、自分の環境に合わせて変更を加えたりすることができます。

## 例: コネクション型設計

さまざまな方法で、システム上のコネクション型ソケット・サーバーを設計することができます。これらのプログラム例を使用して、独自のコネクション型設計を作成することができます。

別のソケット・サーバー設計も可能ですが、以下の例に示す設計が最も一般的です。

### 反復サーバー

反復サーバーの例では、クライアント・ジョブとの間で生じるすべての着信接続とデータ・フローを、単一のサーバー・ジョブが処理します。accept() API が完了すると、サーバーがトランザクション全体を処理します。このサーバーは開発は最も容易ですが、問題がいくつかあります。サーバーは指定されたクライ

ントからの要求を処理しますが、別のクライアントもサーバーに接続しようとする可能性があります。こうした要求で `listen()` のバックログがいっぱいになって、結局、一部の要求が拒否されることになります。

## 並行サーバー

並行サーバー設計では、システムは複数のジョブとスレッドを使用して着信接続要求を処理します。並行サーバーの場合、このサーバーに同時に接続する、複数のクライアントが存在するのが普通です。

ネットワークに複数の並行クライアントがある場合は、非同期入出力ソケット API を使用することをお勧めします。これらの API は、複数の並行クライアントのあるネットワークで最高のパフォーマンスを発揮します。

- `spawn()` サーバーおよび `spawn()` ワーカー

`spawn()` API は、それぞれの着信要求を処理する新規ジョブを作成するために使用されます。`spawn()` が完了したら、サーバーは `accept()` API の上で、次の着信接続を受信するまで待機します。

このサーバー設計の唯一の問題点は、接続を受信するたびに新しいジョブを作成することに伴う、パフォーマンス上のオーバーヘッドです。事前開始ジョブを使用する場合は、`spawn()` サーバーの例のパフォーマンス上のオーバーヘッドを回避できます。つまり、接続を受信してから新しいジョブを作成するのではなく、事前にアクティブになっているジョブに着信接続を渡します。このトピックの他のすべての例では、事前開始ジョブを使用しています。

- `sendmsg()` サーバーおよび `recvmsg()` ワーカー

`sendmsg()` および `recvmsg()` API は、着信接続を処理するために使用されます。最初のサーバー・ジョブが開始するとき、サーバーはすべてのワーカー・ジョブを事前に開始しておきます。

- 複数の `accept()` サーバーと複数の `accept()` ワーカー

以前の API では、サーバーが着信接続要求を受信するまで、ワーカー・ジョブは関係しません。複数の `accept()` API が使用される場合は、各ワーカー・ジョブを反復サーバーに変えることができます。サーバー・ジョブは、以前と同様、`socket()`、`bind()`、および `listen()` API を呼び出します。`listen()` 呼び出しが完了すると、サーバーはそれぞれのワーカー・ジョブを作成し、`listen` ソケットを各ワーカー・ジョブに与えます。それから、すべてのワーカー・ジョブが `accept()` API を呼び出します。クライアントがサーバーに接続しようとする、1 つの `accept()` 呼び出しのみが完了し、そのワーカーが接続を処理します。

### 関連概念:

47 ページの『非同期入出力』

非同期入出力 API は、スレッド化されたクライアント/サーバーのモデルに、高度な同時入出力およびメモリー効率のよい入出力を実行するための方法を提供します。

### 関連資料:

86 ページの『例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる』

このプログラム例では、IPv4 (AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するソケット・アプリケーション) および IPv6 (AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用するアプリケーション) の両方からの要求を受け入れるサーバー/クライアント・モデルを作成する方法を示します。

124 ページの『例: 非同期入出力 API の使用』

アプリケーションは、`QsoCreateIOCompletionPort()` API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジューリングして待機するために使用できるハンドルを戻します。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、



socket(), connect(), send(), recv(), および close() を実行します。

#### 関連情報:

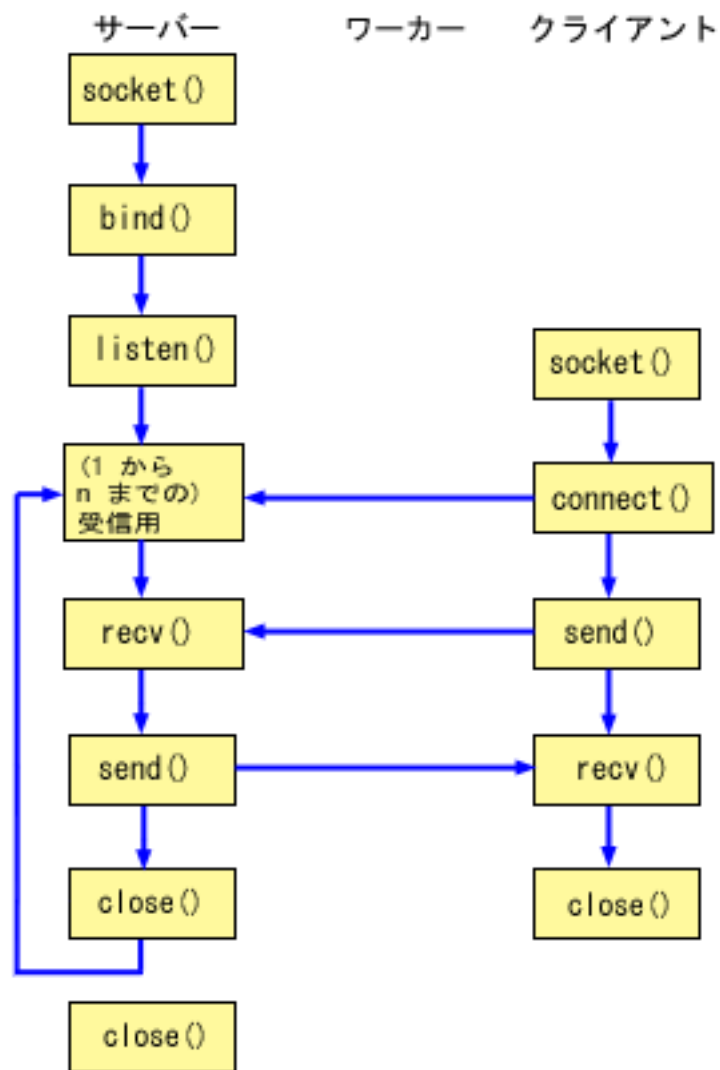
accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

spawn()

#### 例: 反復サーバー・プログラムの作成

この例では、すべての着信接続を処理する単一のサーバー・ジョブを作成する方法を示します。accept() API が完了すると、サーバーがトランザクション全体を処理します。

以下の図は、システムが反復サーバー設計を使用する場合に、サーバー・ジョブとクライアント・ジョブが対話する方法を示しています。



#### ソケットのイベントのフロー: 反復サーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバー・アプリケーションとワーカー・アプリケーションの関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API



の使用上の注意へのリンクが含まれています。特定の API の使用に関する詳細な説明を参照するために、これらのリンクを使用できます。以下のシーケンスは、反復サーバー・アプリケーション用の API 呼び出しを示しています。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために `INET` (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと `TCP` トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。
3. `listen()` により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。
4. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。`accept()` 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。
5. `recv()` API が、クライアント・アプリケーションからデータを受信します。
6. `send()` API が、クライアントにデータを返します。
7. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/* Application creates an iterative server design */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int i, len, num, rc, on = 1;
    int listen_sd, accept_sd;
    char buffer[80];
    struct sockaddr_in6 addr;

    /* If an argument was specified, use it to
     * control the number of incoming connections
     */
    if (argc >= 2)
        num = atoi(argv[1]);
    else
        num = 1;

    /* Create an AF_INET6 stream socket to receive
     * incoming connections on
     */
    listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (listen_sd < 0)
    {
        perror("socket() failed");
        exit(-1);
    }

    /* Allow socket descriptor to be reuseable
     */
    rc = setsockopt(listen_sd,
                    SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                    (char *)&on, sizeof(on));
```

```

if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Bind the socket
*/
*****/
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set the listen back log
*/
*****/
rc = listen(listen_sd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Inform the user that the server is ready
*/
*****/
printf("The server is ready\n");

/*****
/* Go through the loop once for each connection
*/
*****/
for (i=0; i < num; i++)
{
    /*****
    /* Wait for an incoming connection
    */
    *****/
    printf("Iteration: %d\n", i+1);
    printf(" waiting on accept()\n");
    accept_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
    if (accept_sd < 0)
    {
        perror("accept() failed");
        close(listen_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" accept completed successfully\n");

    /*****
    /* Receive a message from the client
    */
    *****/
    printf(" wait for client to send us a message\n");
    rc = recv(accept_sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
    if (rc <= 0)
    {
        perror("recv() failed");
        close(listen_sd);
    }
}

```

```

        close(accept_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" <%s>\n", buffer);

    /******
    /* Echo the data back to the client      */
    /******
    printf(" echo it back\n");
    len = rc;
    rc = send(accept_sd, buffer, len, 0);
    if (rc <= 0)
    {
        perror("send() failed");
        close(listen_sd);
        close(accept_sd);
        exit(-1);
    }

    /******
    /* Close down the incoming connection  */
    /******
    close(accept_sd);
}

/******
/* Close down the listen socket          */
/******
close(listen_sd);
}

```

#### 関連資料:

121 ページの『例: 汎用クライアント』  
この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

#### 関連情報:

recv()--Receive Data API  
bind()--Set Local Address for Socket API  
socket()--Create Socket API  
listen()--Invite Incoming Connections Requests API  
accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API  
send()--Send Data API  
close()--Close File or Socket Descriptor API

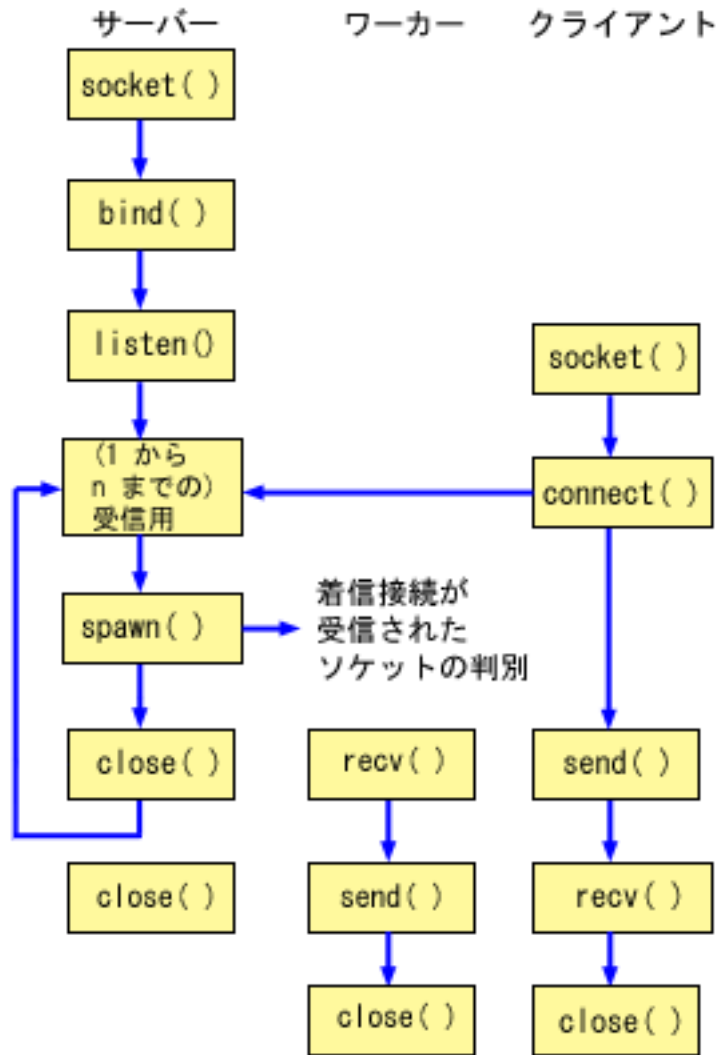
### 例: spawn() API を使用した子プロセスの作成

この例では、サーバー・プログラムが spawn() API を使用して、親からソケット記述子を継承する子プロセスを作成する方法を示しています。

サーバー・ジョブは着信接続を待機し、次に spawn() API を呼び出して着信接続を処理するための子ジョブを作成します。子プロセスは、spawn() API によって以下の属性を継承します。

- ソケットおよびファイル記述子
- 信号マスク
- 信号アクション・ベクトル
- 環境変数

以下の図は、spawn() サーバー設計が使用される場合に、サーバー、ワーカー、およびクライアント・ジョブが対話する方法を示しています。



### ソケットのイベントのフロー: spawn() を使用して要求を受け入れ処理するサーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバーとワーカーの例の関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API の使用上の注意へのリンクが含まれています。特定の API の使用に関する詳細情報は、これらのリンクを使用して参照してください。最初の例は、以下のソケット呼び出しを使用して、spawn() API 呼び出しで子プロセスを作成します。

1. socket() API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために INET (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと TCP トランスポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、bind() API が、ソケットの固有名を取得します。
3. listen() により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。
4. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために accept() API を使用します。accept() 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。

5. spawn() API が、着信要求を処理するワーカー・ジョブのパラメーターを初期設定します。この例では、新規接続のソケット記述子が子プログラムの記述子 0 にマップされます。
6. この例では、最初の close() API が listen ソケット記述子をクローズします。2 番目の close () 呼び出しは、受け入れたソケットを終了します。

## ソケットのイベントのフロー: spawn() によって作成されるワーカー・ジョブ

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. サーバーで spawn() API が呼び出されると、recv() API が着信接続からデータを受信します。
2. send() API が、クライアントにデータを返します。
3. close() API が、spawn されたワーカー・ジョブを終了します。

### 関連資料:

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

### 関連情報:

spawn()  
 bind()--Set Local Address for Socket API  
 socket()--Create Socket API  
 listen()--Invite Incoming Connections Requests API  
 accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API  
 close()--Close File or Socket Descriptor API  
 send()--Send Data API  
 recv()--Receive Data API

### 例: spawn() を使用するサーバーの作成:

以下の例では、spawn() API を使用して、親プロセスからソケット記述子を継承する子プロセスを作成する方法を示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Application creates an child process using spawn().          */
*****/

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <spawn.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int    i, num, pid, rc, on = 1;
    int    listen_sd, accept_sd;
    int    spawn_fdmap[1];
    char   *spawn_argv[1];
    char   *spawn_envp[1];
    struct inheritance inherit;

```

```

struct sockaddr_in6  addr;

/*****
/* If an argument was specified, use it to
/* control the number of incoming connections
*****/
if (argc >= 2)
    num = atoi(argv[1]);
else
    num = 1;

/*****
/* Create an AF_INET6 stream socket to receive
/* incoming connections on
*****/
listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (listen_sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    exit(-1);
}

/*****
/* Allow socket descriptor to be reuseable
*****/
rc = setsockopt(listen_sd,
                SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                (char *)&n, sizeof(on));

if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Bind the socket
*****/
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set the listen back log
*****/
rc = listen(listen_sd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Inform the user that the server is ready
*****/
printf("The server is ready\n");

```

```

/*****
/* Go through the loop once for each connection */
/*****
for (i=0; i < num; i++)
{
    /*****
    /* Wait for an incoming connection */
    /*****
    printf("Iteration: %d\n", i+1);
    printf(" waiting on accept()\n");
    accept_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
    if (accept_sd < 0)
    {
        perror("accept() failed");
        close(listen_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" accept completed successfully\n");

    /*****
    /* Initialize the spawn parameters */
    /* */
    /* The socket descriptor for the new */
    /* connection is mapped over to descriptor 0 */
    /* in the child program. */
    /*****
    memset(&inherit, 0, sizeof(inherit));
    spawn_argv[0] = NULL;
    spawn_envp[0] = NULL;
    spawn_fdmmap[0] = accept_sd;

    /*****
    /* Create the worker job */
    /*****
    printf(" creating worker job\n");
    pid = spawn("/QSYS.LIB/QGPL.LIB/WRKR1.PGM",
                1, spawn_fdmmap, &inherit,
                spawn_argv, spawn_envp);
    if (pid < 0)
    {
        perror("spawn() failed");
        close(listen_sd);
        close(accept_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" spawn completed successfully\n");

    /*****
    /* Close down the incoming connection since */
    /* it has been given to a worker to handle */
    /*****
    close(accept_sd);
}

/*****
/* Close down the listen socket */
/*****
close(listen_sd);
}

```

#### 関連資料:

108 ページの『例: ワーカー・ジョブがデータ・バッファーを受信できるようにする』

この例には、ワーカー・ジョブがクライアント・ジョブからデータ・バッファーを受け取るようにし、これをそのまま戻すためのコードが含まれています。



## 例: ワーカー・ジョブがデータ・バッファを受信できるようにする:

この例には、ワーカー・ジョブがクライアント・ジョブからデータ・バッファを受け取るようにし、これをそのまま戻すためのコードが含まれています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/******  
/* Worker job that receives and echoes back a data buffer to a client */  
/******  
  
#include <stdio.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <sys/socket.h>  
  
main (int argc, char *argv[])  
{  
    int    rc, len;  
    int    sockfd;  
    char   buffer[80];  
  
    /******  
    /* The descriptor for the incoming connection is */  
    /* passed to this worker job as a descriptor 0. */  
    /******  
    sockfd = 0;  
  
    /******  
    /* Receive a message from the client */  
    /******  
    printf("Wait for client to send us a message\n");  
    rc = recv(sockfd, buffer, sizeof(buffer), 0);  
    if (rc <= 0)  
    {  
        perror("recv() failed");  
        close(sockfd);  
        exit(-1);  
    }  
    printf("<%s>\n", buffer);  
  
    /******  
    /* Echo the data back to the client */  
    /******  
    printf("Echo it back\n");  
    len = rc;  
    rc = send(sockfd, buffer, len, 0);  
    if (rc <= 0)  
    {  
        perror("send() failed");  
        close(sockfd);  
        exit(-1);  
    }  
  
    /******  
    /* Close down the incoming connection */  
    /******  
    close(sockfd);  
}
```

### 関連資料:

105 ページの『例: spawn() を使用するサーバーの作成』

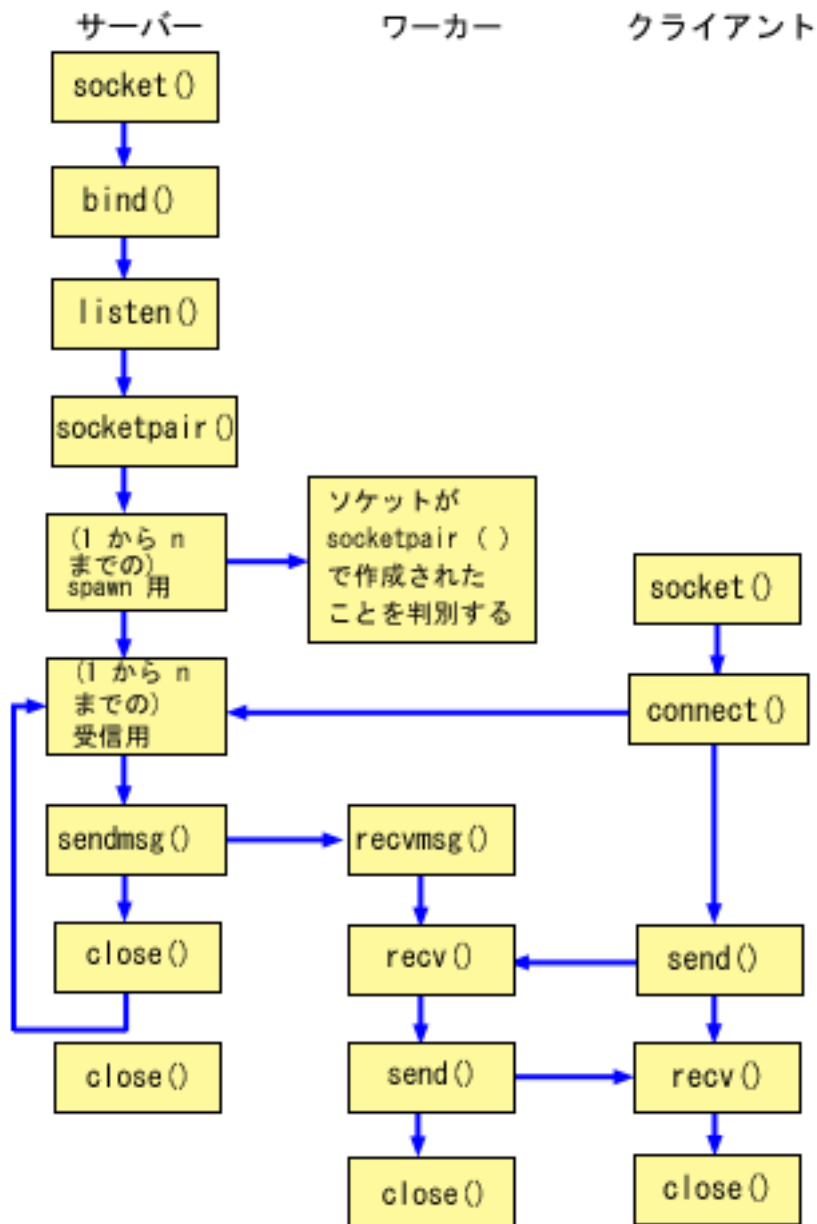
以下の例では、spawn() API を使用して、親プロセスからソケット記述子を継承する子プロセスを作成する方法を示しています。

## 例: プロセス間での記述子の受け渡し

以下の例では、sendmsg() および recvmsg() API を使用して着信接続を処理するサーバー・プログラムの設計方法を示します。

サーバーが開始されると、ワーカー・ジョブのプールを作成します。これらの事前割り当てされた (spawn された) ワーカー・ジョブは、必要が生じるまで待機します。クライアント・ジョブがサーバーに接続すると、サーバーはワーカー・ジョブの 1 つに着信接続を確立します。

以下の図は、システムが sendmsg() および recvmsg() サーバー設計を使用する際にサーバー、ワーカー、およびクライアント・ジョブが対話する方法を示しています。



## ソケットのイベントのフロー: `sendmsg()` および `recvmsg()` API を使用するサーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバーとワーカーの例の関係の説明ともなっています。最初の例は、以下のソケット呼び出しを使用して、`sendmsg()` および `recvmsg()` API 呼び出しによって子プロセスを作成します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために INET (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと TCP トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。
3. `listen()` により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。
4. `socketpair()` API が、一对の UNIX データグラム・ソケットを作成します。サーバーは `socketpair()` API を使用して、一对の `AF_UNIX` ソケットを作成することができます。
5. `spawn()` API が、着信要求を処理するワーカー・ジョブのパラメーターを初期設定します。この例の場合、作成された子ジョブは、`socketpair()` によって作成されたソケット記述子を継承します。
6. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。 `accept()` 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。
7. `sendmsg()` API が、着信接続をワーカー・ジョブの 1 つに送信します。子プロセスは、`recvmsg()` API によって接続を受け入れます。サーバーが `sendmsg()` を呼び出したとき、子ジョブは活動状態ではありません。
8. この例では、最初の `close()` API が、受け入れたソケットをクローズします。 2 番目の `close()` 呼び出しは、`listen` ソケットを終了します。

## ソケットのイベントのフロー: `recvmsg()` を使用するワーカー・ジョブ

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. サーバーが接続を受け入れ、そのソケット記述子をワーカー・ジョブに渡すと、`recvmsg()` API が記述子を受信します。この例の場合、`recvmsg()` API は、サーバーが記述子を送信するまで待機します。
2. `recv()` API が、クライアントからデータを受信します。
3. `send()` API が、クライアントにデータを返します。
4. `close()` API が、ワーカー・ジョブを終了します。

### 関連資料:

81 ページの『プロセス `sendmsg()` および `recvmsg()` 間での記述子の受け渡し』

ジョブ間でオープン記述子の受け渡しを行うことによって、あるプロセス (通常はサーバー) が記述子を手取るために必要なすべてのことを行えるようになります。例えば、ファイルをオープンし、接続を確立し、`accept()` API が完了するのを待機するなどです。また、別のプロセス (通常はワーカー) も、記述子がオープンしてすぐにすべてのデータ転送操作を処理できるようになります。

95 ページの『ソケット・アプリケーション設計の推奨事項』

ソケット・アプリケーションを処理する前に、機能要件、目標、およびソケット・アプリケーションの必要性を査定してください。また、アプリケーションのパフォーマンス要件およびシステム・リソースの影響についても考慮してください。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、`socket()`、`connect()`、`send()`、`recv()`、および `close()` を実行します。

### 関連情報:

`spawn()`

bind()--Set Local Address for Socket API  
 socket()--Create Socket API  
 listen()--Invite Incoming Connections Requests API  
 accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API  
 close()--Close File or Socket Descriptor API  
 socketpair()--Create a Pair of Sockets API  
 --Send a Message Over a Socket API  
 recvmsg()--Receive a Message Over a Socket API  
 send()--Send Data API  
 recv()--Receive Data API

**例: sendmsg() および recvmsg() で使用するサーバー・プログラム:**

以下の例では、sendmsg() API を使用してワーカー・ジョブのプールを作成する方法を示しています。

**注:** この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Server example that uses sendmsg() to create worker jobs      */
*****/
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <spawn.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int    i, num, pid, rc, on = 1;
    int    listen_sd, accept_sd;
    int    server_sd, worker_sd, pair_sd[2];
    int    spawn_fdmap[1];
    char   *spawn_argv[1];
    char   *spawn_envp[1];
    struct inheritance inherit;
    struct msghdr    msg;
    struct sockaddr_in6  addr;

    /*****/
    /* If an argument was specified, use it to      */
    /* control the number of incoming connections  */
    /*****/
    if (argc >= 2)
        num = atoi(argv[1]);
    else
        num = 1;

    /*****/
    /* Create an AF_INET6 stream socket to receive */
    /* incoming connections on                      */
    /*****/
    listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (listen_sd < 0)
    {
        perror("socket() failed");
        exit(-1);
    }

```

```

/*****
/* Allow socket descriptor to be reuseable */
/*****
rc = setsockopt(listen_sd,
                SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                (char *)&on, sizeof(on));

if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Bind the socket */
/*****
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set the listen back log */
/*****
rc = listen(listen_sd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Create a pair of UNIX datagram sockets */
/*****
rc = socketpair(AF_UNIX, SOCK_DGRAM, 0, pair_sd);
if (rc != 0)
{
    perror("socketpair() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}
server_sd = pair_sd[0];
worker_sd = pair_sd[1];

/*****
/* Initialize parms before entering for loop */
/*
/* The worker socket descriptor is mapped to
/* descriptor 0 in the child program.
/*
/*****
memset(&inherit, 0, sizeof(inherit));
spawn_argv[0] = NULL;
spawn_envp[0] = NULL;
spawn_fdmmap[0] = worker_sd;

/*****
/* Create each of the worker jobs */

```

```

/*****/
printf("Creating worker jobs...\n");
for (i=0; i < num; i++)
{
    pid = spawn("/QSYS.LIB/QGPL.LIB/WRKR2.PGM",
                1, spawn_fdmapp, &inherit,
                spawn_argv, spawn_envp);
    if (pid < 0)
    {
        perror("spawn() failed");
        close(listen_sd);
        close(server_sd);
        close(worker_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" Worker = %d\n", pid);
}

/*****/
/* Close down the worker side of the socketpair */
/*****/
close(worker_sd);

/*****/
/* Inform the user that the server is ready */
/*****/
printf("The server is ready\n");

/*****/
/* Go through the loop once for each connection */
/*****/
for (i=0; i < num; i++)
{
    /*****/
    /* Wait for an incoming connection */
    /*****/
    printf("Interation: %d\n", i+1);
    printf(" waiting on accept()\n");
    accept_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
    if (accept_sd < 0)
    {
        perror("accept() failed");
        close(listen_sd);
        close(server_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" accept completed successfully\n");

    /*****/
    /* Initialize message header structure */
    /*****/
    memset(&msg, 0, sizeof(msg));

    /*****/
    /* We are not sending any data so we do not */
    /* need to set either of the msg_iov fields. */
    /* The memset of the message header structure */
    /* will set the msg_iov pointer to NULL and */
    /* it will set the msg_iovcnt field to 0. */
    /*****/

    /*****/
    /* The only fields in the message header */
    /* structure that need to be filled in are */
    /* the msg_accrights fields. */
    /*****/
    msg.msg_accrights = (char *)&accept_sd;
}

```

```

msg.msg_accrighslen = sizeof(accept_sd);

/*****/
/* Give the incoming connection to one of the */
/* worker jobs.                               */
/*                                             */
/* NOTE: We do not know which worker job will */
/* get this inbound connection.             */
/*****/
rc = sendmsg(server_sd, &msg, 0);
if (rc < 0)
{
    perror("sendmsg() failed");
    close(listen_sd);
    close(accept_sd);
    close(server_sd);
    exit(-1);
}
printf(" sendmsg completed successfully\n");

/*****/
/* Close down the incoming connection since */
/* it has been given to a worker to handle */
/*****/
close(accept_sd);
}

/*****/
/* Close down the server and listen sockets */
/*****/
close(server_sd);
close(listen_sd);
}

```

#### 関連資料:

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

#### 例: sendmsg() および recvmsg() で使用するワーカー・プログラム:

以下の例では、recvmsg() API クライアント・ジョブを使用してワーカー・ジョブを受信する方法を示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****/
/* Worker job that uses the recvmsg to process client requests */
/*****/
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>

main (int argc, char *argv[])
{
    int    rc, len;
    int    worker_sd, pass_sd;
    char   buffer[80];
    struct iovec  iov[1];
    struct msghdr  msg;

    /*****/
    /* One of the socket descriptors that was */

```



```

/* returned by socketpair(), is passed to this */
/* worker job as descriptor 0. */
/*****/
worker_sd = 0;

/*****/
/* Initialize message header structure */
/*****/
memset(&msg, 0, sizeof(msg));
memset(iov, 0, sizeof(iov));

/*****/
/* The recvmsg() call will NOT block unless a */
/* non-zero length data buffer is specified */
/*****/
iov[0].iov_base = buffer;
iov[0].iov_len = sizeof(buffer);
msg.msg_iov = iov;
msg.msg_iovlen = 1;

/*****/
/* Fill in the msg_accrighs fields so that we */
/* can receive the descriptor */
/*****/
msg.msg_accrighs = (char *)&pass_sd;
msg.msg_accrighslen = sizeof(pass_sd);

/*****/
/* Wait for the descriptor to arrive */
/*****/
printf("Waiting on recvmsg\n");
rc = recvmsg(worker_sd, &msg, 0);
if (rc < 0)
{
    perror("recvmsg() failed");
    close(worker_sd);
    exit(-1);
}
else if (msg.msg_accrighslen <= 0)
{
    printf("Descriptor was not received\n");
    close(worker_sd);
    exit(-1);
}
else
{
    printf("Received descriptor = %d\n", pass_sd);
}

/*****/
/* Receive a message from the client */
/*****/
printf("Wait for client to send us a message\n");
rc = recv(pass_sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc <= 0)
{
    perror("recv() failed");
    close(worker_sd);
    close(pass_sd);
    exit(-1);
}
printf("<%s>\n", buffer);

/*****/
/* Echo the data back to the client */
/*****/
printf("Echo it back\n");

```

```

len = rc;
rc = send(pass_sd, buffer, len, 0);
if (rc <= 0)
{
    perror("send() failed");
    close(worker_sd);
    close(pass_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Close down the descriptors */
*****/
close(worker_sd);
close(pass_sd);
}

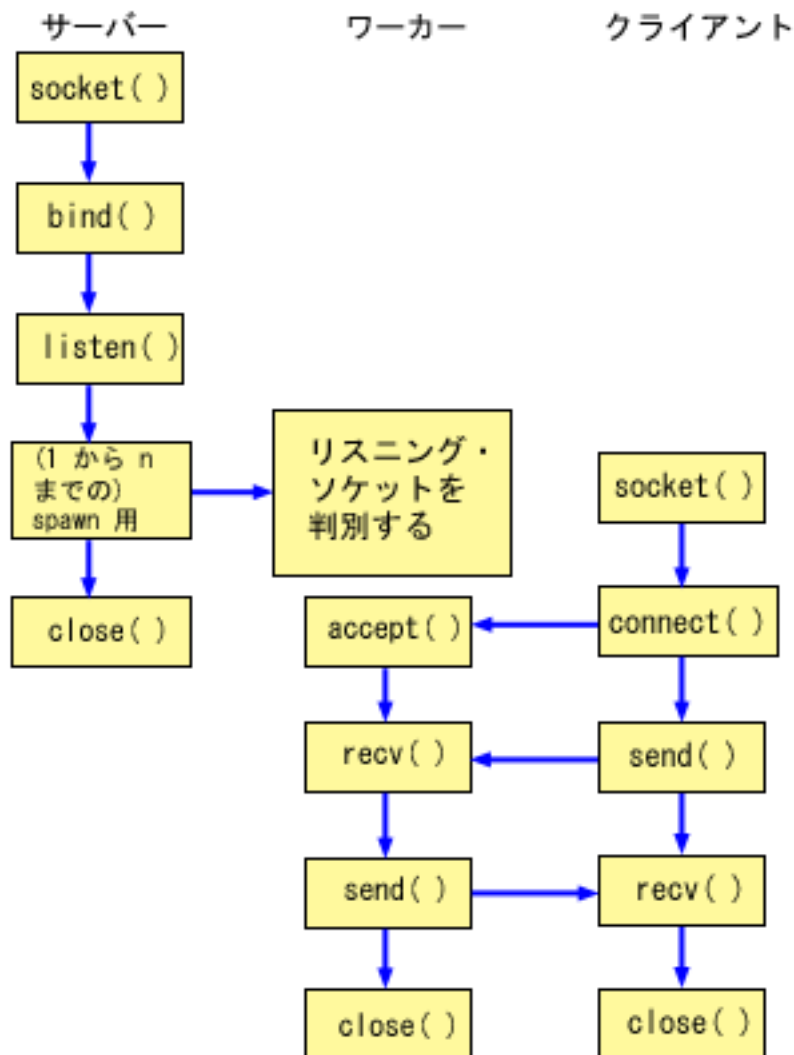
```

### 例: 複数の accept() API を使用した着信要求の処理

以下の例では、複数の accept() モデルを使用するサーバー・プログラムを設計して、着信接続要求をハンドリングする方法を示しています。

複数の accept() サーバーが始動すると、通常どおり socket()、bind() および listen() を実行します。それからワーカー・ジョブのプールを作成し、それぞれのワーカー・ジョブに listen ソケットを与えます。それぞれの複数の accept() ワーカーは、accept() を呼び出します。

以下の図は、システムが複数の accept() サーバー設計を使用する際に、サーバー、ワーカー、およびクライアント・ジョブがどのように対話するかを示しています。



### ソケットのイベントのフロー: 複数の `accept()` ワーカー・ジョブのプールを作成するサーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバーとワーカーの例の関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API の使用上の注意へのリンクが含まれています。特定の API の使用に関する詳細情報は、これらのリンクを使用して参照してください。最初の例は、以下のソケット呼び出しを使用して子プロセスを作成します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために `INET` (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと `TCP` トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。
3. `listen()` API により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。
4. `spawn()` API が、各ワーカー・ジョブを作成します。
5. この例では、最初の `close()` API が `listen` ソケットをクローズします。

## ソケットのイベントのフロー: 複数の accept() を使用するワーカー・ジョブ

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. サーバーがワーカー・ジョブを spawn した後、このワーカー・ジョブに listen ソケット記述子が、コマンド行パラメーターとして渡されます。 accept() API が、着信クライアント接続を待機します。
2. recv() API が、クライアントからデータを受信します。
3. send() API が、クライアントにデータを送り返します。
4. close() API が、ワーカー・ジョブを終了します。

### 関連資料:

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

### 関連情報:

spawn()

bind()--Set Local Address for Socket API

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

send()--Send Data API

recv()--Receive Data API

### 例: 複数の accept() ワーカー・ジョブのプールを作成するためのサーバー・プログラム:

以下の例では、複数の accept() モデルを使用して、ワーカー・ジョブをプールを作成する方法を示しています。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/* Server example creates a pool of worker jobs with multiple accept() calls */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <spawn.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int    i, num, pid, rc, on = 1;
    int    listen_sd, accept_sd;
    int    spawn_fdmapp[1];
    char   *spawn_argv[1];
    char   *spawn_envp[1];
    struct inheritance inherit;
    struct sockaddr_in6  addr;

    /* Server example creates a pool of worker jobs with multiple accept() calls */
```

```

/* If an argument was specified, use it to      */
/* control the number of incoming connections */
/*****/
if (argc >= 2)
    num = atoi(argv[1]);
else
    num = 1;

/*****/
/* Create an AF_INET6 stream socket to receive */
/* incoming connections on                    */
/*****/
listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (listen_sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    exit(-1);
}

/*****/
/* Allow socket descriptor to be reuseable    */
/*****/
rc = setsockopt(listen_sd,
                SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                (char *)&on, sizeof(on));

if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Bind the socket                            */
/*****/
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Set the listen back log                    */
/*****/
rc = listen(listen_sd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Initialize parameters before entering for loop */
/*                                          */
/* The listen socket descriptor is mapped to */
/* descriptor 0 in the child program.      */
/*****/
memset(&inherit, 0, sizeof(inherit));
spawn_argv[0] = NULL;

```

```

spawn_envp[0] = NULL;
spawn_fdmap[0] = listen_sd;

/*****
/* Create each of the worker jobs */
*****/
printf("Creating worker jobs...\n");
for (i=0; i < num; i++)
{
    pid = spawn("/QSYS.LIB/QGPL.LIB/WRKR3.PGM",
                1, spawn_fdmap, &inherit,
                spawn_argv, spawn_envp);
    if (pid < 0)
    {
        perror("spawn() failed");
        close(listen_sd);
        exit(-1);
    }
    printf(" Worker = %d\n", pid);
}

/*****
/* Inform the user that the server is ready */
*****/
printf("The server is ready\n");

/*****
/* Close down the listening socket */
*****/
close(listen_sd);
}

```

#### 関連資料:

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

#### 例: 複数の accept() 用のワーカー・ジョブ:

以下の例は、複数の accept() API がワーカー・ジョブを受信し、accept() サーバーを呼び出す方法について示します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Worker job uses multiple accept() to handle incoming client connections*/
*****/
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>

main (int argc, char *argv[])
{
    int    rc, len;
    int    listen_sd, accept_sd;
    char   buffer[80];

    /*****
    /* The listen socket descriptor is passed to */
    /* this worker job as a command line parameter */
    *****/
    listen_sd = 0;

```

```

/*****/
/* Wait for an incoming connection */
/*****/
printf("Waiting on accept()\n");
accept_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
if (accept_sd < 0)
{
    perror("accept() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}
printf("Accept completed successfully\n");

/*****/
/* Receive a message from the client */
/*****/
printf("Wait for client to send us a message\n");
rc = recv(accept_sd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc <= 0)
{
    perror("recv() failed");
    close(listen_sd);
    close(accept_sd);
    exit(-1);
}
printf("<%s>\n", buffer);

/*****/
/* Echo the data back to the client */
/*****/
printf("Echo it back\n");
len = rc;
rc = send(accept_sd, buffer, len, 0);
if (rc <= 0)
{
    perror("send() failed");
    close(listen_sd);
    close(accept_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Close down the descriptors */
/*****/
close(listen_sd);
close(accept_sd);
}

```

## 例: 汎用クライアント

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

クライアント・ジョブは、これが送受信するデータ・バッファがサーバーではなくワーカー・ジョブに入ること認識しません。サーバーが AF\_INET アドレス・ファミリーまたは AF\_INET6 アドレス・ファミリーのどちらを使用する場合でも動作するクライアント・アプリケーションを作成したい場合は、IPv4 または IPv6 クライアントの例を使用してください。

このクライアント・ジョブは、以下のそれぞれの共通コネクション型サーバー設計を処理します。

- 反復サーバー。『例: 反復サーバー・プログラムの作成』を参照してください。
- spawn サーバーおよびワーカー。『例: spawn() API を使用した子プロセスの作成』を参照してください。



- sendmsg() サーバーおよび recvmsg() ワーカー。『例: sendmsg() および recvmsg() で使用するサーバー・プログラム』を参照してください。
- 複数の accept() 設計。『例: 複数の accept() ワーカー・ジョブのプールを作成するためのサーバー・プログラム』を参照してください。
- 非ブロッキング入出力および select() 設計。『例: 非ブロッキング入出力および select()』を参照してください。
- IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントからの接続を受け入れるサーバー。『例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる』を参照してください。

## ソケットのイベントのフロー: 汎用クライアント

次のプログラム例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. socket() API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために INET (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと TCP トランスポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。
2. ソケット記述子を受信したら、connect() API を使用して、サーバーへの接続を確立します。
3. send() API が、データ・バッファをワーカー・ジョブに送信します。
4. recv() API が、ワーカー・ジョブからデータ・バッファを受信します。
5. close() API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Generic client example is used with connection-oriented server designs */
/*****
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int    len, rc;
    int    sockfd;
    char   send_buf[80];
    char   recv_buf[80];
    struct sockaddr_in6  addr;

    /*****
    /* Create an AF_INET6 stream socket          */
    /*****
    sockfd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (sockfd < 0)
    {
        perror("socket");
        exit(-1);
    }

    /*****
    /* Initialize the socket address structure    */
    /*****
    memset(&addr, 0, sizeof(addr));
    addr.sin6_family = AF_INET6;
    memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
    addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);

```

```

/*****
/* Connect to the server */
/*****
rc = connect(sockfd,
             (struct sockaddr *)&addr,
             sizeof(struct sockaddr_in6));
if (rc < 0)
{
    perror("connect");
    close(sockfd);
    exit(-1);
}
printf("Connect completed.\n");

/*****
/* Enter data buffer that is to be sent */
/*****
printf("Enter message to be sent:\n");
gets(send_buf);

/*****
/* Send data buffer to the worker job */
/*****
len = send(sockfd, send_buf, strlen(send_buf) + 1, 0);
if (len != strlen(send_buf) + 1)
{
    perror("send");
    close(sockfd);
    exit(-1);
}
printf("%d bytes sent\n", len);

/*****
/* Receive data buffer from the worker job */
/*****
len = recv(sockfd, recv_buf, sizeof(recv_buf), 0);
if (len != strlen(send_buf) + 1)
{
    perror("recv");
    close(sockfd);
    exit(-1);
}
printf("%d bytes received\n", len);

/*****
/* Close down the socket */
/*****
close(sockfd);
}

```

#### 関連資料:

92 ページの『例: IPv4 または IPv6 クライアント』

このサンプル・プログラムは、IPv4 クライアントまたは IPv6 クライアントのどちらかからの要求を受け入れるサーバー・アプリケーションと一緒に使用できます。

98 ページの『例: コネクション型設計』

さまざまな方法で、システム上のコネクション型ソケット・サーバーを設計することができます。これらのプログラム例を使用して、独自のコネクション型設計を作成することができます。

100 ページの『例: 反復サーバー・プログラムの作成』

この例では、すべての着信接続を処理する単一のサーバー・ジョブを作成する方法を示します。accept() API が完了すると、サーバーがトランザクション全体を処理します。

109 ページの『例: プロセス間での記述子の受け渡し』

以下の例では、sendmsg() および recvmsg() API を使用して着信接続を処理するサーバー・プログラムの設計方法を示します。

111 ページの『例: sendmsg() および recvmsg() で使用するサーバー・プログラム』

以下の例では、sendmsg() API を使用してワーカー・ジョブのプールを作成する方法を示しています。

116 ページの『例: 複数の accept() API を使用した着信要求の処理』

以下の例では、複数の accept() モデルを使用するサーバー・プログラムを設計して、着信接続要求をハンドリングする方法を示しています。

118 ページの『例: 複数の accept() ワーカー・ジョブのプールを作成するためのサーバー・プログラム』

以下の例では、複数の accept() モデルを使用して、ワーカー・ジョブをプールを作成する方法を示しています。

103 ページの『例: spawn() API を使用した子プロセスの作成』

この例では、サーバー・プログラムが spawn() API を使用して、親からソケット記述子を継承する子プロセスを作成する方法を示しています。

86 ページの『例: IPv6 クライアントと IPv4 クライアントの両方から接続を受け入れる』

このプログラム例では、IPv4 (AF\_INET アドレス・ファミリーを使用するソケット・アプリケーション) および IPv6 (AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用するアプリケーション) の両方からの要求を受け入れるサーバー/クライアント・モデルを作成する方法を示します。

『例: 非同期入出力 API の使用』

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。

161 ページの『例: 非ブロッキング入出力および select()』

このサンプル・プログラムは、非ブロッキングと select() API を使用するサーバー・アプリケーションを示しています。

## 関連情報:

socket()--Create Socket API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

close()--Close File or Socket Descriptor API

send()--Send Data API

recv()--Receive Data API

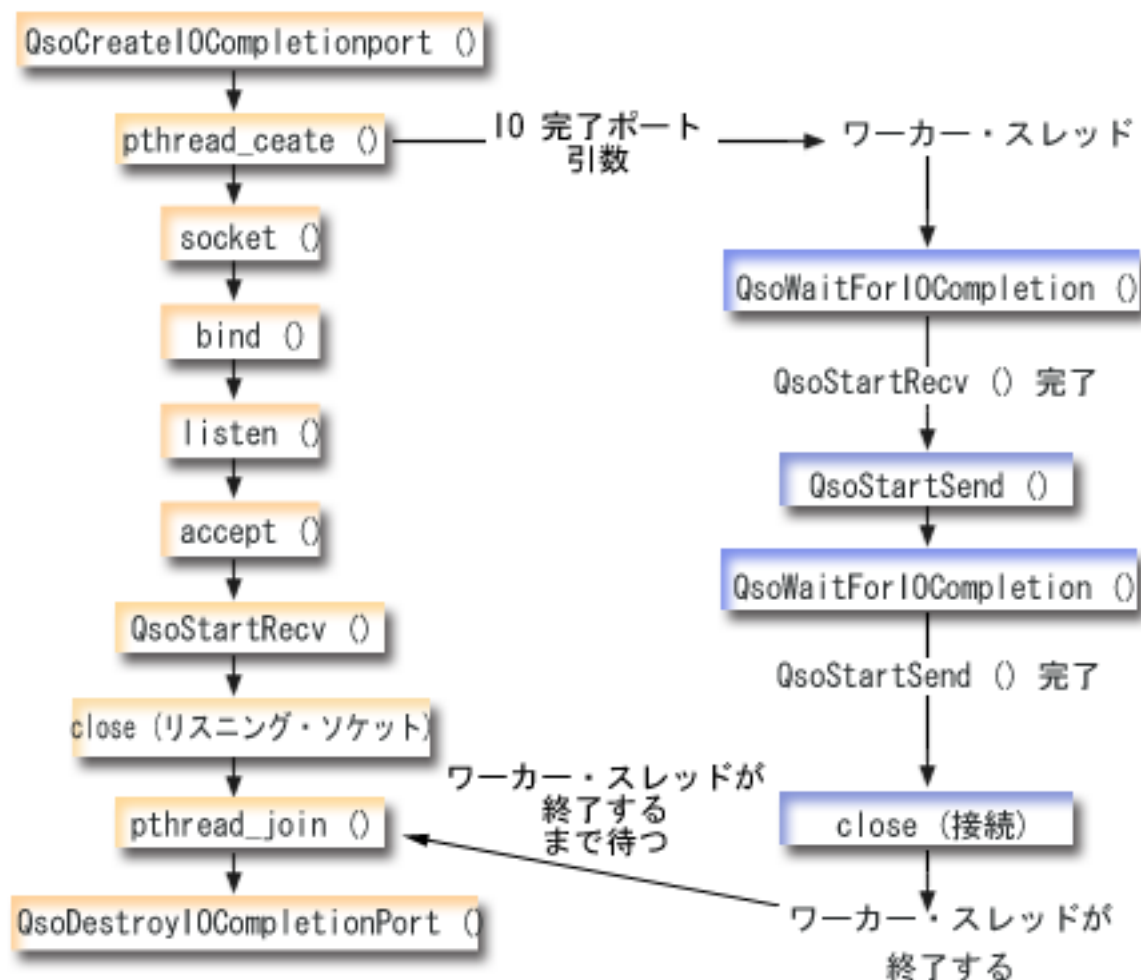
## 例: 非同期入出力 API の使用

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。

アプリケーションは、入出力完了ポート・ハンドルを指定して、入力関数または出力関数を開始します。入出力の完了時に、状況情報とアプリケーション定義のハンドルが、指定した入出力完了ポートに通知されます。入出力完了ポートへの通知によって、おそらく多数ある待機中のスレッドのうちの 1 つだけがウェイクアップされます。アプリケーションは、以下の項目を受信します。

- 元の要求で提供されたバッファ
- そのバッファとやり取りして処理されたデータの長さ
- 完了した入出力操作のタイプの表示
- 初期入出力要求で渡されたアプリケーション定義のハンドル

このアプリケーション・ハンドルは、クライアント接続を識別するソケット記述子である場合もあれば、クライアント接続の状態についての広範な情報が入っているストレージを指すポインターである場合もあります。操作が完了してアプリケーション・ハンドルが渡されたので、ワーカー・スレッドはクライアント接続を完了するための次のステップを決定します。これらの完了非同期操作を処理するワーカー・スレッドは、1つのクライアント要求だけに拘束されるのではなく、さまざまなクライアント要求を処理できます。ユーザー・バッファとやり取りするコピーは、サーバー・プロセスと非同期で発生するので、クライアント要求の待機時間は減少します。これは、複数のプロセッサがあるシステムでは利点があります。



## ソケットのイベントのフロー: 非同期入出力サーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバーとワーカーの例の関係の説明ともなっています。それぞれのフローには、特定の API の使用上の注意へのリンクが含まれています。特定の API の使用に関する詳細な説明を参照するために、これらのリンクを使用できます。このフローは、以下のサンプル・アプリケーションでのソケット呼び出しを示しています。このサーバー例を、汎用クライアントの例と一緒に使用してください。

1. マスター・スレッドは、QsoCreateIOCompletionPort() を呼び出すことによって、入出力完了ポートを作成します。
2. マスター・スレッドは、pthread\_create 関数によって、入出力完了ポート要求を処理するためにワーカー・スレッドのプールを作成します。

3. ワーカー・スレッドは、クライアント要求が処理を行うことを待機する `QsoWaitForIOCompletionPort()` を呼び出します。
4. マスター・スレッドはクライアント接続を受け入れ、ワーカー・スレッドが待機している入出力完了ポートを指定する `QsoStartRecv()` を発行するようになります。

注: `QsoStartAccept()` を使用することによって、受け入れを非同期で使用することもできます。

5. ある時点で、クライアント要求はサーバー・プロセスに対して非同期で到着します。ソケット・オペレーティング・システムは、提供されたユーザー・バッファをロードし、完了した `QsoStartRecv()` 要求を、指定した入出力完了ポートに送信します。1つのワーカー・スレッドがウェイクアップされ、この要求の処理を続行します。
6. ワーカー・スレッドは、アプリケーション定義のハンドルからクライアント・ソケット記述子を取り出し、`QsoStartSend()` 操作を実行することによって、受信したデータをクライアントにエコーするようになります。
7. データが即時に送信可能な場合は、`QsoStartSend()` API がその事実の通知を戻し、そうでない場合は、ソケット・オペレーティング・システムがデータを可能な限り早く送信し、その事実を、指定した入出力完了ポートに通知します。ワーカー・スレッドは、データが送信されたという通知を得て、入出力完了ポートで別の要求を待機するか、終了するように命令が与えられる場合は終了します。ワーカー・スレッド終了イベントを通知するために、マスター・スレッドが `QsoPostIOCompletion()` API を使用できます。
8. マスター・スレッドは、ワーカー・スレッドが終了するのを待ち、次に `QsoDestroyIOCompletionPort()` API を呼び出すことによって入出力完了ポートを破棄します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <sys/time.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <errno.h>
#include <unistd.h>
#define _MULTI_THREADED
#include "pthread.h"
#include "qsoasync.h"
#define BufferLength 80
#define Failure 0
#define Success 1
#define SERVPOR 12345

void *workerThread(void *arg);

/*****
*/
/* Function Name: main
*/
/*
*/
/* Descriptive Name: Master thread will establish a client
*/
/* connection and hand processing responsibility
*/
/* to a worker thread.
*/
/* Note: Due to the thread attribute of this program, spawn() must
*/
/* be used to invoke.
*/
*****/

int main()
{
    int listen_sd, client_sd, rc;
```

```

int on = 1, ioCompPort;
pthread_t thr;
void *status;
char buffer[BufferLength];
struct sockaddr_in6 serveraddr;
Qso_OverlappedIO_t ioStruct;

/*****
/* Create an I/O completion port for this */
/* process. */
*****/
if ((ioCompPort = QsoCreateIOCompletionPort()) < 0)
{
    perror("QsoCreateIOCompletionPort() failed");
    exit(-1);
}

/*****
/* Create a worker thread */
/* to process all client requests. The */
/* worker thread will wait for client */
/* requests to arrive on the I/O completion */
/* port just created. */
*****/
rc = pthread_create(&thr, NULL, workerThread,
                   &ioCompPort);

if (rc < 0)
{
    perror("pthread_create() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Create an AF_INET6 stream socket to */
/* receive incoming connections on */
*****/
if ((listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0)) < 0)
{
    perror("socket() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    exit(-1);
}

/*****
/* Allow socket descriptor to be reuseable */
*****/
if ((rc = setsockopt(listen_sd, SOL_SOCKET,
                    SO_REUSEADDR,
                    (char *)&on,
                    sizeof(on))) < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* bind the socket */
*****/
memset(&serveraddr, 0x00, sizeof(struct sockaddr_in6));
serveraddr.sin6_family = AF_INET6;
serveraddr.sin6_port = htons(SERVPOR);
memcpy(&serveraddr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));

```

```

if ((rc = bind(listen_sd,
               (struct sockaddr *)&serveraddr,
               sizeof(serveraddr))) < 0)
{
    perror("bind() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set listen backlog */
/*****
if ((rc = listen(listen_sd, 10)) < 0)
{
    perror("listen() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

printf("Waiting for client connection.\n");

/*****
/* accept an incoming client connection. */
/*****
if ((client_sd = accept(listen_sd, (struct sockaddr *)NULL,
                       NULL)) < 0)
{
    perror("accept() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Issue QsoStartRecv() to receive client */
/* request. */
/* Note: */
/* postFlag == on denoting request should */
/* posted to the I/O */
/* completion port, even if */
/* if request is immediately */
/* available. Worker thread */
/* will process client */
/* request. */
/*****

/*****
/* initialize Qso_OverlappedIO_t structure - */
/* reserved fields must be hex 00's. */
/*****
memset(&ioStruct, '\0', sizeof(ioStruct));

ioStruct.buffer = buffer;
ioStruct.bufferLength = sizeof(buffer);

/*****
/* Store the client descriptor in the */
/* Qso_OverlappedIO_t descriptorHandle field.*/
/* This area is used to house information */
/* defining the state of the client */
/* connection. Field descriptorHandle is */
/* defined as a (void *) to allow the server */
/* to address more extensive client */

```



```

/* connection state if needed.          */
/*****
*((int*)&ioStruct.descriptorHandle) = client_sd;
ioStruct.postFlag = 1;
ioStruct.fillBuffer = 0;

rc = QsoStartRecv(client_sd, ioCompPort, &ioStruct);
if (rc == -1)
{
    perror("QsoStartRecv() failed");
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
    close(listen_sd);
    close(client_sd);
    exit(-1);
}
/*****
/* close the server's listening socket.  */
/*****
close(listen_sd);

/*****
/* Wait for worker thread to finish      */
/* processing client connection.         */
/*****
rc = pthread_join(thr, &status);

QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);
if ( rc == 0 && (rc = __INT(status)) == Success)
{
    printf("Success.\n");
    exit(0);
}
else
{
    perror("pthread_join() reported failure");
    exit(-1);
}
}
/* end workerThread */

/*****
/*
/* Function Name: workerThread           */
/*
/* Descriptive Name: Process client connection. */
/*****
void *workerThread(void *arg)
{
    struct timeval waitTime;
    int ioCompPort, clientfd;
    Qso_OverlappedIO_t ioStruct;
    int rc, tID;
    pthread_t thr;
    pthread_id_np_t t_id;
    t_id = pthread_getthreadid_np();
    tID = t_id.intId.lo;

    /*****
    /* I/O completion port is passed to this */
    /* routine.                               */
    /*****
    ioCompPort = *(int *)arg;

    /*****
    /* Wait on the supplied I/O completion port */

```

```

/* for a client request. */
/*****/
waitTime.tv_sec = 500;
waitTime.tv_usec = 0;
rc = QsoWaitForIOCompletion(ioCompPort, &ioStruct, &waitTime);
if (rc == 1 && ioStruct.returnValue != -1)
/*****/
/* Client request has been received. */
/*****/
;
else
{
printf("QsoWaitForIOCompletion() or QsoStartRecv() failed.\n");
if(rc != 1)
perror("QsoWaitForIOCompletion() failed");
if(ioStruct.returnValue == -1)
printf("QsoStartRecv() failed - %s\n",
strerror(ioStruct.errnoValue));

return __VOID(Failure);
}

/*****/
/* Obtain the socket descriptor associated */
/* with the client connection. */
/*****/
clientfd = *((int *) &ioStruct.descriptorHandle);

/*****/
/* Echo the data back to the client. */
/* Note: postFlag == 0. If write completes */
/* immediate then indication will be */
/* returned, otherwise once the */
/* write is performed the I/O Completion */
/* port will be posted. */
/*****/
ioStruct.postFlag = 0;
ioStruct.bufferLength = ioStruct.returnValue;
rc = QsoStartSend(clientfd, ioCompPort, &ioStruct);

if (rc == 0)
/*****/
/* Operation complete - data has been sent. */
/*****/
;
else
{
/*****/
/* Two possibilities */
/* rc == -1 */
/* Error on function call */
/* rc == 1 */
/* Write cannot be immediately */
/* performed. Once complete, the I/O */
/* completion port will be posted. */
/*****/

if (rc == -1)
{
printf("QsoStartSend() failed.\n");
perror("QsoStartSend() failed");
close(clientfd);
return __VOID(Failure);
}
/*****/
/* Wait for operation to complete. */
/*****/

```

```

    rc = QsoWaitForIOCompletion(ioCompPort, &ioStruct, &waitTime);
    if (rc == 1 && ioStruct.returnValue != -1)
    /******
    /* Send successful.
    /******
    ;
    else
    {
        printf("QsoWaitForIOCompletion() or QsoStartSend() failed.\n");
        if(rc != 1)
            perror("QsoWaitForIOCompletion() failed");
        if(ioStruct.returnValue == -1)
            printf("QsoStartRecv() failed - %s\n",
                strerror(ioStruct.errnoValue));
        return __VOID(Failure);
    }
    }
    close(clientfd);
    return __VOID(Success);
} /* end workerThread */

```

#### 関連概念:

47 ページの『非同期入出力』

非同期入出力 API は、スレッド化されたクライアント/サーバーのモデルに、高度な同時入出力およびメモリ効率のよい入出力を実行するための方法を提供します。

#### 関連資料:

95 ページの『ソケット・アプリケーション設計の推奨事項』

ソケット・アプリケーションを処理する前に、機能要件、目標、およびソケット・アプリケーションの必要性を査定してください。また、アプリケーションのパフォーマンス要件およびシステム・リソースの影響についても考慮してください。

98 ページの『例: コネクション型設計』

さまざまな方法で、システム上のコネクション型ソケット・サーバーを設計することができます。これらのプログラム例を使用して、独自のコネクション型設計を作成することができます。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

174 ページの『例: ブロック化ソケット API での信号の使用』

プロセスまたはアプリケーションがブロックされた場合に、信号で通知を受けることができます。また、信号により、ブロック処理に制限時間が設けられます。

#### 関連情報:

QsoCreateIOCompletionPort()--Create I/O Completion Port API

pthread\_create

QsoWaitForIOCompletion()--Wait for I/O Operation API

QsoStartAccept()--Start asynchronous accept operation API

QsoStartSend()--Start Asynchronous Send Operation API

QsoDestroyIOCompletionPort()--Destroy I/O Completion Port API

## 例: セキュア接続の確立

Global Security Kit (GSKit) API または Secure Sockets Layer (SSL\_) API のいずれかを使用して、セキュア・サーバーとセキュア・クライアントを作成することができます。

SSL\_API は IBM i オペレーティング・システムにしか存在しませんが、GSKit API は IBM の複数のシステムでサポートされるため、GSKit API を使用することを推奨します。それぞれのセキュア・ソケット API のセットには、セキュア・ソケット接続を確立する際のエラーを識別するのに役立つ戻りコードがあります。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

#### 関連概念:

56 ページの『セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージ』  
セキュア・ソケット API のエラー・コード・メッセージを取得するには、以下のステップを実行してください。

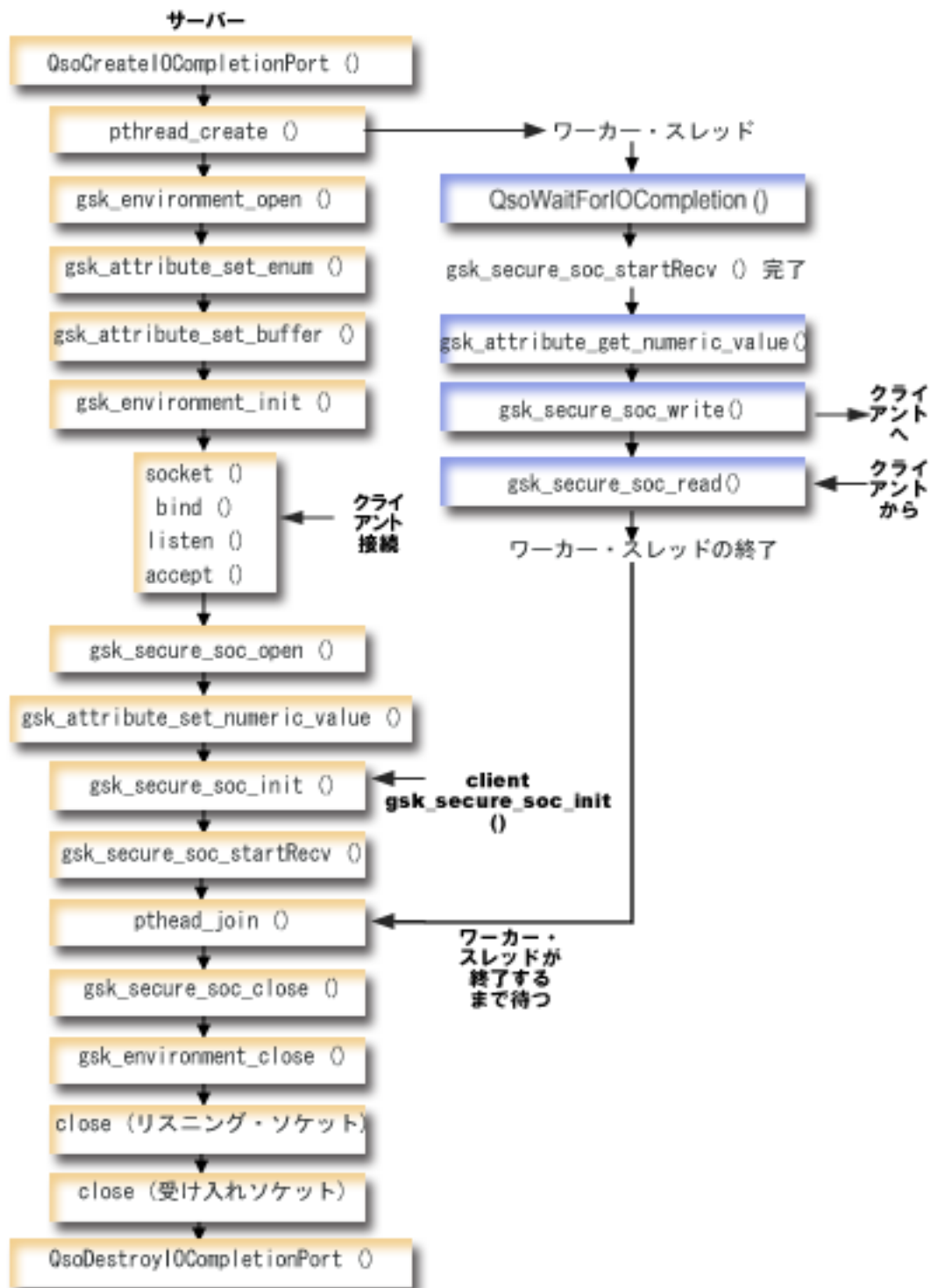
### 例: 非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバー

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してセキュア・サーバーを確立する方法を示します。

サーバーはソケットをオープンし、セキュア環境を準備します。また接続要求を受け入れて処理し、クライアントとデータを交換して、セッションを終了します。クライアントもソケットをオープンし、セキュア環境をセットアップします。さらにサーバーを呼び出してセキュア接続を要求し、サーバーとデータを交換して、セッションを閉じます。以下の図と説明に、サーバー/クライアントのイベントのフローを示します。

注: 以下のプログラム例は、AF\_INET6 アドレス・ファミリーを使用しています。

## ソケットのイベントのフロー: 非同期データ受信を使用するセキュア・サーバー



以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、サーバーとクライアントの例の関係の説明ともなっています。

1. `QsoCreateIOCompletionPort()` API が、入出力完了ポートを作成します。

2. `pthread_create` API が、クライアントからデータを受信したり、それをクライアントに送り返したりするためのワーカー・スレッドを作成します。ワーカー・スレッドは、ここで作成した入出力完了ポートにクライアント要求が到着するまで待機します。
3. SSL 環境へのハンドルを入手するための `gsk_environment_open()` への呼び出し。
4. SSL 環境の属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、`GSK_OS400_APPLICATION_ID` 値または `GSK_KEYRING_FILE` 値を設定するための、`gsk_attribute_set_buffer()` への呼び出し。どちらか一方の値のみを設定します。  
`GSK_OS400_APPLICATION_ID` を使用することを推奨します。 `gsk_attribute_set_enum()` を使用して、アプリケーション (クライアントまたはサーバー) のタイプ (`GSK_SESSION_TYPE`) も必ず設定してください。
5. `gsk_environment_init()` への呼び出し。この呼び出しは、SSL を処理するためのこの環境を初期設定し、この環境を使用して実行されるすべての SSL セッション用の SSL セキュリティー情報を設定します。
6. `socket` API がソケット記述子を作成します。そしてサーバーは、着信接続要求を受け入れることができるよう、標準的なソケット呼び出しのセット (`bind()`、`listen()`、および `accept()`) を発行します。
7. `gsk_secure_soc_open()` API が、セキュア・セッション用のストレージを入手し、属性のデフォルト値を設定し、保管してセキュア・セッションに関連した API 呼び出しで使用する必要のあるハンドルを戻します。
8. セキュア・セッションの属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、特定のソケットをこのセキュア・セッションに関連付けるための `gsk_attribute_set_numeric_value()` への呼び出し。
9. 暗号パラメーターの SSL ハンドシェイク・ネゴシエーションを開始するための `gsk_secure_soc_init()` への呼び出し。

注: 通常は、サーバー・プログラムが SSL ハンドシェイクに必要な証明書を提示しないと、通信は成功しません。またサーバーは、サーバー証明書に関連した秘密鍵と、証明書が保管されているキー・データベース・ファイルへアクセスできなければなりません。場合によっては、SSL ハンドシェイク処理中にクライアントも証明書を提示しなければならないこともあります。そうなるのは、クライアントが接続しているサーバーで、クライアント認証が使用可能にされている場合です。

`gsk_attribute_set_buffer(GSK_OS400_APPLICATION_ID)` または `gsk_attribute_set_buffer(GSK_KEYRING_FILE)` API 呼び出しは、ハンドシェイク中に使用される証明書および秘密鍵の入手先のキー・データベース・ファイルを (それぞれ異なる方法で) 識別します。

10. `gsk_secure_soc_startRecv()` API が、セキュア・セッションで非同期受信操作を開始します。
11. `pthread_join` が、サーバーとワーカー・プログラムを同期化します。この API はスレッドが終了するまで待機してから、スレッドを切り離し、スレッド終了状況をサーバーに戻します。
12. `gsk_secure_soc_close()` API が、セキュア・セッションを終了します。
13. `gsk_environment_close()` API が、SSL 環境をクローズします。
14. `close()` API が、`listen` ソケットを終了します。
15. `close()` が、受け入れた (クライアント接続) ソケットを終了します。
16. `QsoDestroyIOCompletionPort()` API が、完了ポートを破棄します。

## ソケットのイベントのフロー: GSKit API を使用するワーカー・スレッド

1. サーバー・アプリケーションがワーカー・スレッドを作成した後、サーバーが `gsk_secure_soc_startRecv()` 呼び出しによって、クライアント・データを処理するよう、着信クライアント要求を送ってくるのを待ちます。 `QsoWaitForIOCompletionPort()` API は、提供された入出力完了ポート (サーバーによって指定済み) で待機します。
2. クライアント要求を受信すると、直ちに `gsk_attribute_get_numeric_value()` API が、セキュア・セッションに関連するソケット記述子を取得します。
3. `gsk_secure_soc_write()` API が、セキュア・セッションを使用してメッセージをクライアントに送信します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/* GSK Asynchronous Server Program using ApplicationId*/

/* "IBM grants you a nonexclusive copyright license
/* to use all programming code examples, from which
/* you can generate similar function tailored to your
/* own specific needs.
/*
/*
/* All sample code is provided by IBM for illustrative*/
/* purposes only. These examples have not been
/* thoroughly tested under all conditions. IBM,
/* therefore, cannot guarantee or imply reliability,
/* serviceability, or function of these programs.
/*
/*
/* All programs contained herein are provided to you
/* "AS IS" without any warranties of any kind. The
/* implied warranties of non-infringement,
/* merchantability and fitness for a particular
/* purpose are expressly disclaimed. "
*/

/* Assumes that application id is already registered */
/* and a certificate has been associated with the
/* application id.
/* No parameters, some comments and many hardcoded
/* values to keep it short and simple
*/

/* use following command to create bound program:
/* CRTBNDC PGM(PROG/GSKSERVa)
/* SRCFILE(PROG/CSRC)
/* SRCMBR(GSKSERVa)
*/

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <gskssl.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <errno.h>
#define _MULTI_THREADED
#include "pthread.h"
#include "qsoasync.h"
#define Failure 0
#define Success 1
#define TRUE 1
#define FALSE 0
void *workerThread(void *arg);
/*****
/* Descriptive Name: Master thread will establish a client
/* connection and hand processing responsibility
/* to a worker thread.
*/
```



```

/* Note: Due to the thread attribute of this program, spawn() must */
/* be used to invoke. */
/*****
int main(void)
{
    gsk_handle my_env_handle=NULL; /* secure environment handle */
    gsk_handle my_session_handle=NULL; /* secure session handle */

    struct sockaddr_in6 address;
    int buf_len, on = 1, rc = 0;
    int sd = -1, lsd = -1, al = -1, ioCompPort = -1;
    int successFlag = FALSE;
    char buff[1024];
    pthread_t thr;
    void *status;
    Qso_OverlappedIO_t ioStruct;

    /*****
    /* Issue all of the command in a do/while */
    /* loop so that clean up can happen at end */
    /*****
do
{
    /*****
    /* Create an I/O completion port for this */
    /* process. */
    /*****
    if ((ioCompPort = QsoCreateIOCompletionPort()) < 0)
    {
        perror("QsoCreateIOCompletionPort() failed");
        break;
    }
    /*****
    /* Create a worker thread */
    /* to process all client requests. The */
    /* worker thread will wait for client */
    /* requests to arrive on the I/O completion */
    /* port just created. */
    /*****
    rc = pthread_create(&thr, NULL, workerThread, &ioCompPort);
    if (rc < 0)
    {
        perror("pthread_create() failed");
        break;
    }

    /* open a gsk environment */
    rc = errno = 0;
    rc = gsk_environment_open(&my_env_handle);
    if (rc != GSK_OK)
    {
        printf("gsk_environment_open() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
            rc,errno);
        printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
        break;
    }

    /* set the Application ID to use */
    rc = errno = 0;
    rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
                                GSK_OS400_APPLICATION_ID,
                                "MY_SERVER_APP",
                                13);

    if (rc != GSK_OK)
    {
        printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
            rc,errno);

```

```

    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* set this side as the server */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                           GSK_SESSION_TYPE,
                           GSK_SERVER_SESSION);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* by default TLSV10, TLSV11, and TLSV12 are enabled */
/* We will disable SSL_V3 for this example. */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                           GSK_PROTOCOL_SSLV3,
                           GSK_PROTOCOL_SSLV3_OFF);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* We will disable TLS_V10 for this example. */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                           GSK_PROTOCOL_TLSV10,
                           GSK_FALSE);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* set the cipher suite to use. By default our default list */
/* of ciphers is enabled. For this example we will just use one */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
                             GSK_TLSV12_CIPHER_SPECS_EX,
                             "TLS_RSA_WITH_AES_128_CBC_SHA",
                             28);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* Initialize the secure environment */
rc = errno = 0;
rc = gsk_environment_init(my_env_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_environment_init() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
}

```

```

    break;
}

/* initialize a socket to be used for listening */
lfd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (lfd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/* set socket so can be reused immediately */
rc = setsockopt(lfd, SOL_SOCKET,
                SO_REUSEADDR,
                (char *)&on,
                sizeof(on));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    break;
}

/* bind to the local server address */
memset((char *) &address, 0, sizeof(address));
address.sin6_family = AF_INET6;
address.sin6_port = 13333;
memcpy(&address.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
rc = bind(lfd, (struct sockaddr *) &address, sizeof(address));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/* enable the socket for incoming client connections */
listen(lfd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

/* accept an incoming client connection */
al = sizeof(address);
sd = accept(lfd, (struct sockaddr *) &address, &al);
if (sd < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}

/* open a secure session */
rc = errno = 0;
rc = gsk_secure_soc_open(my_env_handle, &my_session_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_open() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
           rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* associate our socket with the secure session */
rc=errno=0;
rc = gsk_attribute_set_numeric_value(my_session_handle,
                                     GSK_FD,
                                     sd);

```

```

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_numeric_value() failed with rc = %d ", rc);
    printf("and errno = %d.\n", errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* initiate the SSL handshake */
rc = errno = 0;
rc = gsk_secure_soc_init(my_session_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_init() failed with rc = %d & errno = %d.\n",
        rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/*****
/* Issue gsk_secure_soc_startRecv() to
/* receive client request.
/* Note:
/* postFlag == on denoting request should
/* posted to the I/O completion port, even
/* if request is immediately available.
/* Worker thread will process client request.*/
/*****
/*****
/* initialize Qso_OverlappedIO_t structure -
/* reserved fields must be hex 00's.
/*****
memset(&ioStruct, '\0', sizeof(ioStruct));
memset((char *) buff, 0, sizeof(buff));
ioStruct.buffer = buff;
ioStruct.bufferLength = sizeof(buff);

/*****
/* Store the session handle in the
/* Qso_OverlappedIO_t descriptorHandle field.*/
/* This area is used to house information
/* defining the state of the client
/* connection. Field descriptorHandle is
/* defined as a (void *) to allow the server
/* to address more extensive client
/* connection state if needed.
/*****
ioStruct.descriptorHandle = my_session_handle;
ioStruct.postFlag = 1;
ioStruct.fillBuffer = 0;

rc = gsk_secure_soc_startRecv(my_session_handle,
                             ioCompPort,
                             &ioStruct);
if (rc != GSK_AS400_ASYNCHRONOUS_RECV)
{
    printf("gsk_secure_soc_startRecv() rc = %d & errno = %d.\n",rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/*****
/* This is where the server can loop back
/* to accept a new connection.
/*****

/*****
/* Wait for worker thread to finish
/* processing client connection.
/*****/

```

```

/*****/
rc = pthread_join(thr, &status);

/* check status of the worker */
if ( rc == 0 && (rc = __INT(status)) == Success)
{
    printf("Success.\n");
    successFlag = TRUE;
}
else
{
    perror("pthread_join() reported failure");
}
} while(FALSE);

/* disable the SSL session */
if (my_session_handle != NULL)
    gsk_secure_soc_close(&my_session_handle);

/* disable the SSL environment */
if (my_env_handle != NULL)
    gsk_environment_close(&my_env_handle);

/* close the listening socket */
if (lfd > -1)
    close(lfd);
/* close the accepted socket */
if (sd > -1)
    close(sd);

/* destroy the completion port */
if (ioCompPort > -1)
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);

if (successFlag)
    exit(0);
else
    exit(-1);
}
/*****/
/* Function Name: workerThread */
/* */
/* Descriptive Name: Process client connection. */
/* */
/* Note: To make the sample more straight forward the main routine */
/* handles all of the clean up although this function can */
/* be made responsible for the clientfd and session_handle. */
/*****/
void *workerThread(void *arg)
{
    struct timeval waitTime;
    int ioCompPort = -1, clientfd = -1;
    Qso_OverlappedIO_t ioStruct;
    int rc, tID;
    int amtWritten;
    gsk_handle client_session_handle = NULL;
    pthread_t thr;
    pthread_id_np_t t_id;
    t_id = pthread_getthreadid_np();
    tID = t_id.intId.lo;
    /*****/
    /* I/O completion port is passed to this */
    /* routine. */
    /*****/
    ioCompPort = *(int *)arg;
    /*****/

```

```

/* Wait on the supplied I/O completion port */
/* for a client request. */
/*****/
waitTime.tv_sec = 500;
waitTime.tv_usec = 0;
rc = QsoWaitForIOCompletion(ioCompPort, &ioStruct, &waitTime);
if ((rc == 1) &&
    (ioStruct.returnValue == GSK_OK) &&
    (ioStruct.operationCompleted == GSKSECURESOCSTARTRECV))
/*****/
/* Client request has been received. */
/*****/
;
else
{
    perror("QsoWaitForIOCompletion()/gsk_secure_soc_startRecv() failed");
    printf("ioStruct.returnValue = %d.\n", ioStruct.returnValue);
    return __VOID(Failure);
}

/* write results to screen */
printf("gsk_secure_soc_startRecv() received %d bytes, here they are:\n",
    ioStruct.secureDataTransferSize);
printf("%s\n", ioStruct.buffer);

/*****/
/* Obtain the session handle associated */
/* with the client connection. */
/*****/
client_session_handle = ioStruct.descriptorHandle;

/* get the socket associated with the secure session */
rc=errno=0;
rc = gsk_attribute_get_numeric_value(client_session_handle,
    GSK_FD,
    &clientfd);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_get_numeric_value() rc = %d & errno = %d.\n",
        rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    return __VOID(Failure);
}

/* send the message to the client using the secure session */
amtWritten = 0;
rc = gsk_secure_soc_write(client_session_handle,
    ioStruct.buffer,
    ioStruct.secureDataTransferSize,
    &amtWritten);
if (amtWritten != ioStruct.secureDataTransferSize)
{
    if (rc != GSK_OK)
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() rc = %d and errno = %d.\n",
            rc,errno);
        printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
        return __VOID(Failure);
    }
    else
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() did not write all data.\n");
        return __VOID(Failure);
    }
}

/* write results to screen */

```

```

    printf("gsk_secure_soc_write() wrote %d bytes...\n", amtWritten);
    printf("%s\n",ioStruct.buffer);

    return __VOID(Success);
} /* end workerThread */

```

#### 関連概念:

51 ページの『Global Security Kit (GSKit) API』

Global Security Kit (GSKit) は、アプリケーションの SSL 対応を可能にする一連のプログラマブル・インターフェースです。

#### 関連資料:

153 ページの『例: Global Security Kit API によるセキュア・クライアントの確立』

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してクライアントを確立する方法を示します。

『例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー』

gsk\_secure\_soc\_startInit() API を使用すると、要求を非同期で処理できるセキュア・サーバー・アプリケーションを作成できます。

#### 関連情報:

QsoCreateIOCompletionPort()--Create I/O Completion Port API

pthread\_create

QsoWaitForIOCompletion()--Wait for I/O Operation API

QsoDestroyIOCompletionPort()--Destroy I/O Completion Port API

bind()--Set Local Address for Socket API

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

gsk\_environment\_open()--Get a handle for an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_buffer()--Set character information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_enum()--Set enumerated information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_environment\_init()--Initialize an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_open()--Get a handle for a secure session API

gsk\_attribute\_set\_numeric\_value()--Set numeric information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_init()--Negotiate a secure session API

gsk\_secure\_soc\_startRecv()--Start asynchronous receive operation on a secure session API

pthread\_join

gsk\_secure\_soc\_close()--Close a secure session API

gsk\_environment\_close()--Close an SSL environment API

gsk\_attribute\_get\_numeric\_value()--Get numeric information about a secure session or an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_write()--Send data on a secure session API

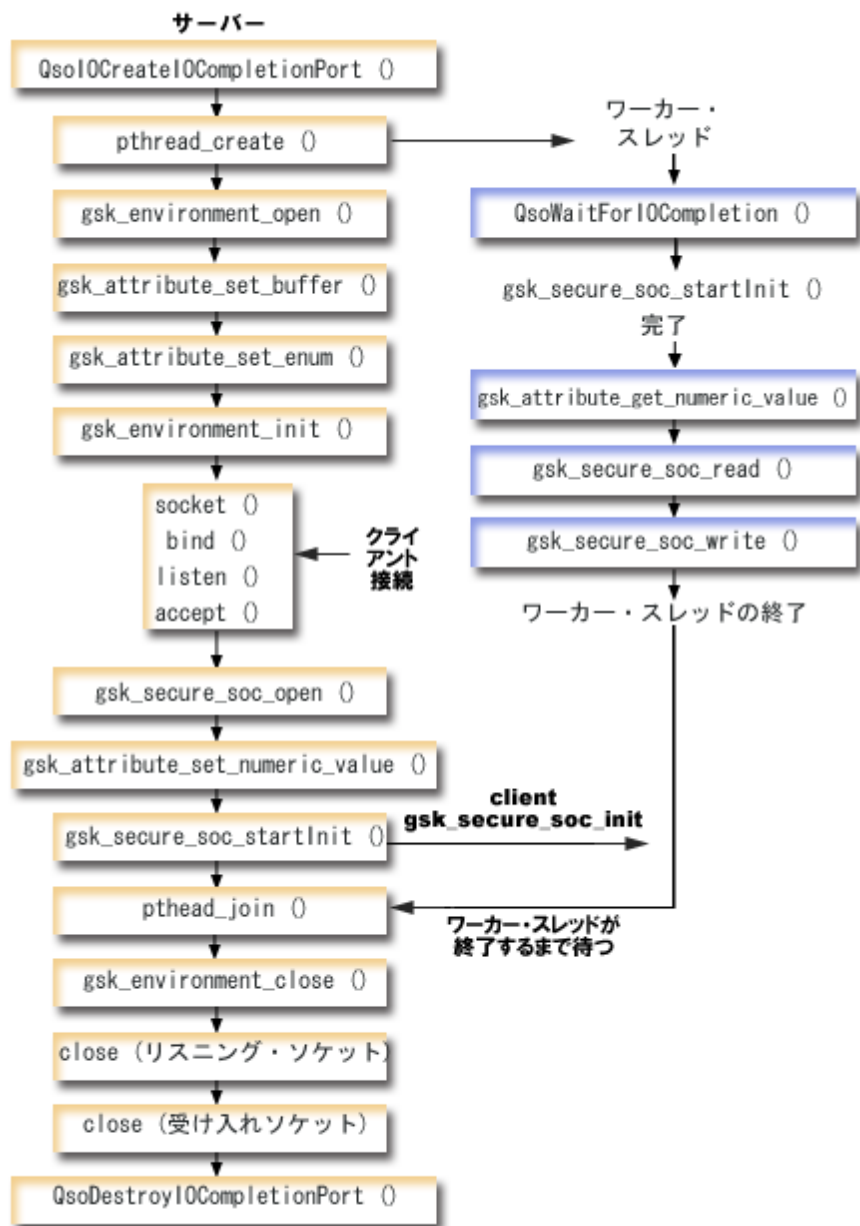
#### 例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー

gsk\_secure\_soc\_startInit() API を使用すると、要求を非同期で処理できるセキュア・サーバー・アプリケーションを作成できます。



以下の例では、この API の使用方法を示します。この例は、非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバーの例に似ていますが、この API を使用してセキュア・セッションを開始します。

以下の図は、セキュア・サーバーで非同期ハンドシェイクをネゴシエーションするのに使用される API 呼び出しを示します。



この図のクライアントの部分を表示するには、『GSKit クライアント』を参照してください。

### ソケットのイベントのフロー: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー

このフローは、以下のアプリケーション例でのソケット呼び出しを示しています。

1. QsoCreateIOCompletionPort() API が、入出力完了ポートを作成します。

2. `pthread_create()` API が、すべてのクライアント要求を処理するためのワーカー・スレッドを作成します。ワーカー・スレッドは、ここで作成した入出力完了ポートにクライアント要求が到着するまで待機します。
3. SSL 環境へのハンドルを入手するための `gsk_environment_open()` への呼び出し。
4. SSL 環境の属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、`GSK_OS400_APPLICATION_ID` 値または `GSK_KEYRING_FILE` 値を設定するための、`gsk_attribute_set_buffer()` への呼び出し。どちらか一方の値のみを設定します。  
`GSK_OS400_APPLICATION_ID` を使用することを推奨します。 `gsk_attribute_set_enum()` を使用して、アプリケーション (クライアントまたはサーバー) のタイプ (`GSK_SESSION_TYPE`) も必ず設定してください。
5. `gsk_environment_init()` への呼び出し。この呼び出しは、SSL を処理するためのこの環境を初期設定し、この環境を使用して実行されるすべての SSL セッション用の SSL セキュリティー情報を設定します。
6. `socket` API がソケット記述子を作成します。そしてサーバーは、着信接続要求を受け入れることができるよう、ソケット呼び出しの標準セット (`bind()`、`listen()`、および `accept()`) を発行します。
7. `gsk_secure_soc_open()` API が、セキュア・セッション用のストレージを入手し、属性のデフォルト値を設定し、保管してセキュア・セッションに関連した API 呼び出しで使用する必要のあるハンドルを戻します。
8. セキュア・セッションの属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、特定のソケットをこのセキュア・セッションに関連付けるための `gsk_attribute_set_numeric_value()` への呼び出し。
9. `gsk_secure_soc_startInit()` API が、SSL 環境およびセキュア・セッションに設定された属性を使用して、セキュア・セッションのネゴシエーションを非同期に開始します。ここで制御がプログラムに戻ります。ハンドシェイク処理が完了すると、完了ポートに結果が通知されます。スレッドはさらに別の処理へと進んでいくことができますが、単純化するため、ワーカー・スレッドが完了するまでここで待機します。

注: 通常は、サーバー・プログラムが SSL ハンドシェイクに必要な証明書を提示しないと、通信は成功しません。またサーバーは、サーバー証明書に関連した秘密鍵と、証明書が保管されているキー・データベース・ファイルへアクセスできなければなりません。場合によっては、SSL ハンドシェイク処理中にクライアントも証明書を提示しなければならないこともあります。そうなるのは、クライアントが接続しているサーバーで、クライアント認証が使用可能にされている場合です。

`gsk_attribute_set_buffer(GSK_OS400_APPLICATION_ID)` または `gsk_attribute_set_buffer(GSK_KEYRING_FILE)` API 呼び出しは、ハンドシェイク中に使用される証明書および秘密鍵の入手先のキー・データベース・ファイルを (それぞれ異なる方法で) 識別します。

10. `pthread_join` が、サーバーとワーカー・プログラムを同期化します。この API はスレッドが終了するまで待機してから、スレッドを切り離し、スレッドの終了状況をサーバーに戻します。
11. `gsk_secure_soc_close()` API が、セキュア・セッションを終了します。
12. `gsk_environment_close()` API が、SSL 環境をクローズします。
13. `close()` API が、`listen` ソケットを終了します。
14. `close()` API が、受け入れた (クライアント接続) ソケットを終了します。
15. `QsoDestroyIOCompletionPort()` API が、完了ポートを破棄します。

## ソケットのイベントのフロー: セキュア非同期要求を処理するワーカー・スレッド

1. サーバー・アプリケーションがワーカー・スレッドを作成した後、サーバーが処理対象の着信クライアント要求を送ってくるのを待ちます。 `QsoWaitForIOCompletionPort()` API は、提供された入出力完了ポート (サーバーによって指定済み) を待機します。この呼び出しは、`gsk_secure_soc_startInit()` 呼び出しが完了するまで待機します。
2. クライアント要求を受信すると、直ちに `gsk_attribute_get_numeric_value()` API が、セキュア・セッションに関連するソケット記述子を取得します。
3. `gsk_secure_soc_read()` API が、セキュア・セッションを使用してメッセージをクライアントから受信します。
4. `gsk_secure_soc_write()` API が、セキュア・セッションを使用してメッセージをクライアントに送信します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/* GSK Asynchronous Server Program using Application Id*/
/* and gsk_secure_soc_startInit() */

/* Assumes that application id is already registered */
/* and a certificate has been associated with the */
/* application id. */
/* No parameters, some comments and many hardcoded */
/* values to keep it short and simple */

/* use following command to create bound program: */
/* CRTBNDC PGM(MYLIB/GSKSERVSI) */
/* SRCFILE(MYLIB/CSRC) */
/* SRCMBR(GSKSERVSI) */

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <gskssl.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <errno.h>
#define _MULTI_THREADED
#include "pthread.h"
#include "qsoasync.h"
#define Failure 0
#define Success 1
#define TRUE 1
#define FALSE 0

void *workerThread(void *arg);
/*****
/* Descriptive Name: Master thread will establish a client */
/* connection and hand processing responsibility */
/* to a worker thread. */
/* Note: Due to the thread attribute of this program, spawn() must */
/* be used to invoke. */
*****/
int main(void)
{
    gsk_handle my_env_handle=NULL; /* secure environment handle */
    gsk_handle my_session_handle=NULL; /* secure session handle */

    struct sockaddr_in6 address;
    int buf_len, on = 1, rc = 0;
    int sd = -1, lsd = -1, al, ioCompPort = -1;
```

```

int successFlag = FALSE;
pthread_t thr;
void *status;
Qso_OverlappedIO_t ioStruct;

/*****
/* Issue all of the command in a do/while */
/* loop so that clean up can happen at end */
*****/

do
{
/*****
/* Create an I/O completion port for this */
/* process. */
*****/
if ((ioCompPort = QsoCreateIOCompletionPort()) < 0)
{
perror("QsoCreateIOCompletionPort() failed");
break;
}
/*****
/* Create a worker thread */
/* to process all client requests. The */
/* worker thread will wait for client */
/* requests to arrive on the I/O completion */
/* port just created. */
*****/
rc = pthread_create(&thr, NULL, workerThread, &ioCompPort);
if (rc < 0)
{
perror("pthread_create() failed");
break;
}

/* open a gsk environment */
rc = errno = 0;
printf("gsk_environment_open()\n");
rc = gsk_environment_open(&my_env_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
printf("gsk_environment_open() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
rc,errno);
printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
break;
}

/* set the Application ID to use */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
GSK_OS400_APPLICATION_ID,
"MY_SERVER_APP",
13);

if (rc != GSK_OK)
{
printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
rc,errno);
printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
break;
}

/* set this side as the server */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
GSK_SESSION_TYPE,
GSK_SERVER_SESSION);

if (rc != GSK_OK)

```

```

{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* by default TLSV10, TLSV11, and TLSV12 are enabled */
/* We will disable SSL_V3 for this example.          */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                            GSK_PROTOCOL_SSLV3,
                            GSK_PROTOCOL_SSLV3_OFF);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* We will disable TLS_V10 for this example.          */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                            GSK_PROTOCOL_TLSV10,
                            GSK_FALSE);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* set the cipher suite to use. By default our default list */
/* of ciphers is enabled. For this example we will just use one */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
                              GSK_TLSV12_CIPHER_SPECS_EX,
                              "TLS_RSA_WITH_AES_128_CBC_SHA",
                              28);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* Initialize the secure environment */
rc = errno = 0;
printf("gsk_environment_init()\n");
rc = gsk_environment_init(my_env_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_environment_init() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* initialize a socket to be used for listening */
printf("socket()\n");
lfd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (lfd < 0)
{
    perror("socket() failed");
}

```

```

    break;
}

/* set socket so can be reused immediately */
rc = setsockopt(lsd, SOL_SOCKET,
                SO_REUSEADDR,
                (char *)&on,
                sizeof(on));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    break;
}

/* bind to the local server address */
memset((char *) &address, 0, sizeof(address));
address.sin6_family = AF_INET6;
address.sin6_port = 13333;
memcpy(&address.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
printf("bind()\n");
rc = bind(lsd, (struct sockaddr *) &address, sizeof(address));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    break;
}

/* enable the socket for incoming client connections */
printf("listen()\n");
listen(lsd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    break;
}

/* accept an incoming client connection */
al = sizeof(address);
printf("accept()\n");
sd = accept(lsd, (struct sockaddr *) &address, &al);
if (sd < 0)
{
    perror("accept() failed");
    break;
}

/* open a secure session */
rc = errno = 0;
printf("gsk_secure_soc_open()\n");
rc = gsk_secure_soc_open(my_env_handle, &my_session_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_open() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
           rc, errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}
/* associate our socket with the secure session */
rc=errno=0;
rc = gsk_attribute_set_numeric_value(my_session_handle,
                                     GSK_FD,
                                     sd);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_numeric_value() failed with rc = %d ", rc);
    printf("and errno = %d.\n", errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
}

```

```

    break;
}

/*****
/* Issue gsk_secure_soc_startInit() to
/* process SSL Handshake flow asynchronously */
*****/
/*****
/* initialize Qso_OverlappedIO_t structure -
/* reserved fields must be hex 00's.
*****/
memset(&ioStruct, '\0', sizeof(ioStruct));

/*****
/* Store the session handle in the
/* Qso_OverlappedIO_t descriptorHandle field.*/
/* This area is used to house information
/* defining the state of the client
/* connection. Field descriptorHandle is
/* defined as a (void *) to allow the server
/* to address more extensive client
/* connection state if needed.
*****/
ioStruct.descriptorHandle = my_session_handle;

/* initiate the SSL handshake */
rc = errno = 0;
printf("gsk_secure_soc_startInit()\n");
rc = gsk_secure_soc_startInit(my_session_handle, ioCompPort, &ioStruct);
if (rc != GSK_OS400_ASYNCHRONOUS_SOC_INIT)
{
    printf("gsk_secure_soc_startInit() rc = %d and errno = %d.\n",rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}
else
    printf("gsk_secure_soc_startInit got GSK_OS400_ASYNCHRONOUS_SOC_INIT\n");

/*****
/* This is where the server can loop back
/* to accept a new connection.
*****/

/*****
/* Wait for worker thread to finish
/* processing client connection.
*****/
rc = pthread_join(thr, &status);

/* check status of the worker */
if ( rc == 0 && (rc = __INT(status)) == Success)
{
    printf("Success.\n");
    successFlag = TRUE;
}
else
{
    perror("pthread_join() reported failure");
}
} while(FALSE);

/* disable the SSL session */
if (my_session_handle != NULL)
    gsk_secure_soc_close(&my_session_handle);

/* disable the SSL environment */

```



```

if (my_env_handle != NULL)
    gsk_environment_close(&my_env_handle);

/* close the listening socket */
if (lfd > -1)
    close(lfd);
/* close the accepted socket */
if (sd > -1)
    close(sd);

/* destroy the completion port */
if (ioCompPort > -1)
    QsoDestroyIOCompletionPort(ioCompPort);

if (successFlag)
    exit(0);

exit(-1);
}

/*****
/* Function Name: workerThread */
/* */
/* Descriptive Name: Process client connection. */
/* */
/* Note: To make the sample more straight forward the main routine */
/* handles all of the clean up although this function can */
/* be made responsible for the clientfd and session_handle. */
*****/
void *workerThread(void *arg)
{
    struct timeval waitTime;
    int ioCompPort, clientfd;
    Qso_OverlappedIO_t ioStruct;
    int rc, tID;
    int amtWritten, amtRead;
    char buff[1024];
    gsk_handle client_session_handle;
    pthread_t thr;
    pthread_id_np_t t_id;
    t_id = pthread_getthreadid_np();
    tID = t_id.intId.lo;
    /*****/
    /* I/O completion port is passed to this */
    /* routine. */
    /*****/
    ioCompPort = *(int *)arg;
    /*****/
    /* Wait on the supplied I/O completion port */
    /* for the SSL handshake to complete. */
    /*****/
    waitTime.tv_sec = 500;
    waitTime.tv_usec = 0;

    sleep(4);
    printf("QsoWaitForIOCompletion()\n");
    rc = QsoWaitForIOCompletion(ioCompPort, &ioStruct, &waitTime);
    if ((rc == 1) &&
        (ioStruct.returnValue == GSK_OK) &&
        (ioStruct.operationCompleted == GSKSECURESOCSTARTINIT))
        /*****/
        /* SSL Handshake has completed. */
        /*****/
        ;
    else
        {

```

```

printf("QsoWaitForIOCompletion()/gsk_secure_soc_startInit() failed.\n");
printf("rc == %d, returnValue - %d, operationCompleted = %d\n",
      rc, ioStruct.returnValue, ioStruct.operationCompleted);
perror("QsoWaitForIOCompletion()/gsk_secure_soc_startInit() failed");
return __VOID(Failure);
}

/*****
/* Obtain the session handle associated
/* with the client connection.
*****/
client_session_handle = ioStruct.descriptorHandle;

/* get the socket associated with the secure session */
rc=errno=0;
printf("gsk_attribute_get_numeric_value()\n");
rc = gsk_attribute_get_numeric_value(client_session_handle,
                                     GSK_FD,
                                     &clientfd);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_get_numeric_value() rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    return __VOID(Failure);
}
/* memset buffer to hex zeros */
memset((char *) buff, 0, sizeof(buff));
amtRead = 0;
/* receive a message from the client using the secure session */
printf("gsk_secure_soc_read()\n");
rc = gsk_secure_soc_read(client_session_handle,
                          buff,
                          sizeof(buff),
                          &amtRead);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_read() rc = %d and errno = %d.\n",rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    return;
}

/* write results to screen */
printf("gsk_secure_soc_read() received %d bytes, here they are ...\n",
      amtRead);
printf("%s\n",buff);

/* send the message to the client using the secure session */
amtWritten = 0;
printf("gsk_secure_soc_write()\n");
rc = gsk_secure_soc_write(client_session_handle,
                          buff,
                          amtRead,
                          &amtWritten);

if (amtWritten != amtRead)
{
    if (rc != GSK_OK)
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() rc = %d and errno = %d.\n",rc,errno);
        printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
        return __VOID(Failure);
    }
    else
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() did not write all data.\n");
    }
}

```

```

        return __VOID(Failure);
    }
}
/* write results to screen */
printf("gsk_secure_soc_write() wrote %d bytes...\n", amtWritten);
printf("%s\n",buff);

return __VOID(Success);
}
/* end workerThread */

```

#### 関連概念:

51 ページの『Global Security Kit (GSKit) API』

Global Security Kit (GSKit) は、アプリケーションの SSL 対応を可能にする一連のプログラマブル・インターフェースです。

#### 関連資料:

153 ページの『例: Global Security Kit API によるセキュア・クライアントの確立』

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してクライアントを確立する方法を示します。

132 ページの『例: 非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバー』

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してセキュア・サーバーを確立する方法を示します。

#### 関連情報:

QsoCreateIOCompletionPort()--Create I/O Completion Port API

pthread\_create

QsoWaitForIOCompletion()--Wait for I/O Operation API

QsoDestroyIOCompletionPort()--Destroy I/O Completion Port API

bind()--Set Local Address for Socket API

socket()--Create Socket API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

gsk\_environment\_open()--Get a handle for an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_buffer()--Set character information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_enum()--Set enumerated information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_environment\_init()--Initialize an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_open()--Get a handle for a secure session API

gsk\_attribute\_set\_numeric\_value()--Set numeric information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_init()--Negotiate a secure session API

pthread\_join

gsk\_secure\_soc\_close()--Close a secure session API

gsk\_environment\_close()--Close an SSL environment API

gsk\_attribute\_get\_numeric\_value()--Get numeric information about a secure session or an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_write()--Send data on a secure session API

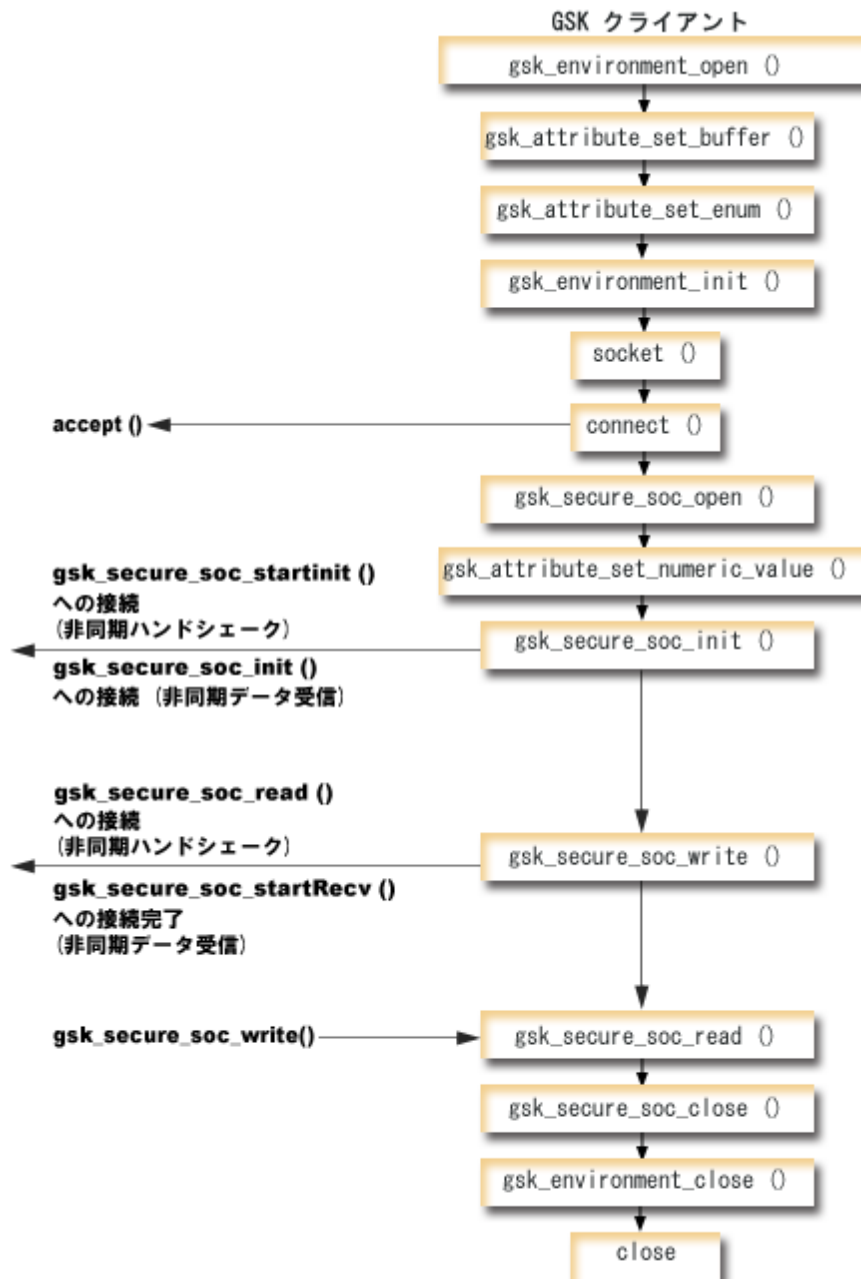
gsk\_secure\_soc\_startInit()--Start asynchronous operation to negotiate a secure session API

gsk\_secure\_soc\_read()--Receive data on a secure session API

## 例: Global Security Kit API によるセキュア・クライアントの確立

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してクライアントを確立する方法を示します。

以下の図は、GSKit API を使用するセキュア・クライアントの API 呼び出しを示しています。



## ソケットのイベントのフロー: GSKit クライアント

このフローは、以下のサンプル・アプリケーションでのソケット呼び出しを示しています。このクライアントの例を、GSKit サーバーの例、および『例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー』と一緒に使用してください。

1. `gsk_environment_open()` API が、SSL 環境へのハンドルを入手します。
2. SSL 環境の属性を設定するための `gsk_attribute_set_xxxxx()` への 1 回または複数回の呼び出し。少なくとも、`GSK_OS400_APPLICATION_ID` 値または `GSK_KEYRING_FILE` 値を設定するための、`gsk_attribute_set_buffer()` への呼び出し。どちらか一方の値のみを設定します。  
`GSK_OS400_APPLICATION_ID` を使用することを推奨します。 `gsk_attribute_set_enum()` を使用して、アプリケーション (クライアントまたはサーバー) のタイプ (`GSK_SESSION_TYPE`) も必ず設定してください。
3. `gsk_environment_init()` への呼び出し。この呼び出しは、SSL を処理するためのこの環境を初期設定し、この環境を使用して実行されるすべての SSL セッション用の SSL セキュリティー情報を設定します。
4. `socket()` API がソケット記述子を作成します。その後、クライアントは、サーバー・アプリケーションに接続するために、`connect()` API を発行します。
5. `gsk_secure_soc_open()` API が、セキュア・セッション用のストレージを入手し、属性のデフォルト値を設定し、保管してセキュア・セッションに関連した API 呼び出しで使用する必要のあるハンドルを戻します。
6. `gsk_attribute_set_numeric_value()` API が、特定のソケットとこのセキュア・セッションを関連付けます。
7. `gsk_secure_soc_init()` API が、SSL 環境およびセキュア・セッションに設定された属性を使用して、セキュア・セッションのネゴシエーションを非同期に開始します。
8. `gsk_secure_soc_write()` API が、セキュア・セッションのデータをワーカー・スレッドに書き込みます。

注: GSKit サーバーの例の場合、この API は、`gsk_secure_soc_startRecv()` API を完了したワーカー・スレッドに対してデータを書き込みます。非同期の例の場合は、完了した `gsk_secure_soc_startInit()` に対して書き込みます。

9. `gsk_secure_soc_read()` API が、セキュア・セッションを使用してメッセージをワーカー・スレッドから受信します。
10. `gsk_secure_soc_close()` API が、セキュア・セッションを終了します。
11. `gsk_environment_close()` API が、SSL 環境をクローズします。
12. `close()` API が、接続を終了します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/* GSK Client Program using Application Id          */
/* This program assumes that the application id is  */
/* already registered and a certificate has been    */
/* associated with the application id              */
/* No parameters, some comments and many hardcoded */
/* values to keep it short and simple             */
/* use following command to create bound program:  */
/* CRTBNDC PGM(MYLIB/GSKCLIENT)                   */
/*          SRCFILE(MYLIB/CSRC)                    */
/*          SRCMBR(GSKCLIENT)                      */

#include <stdio.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <gskssl.h>

```

```

#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <errno.h>
#define TRUE 1
#define FALSE 0

void main(void)
{
    gsk_handle my_env_handle=NULL;    /* secure environment handle */
    gsk_handle my_session_handle=NULL; /* secure session handle */

    struct sockaddr_in6 address;
    int buf_len, rc = 0, sd = -1;
    int amtWritten, amtRead;
    char buff1[1024];
    char buff2[1024];

    /* hardcoded IP address (change to make address where server program runs) */
    char addr[40] = "FE80::1";

    /******
    /* Issue all of the command in a do/while    */
    /* loop so that cleanup can happen at end    */
    /******
    do
    {
        /* open a gsk environment */
        rc = errno = 0;
        rc = gsk_environment_open(&my_env_handle);
        if (rc != GSK_OK)
        {
            printf("gsk_environment_open() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
                rc,errno);
            printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
            break;
        }

        /* set the Application ID to use */
        rc = errno = 0;
        rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
                                     GSK_OS400_APPLICATION_ID,
                                     "MY_CLIENT_APP",
                                     13);
    if (rc != GSK_OK)
        {
            printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
                rc,errno);
            printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
            break;
        }

        /* set this side as the client (this is the default */
        rc = errno = 0;
        rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                                    GSK_SESSION_TYPE,
                                    GSK_CLIENT_SESSION);

        if (rc != GSK_OK)
        {
            printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
                rc,errno);
            printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
            break;
        }

        /* by default TLSV10, TLSV11, and TLSV12 are enabled */
        /* We will disable SSL_V3 for this example.          */
        rc = errno = 0;

```

```

rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                           GSK_PROTOCOL_SSLV3,
                           GSK_PROTOCOL_SSLV3_OFF);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* We will disable TLS_V10 for this example.          */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_enum(my_env_handle,
                           GSK_PROTOCOL_TLSV10,
                           GSK_FALSE);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_enum() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* set the cipher suite to use. By default our default list
/* of ciphers is enabled. For this example we will just use one */
rc = errno = 0;
rc = gsk_attribute_set_buffer(my_env_handle,
                             GSK_TLSV12_CIPHER_SPECS_EX,
                             "TLS_RSA_WITH_AES_128_CBC_SHA",
                             28);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_buffer() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* Initialize the secure environment */
rc = errno = 0;
rc = gsk_environment_init(my_env_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_environment_init() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
          rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* initialize a socket to be used for listening */
sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (sd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    break;
}

/* connect to the server using a set port number */
memset((char *) &address, 0, sizeof(address));
address.sin6_family = AF_INET6;
address.sin6_port = 13333;
rc = inet_pton(AF_INET6, addr, &address.sin6_addr.s6_addr);
rc = connect(sd, (struct sockaddr *) &address, sizeof(address));
if (rc < 0)
{
    perror("connect() failed");
}

```



```

    break;
}

/* open a secure session */
rc = errno = 0;
rc = gsk_secure_soc_open(my_env_handle, &my_session_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_open() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
           rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* associate our socket with the secure session */
rc=errno=0;
rc = gsk_attribute_set_numeric_value(my_session_handle,
                                     GSK_FD,
                                     sd);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_attribute_set_numeric_value() failed with rc = %d ", rc);
    printf("and errno = %d.\n", errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* initiate the SSL handshake */
rc = errno = 0;
rc = gsk_secure_soc_init(my_session_handle);
if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_init() failed with rc = %d and errno = %d.\n",
           rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* memset buffer to hex zeros */
memset((char *) buff1, 0, sizeof(buff1));

/* send a message to the server using the secure session */
strcpy(buff1,"Test of gsk_secure_soc_write \n\n");

/* send the message to the client using the secure session */
buf_len = strlen(buff1);
amtWritten = 0;
rc = gsk_secure_soc_write(my_session_handle, buff1, buf_len, &amtWritten);
if (amtWritten != buf_len)
{
    if (rc != GSK_OK)
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() rc = %d and errno = %d.\n",rc,errno);
        printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
        break;
    }
    else
    {
        printf("gsk_secure_soc_write() did not write all data.\n");
        break;
    }
}

/* write results to screen */
printf("gsk_secure_soc_write() wrote %d bytes...\n", amtWritten);
printf("%s\n",buff1);

```

```

/* memset buffer to hex zeros */
memset((char *) buff2, 0x00, sizeof(buff2));

/* receive a message from the client using the secure session */
amtRead = 0;
rc = gsk_secure_soc_read(my_session_handle, buff2, sizeof(buff2), &amtRead);

if (rc != GSK_OK)
{
    printf("gsk_secure_soc_read() rc = %d and errno = %d.\n",rc,errno);
    printf("rc of %d means %s\n", rc, gsk_strerror(rc));
    break;
}

/* write results to screen */
printf("gsk_secure_soc_read() received %d bytes, here they are ...\n",
      amtRead);
printf("%s\n",buff2);

} while(FALSE);

/* disable SSL support for the socket */
if (my_session_handle != NULL)
    gsk_secure_soc_close(&my_session_handle);

/* disable the SSL environment */
if (my_env_handle != NULL)
    gsk_environment_close(&my_env_handle);

/* close the connection */
if (sd > -1)
    close(sd);

return;
}

```

#### 関連概念:

51 ページの『Global Security Kit (GSKit) API』

Global Security Kit (GSKit) は、アプリケーションの SSL 対応を可能にする一連のプログラマブル・インターフェースです。

#### 関連資料:

132 ページの『例: 非同期データ受信を使用する GSKit セキュア・サーバー』

この例では、Global Security Kit (GSKit) API を使用してセキュア・サーバーを確立する方法を示します。

142 ページの『例: 非同期ハンドシェイクを使用する GSKit セキュア・サーバー』

gsk\_secure\_soc\_startInit() API を使用すると、要求を非同期で処理できるセキュア・サーバー・アプリケーションを作成できます。

#### 関連情報:

socket()--Create Socket API

close()--Close File or Socket Descriptor API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

gsk\_environment\_open()--Get a handle for an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_buffer()--Set character information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_attribute\_set\_enum()--Set enumerated information for a secure session or an SSL environment API

gsk\_environment\_init()--Initialize an SSL environment API

gsk\_secure\_soc\_open()--Get a handle for a secure session API  
gsk\_attribute\_set\_numeric\_value()--Set numeric information for a secure session or an SSL environment API  
gsk\_secure\_soc\_init()--Negotiate a secure session API  
gsk\_secure\_soc\_close()--Close a secure session API  
gsk\_environment\_close()--Close an SSL environment API  
gsk\_secure\_soc\_write()--Send data on a secure session API  
gsk\_secure\_soc\_startInit()--Start asynchronous operation to negotiate a secure session API  
gsk\_secure\_soc\_startRecv()--Start asynchronous receive operation on a secure session API  
gsk\_secure\_soc\_read()--Receive data on a secure session API

## 例: gethostbyaddr\_r() を使用したスレッド・セーフ・ネットワーク・ルーチン

このプログラム例は、gethostbyaddr\_r() API を使用しています。名前の末尾に \_r が付いている他のすべてのルーチンも類似したセマンティクスを持ち、スレッド・セーフです。

このプログラム例では、IP アドレスをドット 10 進表記で表し、ホスト名を印刷します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Header files */
*****/
#include </netdb.h>
#include <sys/param.h>
#include <netinet/in.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <sys/socket.h>
#define HEX00 '\x00'
#define NUPARMS 2
/*****
/* Pass one parameter that is the IP address in      */
/* dotted decimal notation. The host name will be    */
/* displayed if found; otherwise, a message states   */
/* host not found.                                   */
*****/
int main(int argc, char *argv[])
{
    int rc;
    struct in_addr internet_address;
    struct hostent hst_ent;
    struct hostent_data hst_ent_data;
    char dotted_decimal_address [16];
    char host_name[MAXHOSTNAMELEN];

    /*****
    /* Verify correct number of arguments have been passed */
    *****/
    if (argc != NUPARMS)
    {
        printf("Wrong number of parms passed\n");
        exit(-1);
    }

    /*****
    /* Obtain addressability to parameters passed */
    *****/

```

```

strcpy(dotted_decimal_address, argv[1]);

/*****
/* Initialize the structure-field
/* hostent_data.host_control_blk with hexadecimal zeros
/* before its initial use. If you require compatibility
/* with other platforms, then you must initialize the
/* entire hostent_data structure with hexadecimal zeros.
*****/
/* Initialize to hex 00 hostent_data structure
*****/
memset(&hst_ent_data,HEX00,sizeof(struct hostent_data));

/*****
/* Translate an IP address from dotted decimal
/* notation to 32-bit IP address format.
*****/
internet_address.s_addr=inet_addr(dotted_decimal_address);

/*****
/* Obtain host name
*****/
/*****
/* NOTE: The gethostbyaddr_r() returns an integer.
/* The following are possible values:
/* -1 (unsuccessful call)
/* 0 (successful call)
*****/
rc=gethostbyaddr_r((char *) &internet_address,
                  sizeof(struct in_addr), AF_INET,
                  &hst_ent, &hst_ent_data);

if (rc== -1)
{
    printf("Host name not found\n");
    exit(-1);
}
else
{
    /*****
    /* Copy the host name to an output buffer
    *****/
    (void) memcpy((void *) host_name,
    /*****
    /* You must address all the results through the
    /* hostent structure hst_ent.
    /* NOTE: Hostent_data structure hst_ent_data is just
    /* a data repository that is used to support the
    /* hostent structure. Applications should consider
    /* hostent_data a storage area to put host level data
    /* that the application does not need to access.
    *****/
    (void *) hst_ent.h_name,
    MAXHOSTNAMELEN);
    /*****
    /* Print the host name
    *****/
    printf("The host name is %s\n", host_name);

}
exit(0);
}

```

関連概念:

62 ページの『スレッド・セーフティ』

同一プロセス内の複数のスレッドで同時に開始できれば、その関数はスレッド・セーフであると見なされます。関数がスレッド・セーフであるのは、その関数が呼び出すすべての関数もスレッド・セーフである場合のみです。ソケット API は、システム関数とネットワーク関数 (両方ともスレッド・セーフ) で構成されています。

**関連資料:**

69 ページの『ソケット・ネットワーク関数』

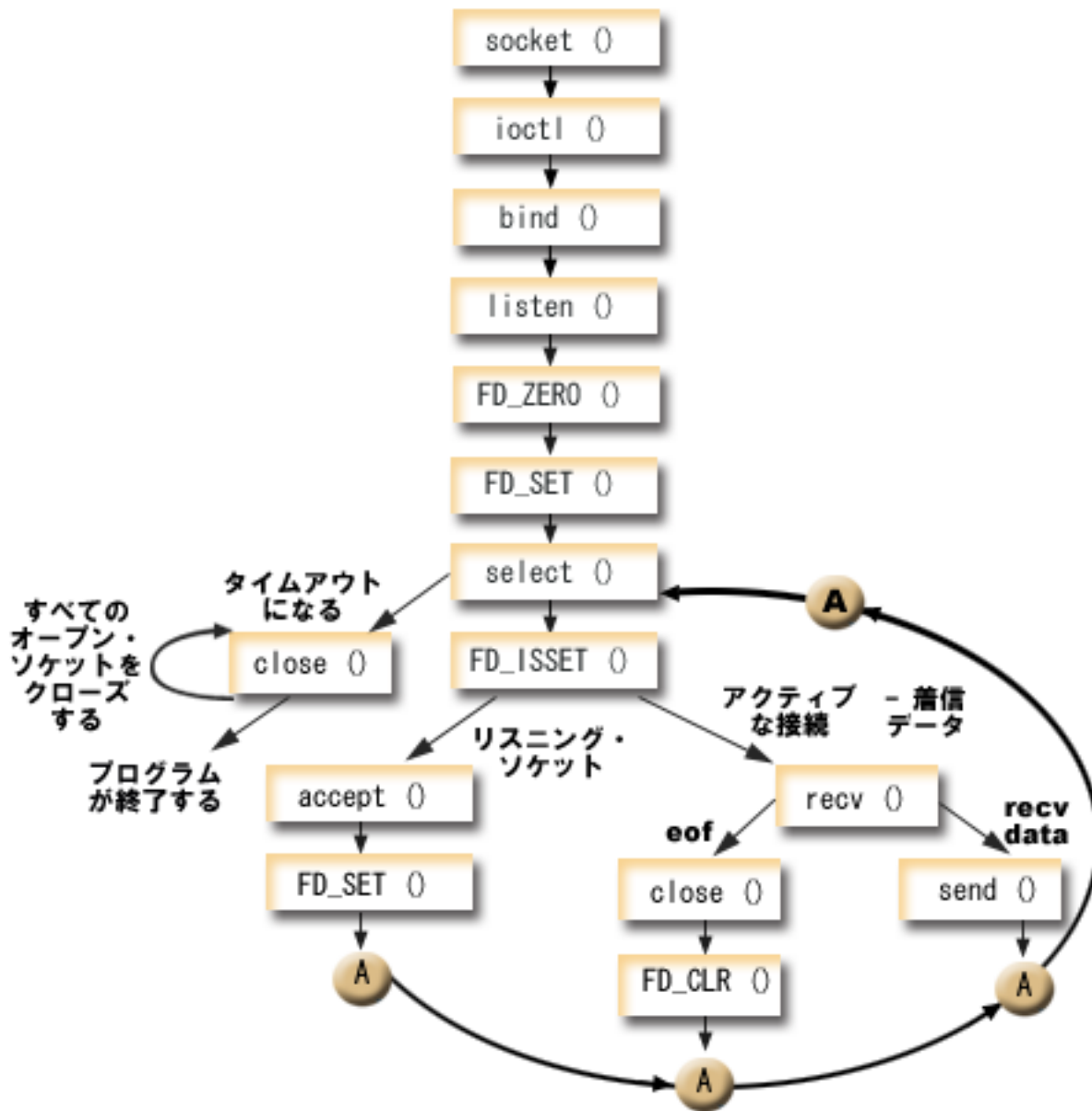
ソケット・ネットワーク関数を使用して、アプリケーション・プログラムはホスト、プロトコル、サービス、およびネットワーク・ファイルから情報を獲得することができます。

**関連情報:**

gethostbyaddr\_r()--Get Host Information for IP Address API

## **例: 非ブロッキング入出力および select()**

このサンプル・プログラムは、非ブロッキングと select() API を使用するサーバー・アプリケーションを示しています。



## ソケットのイベントのフロー: 非ブロッキング I/O および `select()` を使用するサーバー

この例で使用される呼び出しは、以下のとおりです。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために INET (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと TCP トラnsポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。
2. `ioctl()` API により、必要な待ち時間が満了する前にサーバーを再始動した場合に、ローカル・アドレスを再利用できるようになります。この例では、ソケットを非ブロッキングに設定します。また着信接続のすべてのソケットは `listen` ソケットからの状態を継承するので、非ブロッキングになります。
3. ソケット記述子が作成された後、`bind()` が、ソケットの固有名を取得します。
4. `listen()` により、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。

5. サーバーは、着信接続要求を受け入れるために `accept()` API を使用します。 `accept()` API 呼び出しは、着信接続を待機して、無期限にブロックします。
6. `select()` API により、プロセスがイベントの発生を待機して、イベントが発生するとウェイクアップするようになります。この例の場合、`select()` API は、処理の準備が整ったソケット記述子を表す数値を返します。
  - 0 プロセスがタイムアウトになることを表します。この例では、タイムアウトが 3 分に設定されています。
  - 1 処理が失敗したことを表します。
  - 1 処理の準備の整った記述子が 1 つだけあることを表します。この例では、1 が戻されると、`FD_ISSET` と後続のソケット呼び出しが一度だけ実行されます。
  - n 処理待ちの記述子が複数あることを表します。この例では、n が戻されると、`FD_ISSET` と後続のコードがループし、サーバーが受信した順番に従って要求を処理します。
7. `EWOULDBLOCK` が戻されると、`accept()` および `recv()` API が完了します。
8. `send()` API が、クライアントにデータを返します。
9. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/time.h>
#include <netinet/in.h>
#include <errno.h>

#define SERVER_PORT 12345

#define TRUE 1
#define FALSE 0

main (int argc, char *argv[])
{
    int i, len, rc, on = 1;
    int listen_sd, max_sd, new_sd;
    int desc_ready, end_server = FALSE;
    int close_conn;
    char buffer[80];
    struct sockaddr_in6 addr;
    struct timeval timeout;
    fd_set master_set, working_set;

    /* Create an AF_INET6 stream socket to receive incoming
     * connections on
     */
    listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (listen_sd < 0)
    {
        perror("socket() failed");
        exit(-1);
    }

    /* Allow socket descriptor to be reuseable
     */
    rc = setsockopt(listen_sd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
```



```

        (char *)&on, sizeof(on));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set socket to be nonblocking. All of the sockets for
/* the incoming connections will also be nonblocking since
/* they will inherit that state from the listening socket.
*****/
rc = ioctl(listen_sd, FIONBIO, (char *)&on);
if (rc < 0)
{
    perror("ioctl() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Bind the socket
*****/
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set the listen back log
*****/
rc = listen(listen_sd, 32);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Initialize the master fd_set
*****/
FD_ZERO(&master_set);
max_sd = listen_sd;
FD_SET(listen_sd, &master_set);

/*****
/* Initialize the timeval struct to 3 minutes. If no
/* activity after 3 minutes this program will end.
*****/
timeout.tv_sec = 3 * 60;
timeout.tv_usec = 0;

/*****
/* Loop waiting for incoming connects or for incoming data
/* on any of the connected sockets.
*****/
do

```

```

{
/*****
/* Copy the master fd_set over to the working fd_set.  */
/*****
memcpy(&working_set, &master_set, sizeof(master_set));

/*****
/* Call select() and wait 3 minutes for it to complete.  */
/*****
printf("Waiting on select()...\n");
rc = select(max_sd + 1, &working_set, NULL, NULL, &timeout);

/*****
/* Check to see if the select call failed.  */
/*****
if (rc < 0)
{
    perror(" select() failed");
    break;
}

/*****
/* Check to see if the 3 minute time out expired.  */
/*****
if (rc == 0)
{
    printf(" select() timed out.  End program.\n");
    break;
}

/*****
/* One or more descriptors are readable.  Need to  */
/* determine which ones they are.  */
/*****
desc_ready = rc;
for (i=0; i <= max_sd && desc_ready > 0; ++i)
{
/*****
/* Check to see if this descriptor is ready  */
/*****
if (FD_ISSET(i, &working_set))
{
/*****
/* A descriptor was found that was readable - one  */
/* less has to be looked for.  This is being done  */
/* so that we can stop looking at the working set  */
/* once we have found all of the descriptors that  */
/* were ready.  */
/*****
desc_ready -= 1;

/*****
/* Check to see if this is the listening socket  */
/*****
if (i == listen_sd)
{
    printf(" Listening socket is readable\n");
/*****
/* Accept all incoming connections that are  */
/* queued up on the listening socket before we  */
/* loop back and call select again.  */
/*****
do
{
/*****
/* Accept each incoming connection.  If  */
/* accept fails with EWOULDBLOCK, then we  */

```

```

/* have accepted all of them. Any other */
/* failure on accept will cause us to end the */
/* server. */
/*****/
new_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
if (new_sd < 0)
{
    if (errno != EWOULDBLOCK)
    {
        perror(" accept() failed");
        end_server = TRUE;
    }
    break;
}

/*****/
/* Add the new incoming connection to the */
/* master read set */
/*****/
printf(" New incoming connection - %d\n", new_sd);
FD_SET(new_sd, &master_set);
if (new_sd > max_sd)
    max_sd = new_sd;

/*****/
/* Loop back up and accept another incoming */
/* connection */
/*****/
} while (new_sd != -1);
}

/*****/
/* This is not the listening socket, therefore an */
/* existing connection must be readable */
/*****/
else
{
    printf(" Descriptor %d is readable\n", i);
    close_conn = FALSE;
    /*****/
    /* Receive all incoming data on this socket */
    /* before we loop back and call select again. */
    /*****/
    do
    {
        /*****/
        /* Receive data on this connection until the */
        /* rcv fails with EWOULDBLOCK. If any other */
        /* failure occurs, we will close the */
        /* connection. */
        /*****/
        rc = recv(i, buffer, sizeof(buffer), 0);
        if (rc < 0)
        {
            if (errno != EWOULDBLOCK)
            {
                perror(" recv() failed");
                close_conn = TRUE;
            }
            break;
        }
    }

    /*****/
    /* Check to see if the connection has been */
    /* closed by the client */
    /*****/
    if (rc == 0)

```

```

    {
        printf(" Connection closed\n");
        close_conn = TRUE;
        break;
    }

    /******
    /* Data was received */
    /******
    len = rc;
    printf(" %d bytes received\n", len);

    /******
    /* Echo the data back to the client */
    /******
    rc = send(i, buffer, len, 0);
    if (rc < 0)
    {
        perror(" send() failed");
        close_conn = TRUE;
        break;
    }

} while (TRUE);

/******
/* If the close_conn flag was turned on, we need */
/* to clean up this active connection. This */
/* clean up process includes removing the */
/* descriptor from the master set and */
/* determining the new maximum descriptor value */
/* based on the bits that are still turned on in */
/* the master set. */
/******
if (close_conn)
{
    close(i);
    FD_CLR(i, &master_set);
    if (i == max_sd)
    {
        while (FD_ISSET(max_sd, &master_set) == FALSE)
            max_sd -= 1;
    }
} /* End of existing connection is readable */
} /* End of if (FD_ISSET(i, &working_set)) */
} /* End of loop through selectable descriptors */

} while (end_server == FALSE);

/******
/* Clean up all of the sockets that are open */
/******
for (i=0; i <= max_sd; ++i)
{
    if (FD_ISSET(i, &master_set))
        close(i);
}
}

```

#### 関連概念:

62 ページの『非ブロッキング I/O』

アプリケーションがいずれかのソケット入力 API を発行したときに、読み取るデータがない場合、API はブロック化し、読み取るデータができるまで戻りません。

69 ページの『入出力の多重化 - select()』

非同期入出力によって、アプリケーション・リソースをさらに効率的な方法で最大限に活用できるので、select() API ではなく、非同期入出力 API を使用することをお勧めします。ただし、特定のアプリケーション設計によっては select() を使用できます。

#### 関連資料:

95 ページの『ソケット・アプリケーション設計の推奨事項』

ソケット・アプリケーションを処理する前に、機能要件、目標、およびソケット・アプリケーションの必要性を査定してください。また、アプリケーションのパフォーマンス要件およびシステム・リソースの影響についても考慮してください。

121 ページの『例: 汎用クライアント』

この例には、共通クライアント・ジョブのコードが含まれています。クライアント・ジョブは、socket()、connect()、send()、recv()、および close() を実行します。

#### 関連情報:

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

recv()--Receive Data API

ioctl()--Perform I/O Control Request API

send()--Send Data API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

select()--Wait for Events on Multiple Sockets API

## select() ではなく poll() の使用

poll() API は、Single Unix Specification および UNIX 95/98 標準の一部です。poll() API は、既存の select() API と同じ API を実行します。これら 2 つの API は、呼び出し元に提供されているインターフェースのみ異なります。

select() API の場合、アプリケーションは、それぞれの記述子番号を表すために 1 ビットが使用されるビットの配列を渡す必要があります。記述子の数が非常に多い場合、割り当てられている 30KB のメモリー・サイズをオーバーフローし、処理の反復を複数回強制する可能性があります。このオーバーヘッドは、パフォーマンスに悪影響を及ぼす可能性があります。

poll() API は、アプリケーションがビットの配列ではなく構造体の配列を渡せるようにします。それぞれの pollfd 構造体は最大 8 バイトまで含むことができるため、アプリケーションが渡す必要があるのは、記述子の数が非常に多い場合でも、それぞれの記述子ごとに 1 つの構造体のみです。

## ソケットのイベントのフロー: poll() を使用するサーバー

この例で使用される呼び出しは、以下のとおりです。

1. socket() API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために AF\_INET6 (インターネット・プロトコル バージョン 6) アドレス・ファミリーと TCP トランスポート (SOCK\_STREAM) を使用することも示します。
2. setsockopt() API により、必要な待ち時間が満了する前にサーバーが再始動した場合に、アプリケーションはローカル・アドレスを再利用できるようになります。

3. ioctl() API は、ソケットを非ブロッキングに設定します。また着信接続のすべてのソケットは listen ソケットからの状態を継承するので、非ブロッキングになります。
4. ソケット記述子が作成された後、bind() API が、ソケットの固有名を取得します。
5. listen() API 呼び出しにより、サーバーが着信クライアント接続を受け入れられるようになります。
6. poll() API により、プロセスがイベントの発生を待機して、イベントが発生するとウェイクアップするようになります。poll() API は、以下の値のいずれかを戻す可能性があります。
  - 0 プロセスがタイムアウトになることを表します。この例では、タイムアウトが 3 分に設定されています (ミリ秒)。
  - 1 処理が失敗したことを表します。
  - 1 処理の準備の整った記述子が 1 つだけあることを表します。これは、リスニング・ソケットの場合にのみ処理されます。
  - 1++ 処理待ちの記述子が複数あることを表します。poll() API は、そのリスニング・ソケット上の待ち行列内のすべての記述子との同時接続を可能にします。
7. EWOULDBLOCK が戻されると、accept() および recv() API が完了します。
8. send() API が、クライアントにデータを返します。
9. close() API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/ioctl.h>
#include <sys/poll.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/time.h>
#include <netinet/in.h>
#include <errno.h>

#define SERVER_PORT 12345

#define TRUE 1
#define FALSE 0

main (int argc, char *argv[])
{
    int len, rc, on = 1;
    int listen_sd = -1, new_sd = -1;
    int desc_ready, end_server = FALSE, compress_array = FALSE;
    int close_conn;
    char buffer[80];
    struct sockaddr_in6 addr;
    int timeout;
    struct pollfd fds[200];
    int nfds = 1, current_size = 0, i, j;

    /******
    /* Create an AF_INET6 stream socket to receive incoming
    /* connections on
    /******
    listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (listen_sd < 0)
    {
        perror("socket() failed");
        exit(-1);
    }
}
```

```

/*****
/* Allow socket descriptor to be reuseable */
/*****
rc = setsockopt(listen_sd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                (char *)&on, sizeof(on));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set socket to be nonblocking. All of the sockets for */
/* the incoming connections will also be nonblocking since */
/* they will inherit that state from the listening socket. */
/*****
rc = ioctl(listen_sd, FIONBIO, (char *)&on);
if (rc < 0)
{
    perror("ioctl() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Bind the socket */
/*****
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Set the listen back log */
/*****
rc = listen(listen_sd, 32);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Initialize the pollfd structure */
/*****
memset(fds, 0, sizeof(fds));

/*****
/* Set up the initial listening socket */
/*****
fds[0].fd = listen_sd;
fds[0].events = POLLIN;

/*****
/* Initialize the timeout to 3 minutes. If no */
/* activity after 3 minutes this program will end. */
/* timeout value is based on milliseconds. */
/*****

```

```

timeout = (3 * 60 * 1000);

/*****
/* Loop waiting for incoming connects or for incoming data */
/* on any of the connected sockets. */
*****/
do
{
/*****
/* Call poll() and wait 3 minutes for it to complete. */
*****/
printf("Waiting on poll()..\n");
rc = poll(fds, nfds, timeout);

/*****
/* Check to see if the poll call failed. */
*****/
if (rc < 0)
{
perror(" poll() failed");
break;
}

/*****
/* Check to see if the 3 minute time out expired. */
*****/
if (rc == 0)
{
printf(" poll() timed out. End program.\n");
break;
}

/*****
/* One or more descriptors are readable. Need to */
/* determine which ones they are. */
*****/
current_size = nfds;
for (i = 0; i < current_size; i++)
{
/*****
/* Loop through to find the descriptors that returned */
/* POLLIN and determine whether it's the listening */
/* or the active connection. */
*****/
if(fds[i].revents == 0)
continue;

/*****
/* If revents is not POLLIN, it's an unexpected result, */
/* log and end the server. */
*****/
if(fds[i].revents != POLLIN)
{
printf(" Error! revents = %d\n", fds[i].revents);
end_server = TRUE;
break;
}
}
if (fds[i].fd == listen_sd)
{
/*****
/* Listening descriptor is readable. */
*****/
printf(" Listening socket is readable\n");

/*****

```



```

/* Accept all incoming connections that are */
/* queued up on the listening socket before we */
/* loop back and call poll again. */
/*****/
do
{
/*****/
/* Accept each incoming connection. If */
/* accept fails with EWOULDBLOCK, then we */
/* have accepted all of them. Any other */
/* failure on accept will cause us to end the */
/* server. */
/*****/
new_sd = accept(listen_sd, NULL, NULL);
if (new_sd < 0)
{
if (errno != EWOULDBLOCK)
{
perror(" accept() failed");
end_server = TRUE;
}
break;
}

/*****/
/* Add the new incoming connection to the */
/* pollfd structure */
/*****/
printf(" New incoming connection - %d\n", new_sd);
fds[nfds].fd = new_sd;
fds[nfds].events = POLLIN;
nfds++;

/*****/
/* Loop back up and accept another incoming */
/* connection */
/*****/
} while (new_sd != -1);
}

/*****/
/* This is not the listening socket, therefore an */
/* existing connection must be readable */
/*****/

else
{
printf(" Descriptor %d is readable\n", fds[i].fd);
close_conn = FALSE;
/*****/
/* Receive all incoming data on this socket */
/* before we loop back and call poll again. */
/*****/

do
{
/*****/
/* Receive data on this connection until the */
/* recv fails with EWOULDBLOCK. If any other */
/* failure occurs, we will close the */
/* connection. */
/*****/
rc = recv(fds[i].fd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
if (errno != EWOULDBLOCK)
{

```

```

        perror(" recv() failed");
        close_conn = TRUE;
    }
    break;
}

/*****
/* Check to see if the connection has been      */
/* closed by the client                          */
*****/
if (rc == 0)
{
    printf(" Connection closed\n");
    close_conn = TRUE;
    break;
}

/*****
/* Data was received                            */
*****/
len = rc;
printf(" %d bytes received\n", len);

/*****
/* Echo the data back to the client            */
*****/
rc = send(fds[i].fd, buffer, len, 0);
if (rc < 0)
{
    perror(" send() failed");
    close_conn = TRUE;
    break;
}

} while(TRUE);

/*****
/* If the close_conn flag was turned on, we need */
/* to clean up this active connection. This      */
/* clean up process includes removing the        */
/* descriptor.                                   */
*****/
if (close_conn)
{
    close(fds[i].fd);
    fds[i].fd = -1;
    compress_array = TRUE;
}

} /* End of existing connection is readable      */
} /* End of loop through pollable descriptors    */

/*****
/* If the compress_array flag was turned on, we need */
/* to squeeze together the array and decrement the number */
/* of file descriptors. We do not need to move back the */
/* events and revents fields because the events will always*/
/* be POLLIN in this case, and revents is output.      */
*****/
if (compress_array)
{
    compress_array = FALSE;
    for (i = 0; i < nfds; i++)
    {
        if (fds[i].fd == -1)
        {

```

```

        for(j = i; j < nfds; j++)
        {
            fds[j].fd = fds[j+1].fd;
        }
        i--;
        nfds--;
    }
}
} while (end_server == FALSE); /* End of serving running. */

/*****
/* Clean up all of the sockets that are open */
/*****
for (i = 0; i < nfds; i++)
{
    if(fds[i].fd >= 0)
        close(fds[i].fd);
}
}

```

### 関連情報:

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

recv()--Receive Data API

ioctl()--Perform I/O Control Request API

send()--Send Data API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

setsockopt()--Set Socket Options API

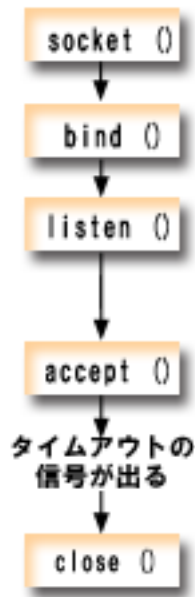
poll()--Wait for Events on Multiple Descriptors API

## 例: ブロック化ソケット API での信号の使用

プロセスまたはアプリケーションがブロックされた場合に、信号で通知を受けることができます。また、信号により、ブロック処理に制限時間が設けられます。

この例の場合、信号は 5 秒後に accept() 呼び出しで発生します。この呼び出しは通常、無期限にブロックしますが、アラームが設定されているため、呼び出しは 5 秒間だけブロックされます。ブロックされたプログラムはアプリケーションまたはサーバーのパフォーマンスを低下させる恐れがあるので、信号を使ってこの影響を少なくすることができます。以下の例では、ブロック化ソケット API で信号を使用する方法を示します。

注: スレッド化されたサーバー・モデルで使用される非同期入出力を、一般的なモデルよりも推奨します。



## ソケットのイベントのフロー: ブロック化ソケットでの信号の使用

以下の API 呼び出しのシーケンスは、ソケットが非活動状態になったら、信号を使用してアプリケーションにアラートする方法を示します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために `AF_INET6` (インターネット・プロトコル バージョン 6) アドレス・ファミリーと `TCP` トランスポート (`SOCK_STREAM`) を使用することも示します。
2. ソケット記述子が作成された後、`bind()` API が、ソケットの固有名を取得します。この例の場合、クライアント・アプリケーションはこのソケットに接続しないため、ポート番号は指定されません。このコードの断片は、`accept()` のようなブロック化 API を使用する、他のサーバー・プログラムで使用できません。
3. `listen()` API は、クライアントの接続要求を受け入れる態勢を示しています。 `listen()` API が発行された後、アラームが 5 秒後に発生するように設定されます。このアラームまたは信号は、`accept()` 呼び出しのブロックが発生すると、警告を出します。
4. `accept()` API は、クライアント接続要求を受け入れます。この呼び出しは通常、無期限にブロックしますが、アラームが設定されているため、呼び出しは 5 秒間だけブロックされます。アラームが止まると、`accept` 呼び出しは `-1` を戻して終了し、`EINTR` という `errno` 値を戻します。
5. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべて終了させます。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****
/* Example shows how to set alarms for blocking socket APIs      */
/*****

/*****
/* Include files                                                  */
/*****
#include <signal.h>
#include <unistd.h>

```

```

#include <stdio.h>
#include <time.h>
#include <errno.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>

/*****
/* Signal catcher routine. This routine will be called when the */
/* signal occurs. */
*****/
void catcher(int sig)
{
    printf("    Signal catcher called for signal %d\n", sig);
}

/*****
/* Main program */
*****/
int main(int argc, char *argv[])
{
    struct sigaction sact;
    struct sockaddr_in6 addr;
    time_t t;
    int sd, rc;

/*****
/* Create an AF_INET6, SOCK_STREAM socket */
*****/
    printf("Create a TCP socket\n");
    sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
    if (sd == -1)
    {
        perror("    socket failed");
        return(-1);
    }

/*****
/* Bind the socket. A port number was not specified because */
/* we are not going to ever connect to this socket. */
*****/
    memset(&addr, 0, sizeof(addr));
    addr.sin6_family = AF_INET6;
    printf("Bind the socket\n");
    rc = bind(sd, (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
    if (rc != 0)
    {
        perror("    bind failed");
        close(sd);
        return(-2);
    }

/*****
/* Perform a listen on the socket. */
*****/
    printf("Set the listen backlog\n");
    rc = listen(sd, 5);
    if (rc != 0)
    {
        perror("    listen failed");
        close(sd);
        return(-3);
    }

/*****
/* Set up an alarm that will go off in 5 seconds. */
*****/
    printf("\nSet an alarm to go off in 5 seconds. This alarm will cause the\n");

```

```

printf("blocked accept() to return a -1 and an errno value of EINTR.\n\n");
sigemptyset(&sact.sa_mask);
sact.sa_flags = 0;
sact.sa_handler = catcher;
sigaction(SIGALRM, &sact, NULL);
alarm(5);

/*****
/* Display the current time when the alarm was set */
*****/
time(&t);
printf("Before accept(), time is %s", ctime(&t));

/*****
/* Call accept. This call will normally block indefinitely, */
/* but because we have an alarm set, it will only block for */
/* 5 seconds. When the alarm goes off, the accept call will */
/* complete with -1 and an errno value of EINTR. */
*****/
errno = 0;
printf(" Wait for an incoming connection to arrive\n");
rc = accept(sd, NULL, NULL);
printf(" accept() completed. rc = %d, errno = %d\n", rc, errno);
if (rc >= 0)
{
printf(" Incoming connection was received\n");
close(rc);
}
else
{
perror(" errno string");
}

/*****
/* Show what time it was when the alarm went off */
*****/
time(&t);
printf("After accept(), time is %s\n", ctime(&t));
close(sd);
return(0);
}

```

#### 関連概念:

64 ページの『信号』

アプリケーション・プログラムは、アプリケーションがかかわる条件が発生するときに、非同期に通知することを要求 (システムが信号を送信するように要求) できます。

47 ページの『非同期入出力』

非同期入出力 API は、スレッド化されたクライアント/サーバーのモデルに、高度な同時入出力およびメモリー効率のよい入出力を実行するための方法を提供します。

#### 関連資料:

74 ページの『バークレー・ソフトウェア・ディストリビューションとの互換性』

ソケットはバークレー・ソフトウェア・ディストリビューション (BSD) のインターフェースです。

124 ページの『例: 非同期入出力 API の使用』

アプリケーションは、QsoCreateIOCompletionPort() API を使用して入出力完了ポートを作成します。この API は、非同期入出力要求の完了をスケジュールして待機するために使用できるハンドルを戻します。

#### 関連情報:

accept()--Wait for Connection Request and Make Connection API

listen()--Invite Incoming Connections Requests API

close()--Close File or Socket Descriptor API

socket()--Create Socket API

bind()--Set Local Address for Socket API

## 例: AF\_INET を使用するマルチキャストの使用

IP マルチキャストを使用すると、アプリケーションがネットワークにあるホストのグループが受信可能な、単一の IP データグラムを送信できるようになります。

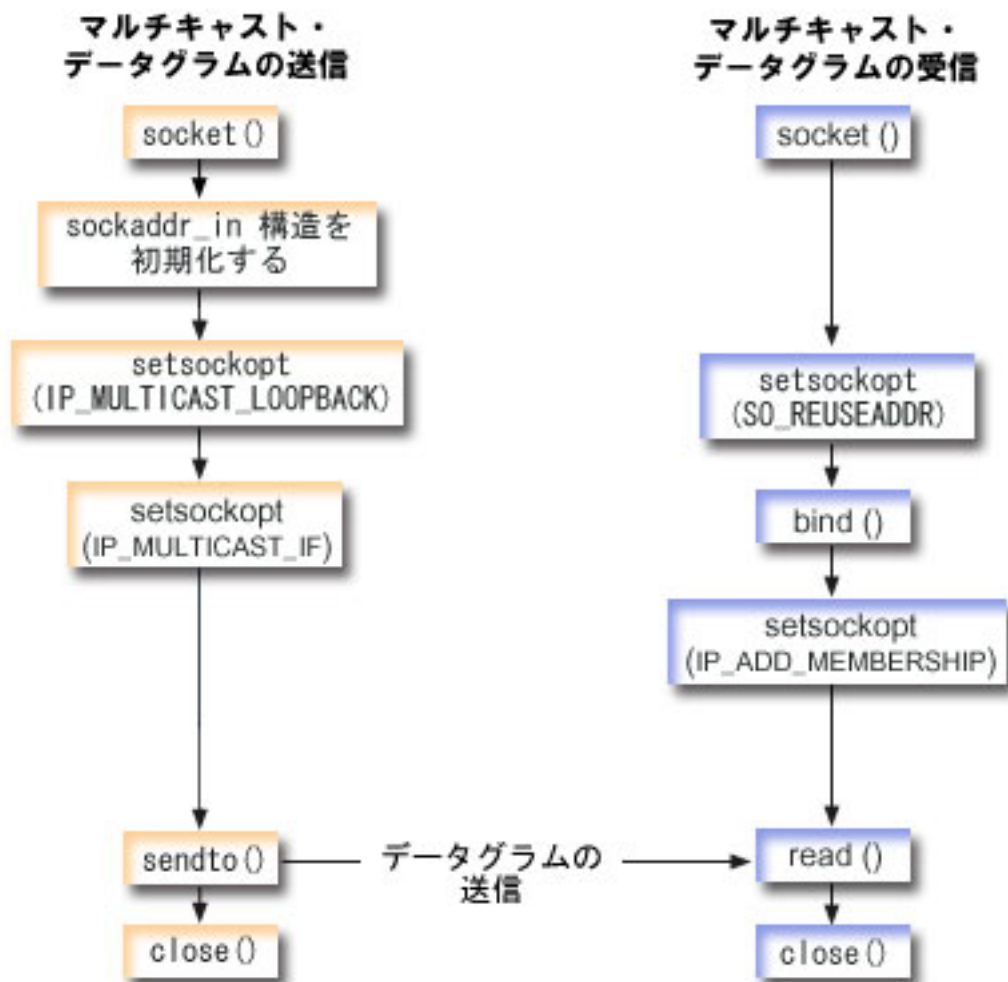
注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

グループにあるホストは、単一のサブネットに常駐する場合も、マルチキャスト機能のあるルーターに接続する異なるサブネットに位置する場合もあります。ホストはいつでもグループに結合したり分離したりできます。ホスト・グループでのメンバーの位置や数については、制限はありません。224.0.0.1 から 239.255.255.255 の範囲のクラス D の IP アドレスは、ホスト・グループを識別します。

アプリケーション・プログラムは、socket() API およびコネクションレス型 SOCK\_DGRAM タイプ・ソケットを使用することにより、マルチキャスト・データグラムを送受信できます。マルチキャストは、1 対多の伝送方式です。マルチキャストには、タイプ SOCK\_STREAM のコネクション型ソケットを使用することはできません。タイプ SOCK\_DGRAM のソケットが作成されると、アプリケーションは setsockopt() API を使用して、このソケットに関連するマルチキャスト特性を制御することができます。setsockopt() API は、以下の IPPROTO\_IP レベル・フラグを受け取ります。

- IP\_ADD\_MEMBERSHIP: 指定されたマルチキャスト・グループを結合させます。
- IP\_DROP\_MEMBERSHIP: 指定されたマルチキャスト・グループを外れます。
- IP\_MULTICAST\_IF: 発信マルチキャスト・データグラムが送信されるインターフェースを設定します。
- IP\_MULTICAST\_TTL: 発信マルチキャスト・データグラムについて IP ヘッダーの存続時間 (TTL) を設定します。
- IP\_MULTICAST\_LOOP: 発信マルチキャスト・データグラムのコピーがマルチキャスト・グループのメンバーであるかぎり、そのコピーが送信しているホストに送達されるようにするかどうかを指定します。

注: IBM i ソケットは、AF\_INET アドレス・ファミリーの IP マルチキャストをサポートします。



## ソケットのイベントのフロー: マルチキャスト・データグラムの送信

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、マルチキャスト・データグラムを互いに送受信する 2 つのアプリケーションの関係の説明ともなっています。最初の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために `INET` (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと `TCP` トランスポート (`SOCK_DGRAM`) を使用することも示します。このソケットが、データグラムをもう一方のアプリケーションに送信します。



2. `sockaddr_in` 構造が、宛先 IP アドレスおよびポート番号を指定します。この例の場合、アドレスは 225.1.1.1 でポート番号は 5555 です。
3. `setsockopt()` API は、送信されるマルチキャスト・データグラムのコピーを送信側システムが受信しないように `IP_MULTICAST_LOOP` ソケット・オプションを設定します。
4. `setsockopt()` API が、`IP_MULTICAST_IF` ソケット・オプションを使用します。このオプションは、マルチキャスト・データグラムが送信されるローカル・インターフェースを定義します。
5. `sendto()` API が、指定されたグループ IP アドレスへ、マルチキャスト・データグラムを送信します。
6. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

## ソケットのイベントのフロー: マルチキャスト・データグラムの受信

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. `socket()` API が、端点を表すソケット記述子を戻します。ステートメントは、このソケットのために `INET` (インターネット・プロトコル) アドレス・ファミリーと `TCP` トランスポート (`SOCK_DGRAM`) を使用することも示します。このソケットが、データグラムをもう一方のアプリケーションに送信します。
2. `setsockopt()` API が、`SO_REUSEADDR` ソケット・オプションを、同じローカル・ポート番号に宛先があるデータグラムを複数のアプリケーションが受信するように設定します。
3. `bind()` API が、ローカル・ポート番号を指定します。この例の場合、マルチキャスト・グループに宛てられたデータグラムを受信するため、IP アドレスは `INADDR_ANY` と指定されます。
4. `setsockopt()` API が、`IP_ADD_MEMBERSHIP` ソケット・オプションを使用します。このオプションは、データグラムを受信するマルチキャスト・グループを結合します。グループを結合する際には、ローカル・インターフェースの IP アドレスと共にクラス D グループ・アドレスを指定します。システムは、マルチキャスト・データグラムを受信するそれぞれのローカル・インターフェースについて、`IP_ADD_MEMBERSHIP` ソケット・オプションを呼び出さなければなりません。この例の場合、マルチキャスト・グループ (225.1.1.1) は、ローカル 9.5.1.1 インターフェース上で結合されます。

注: `IP_ADD_MEMBERSHIP` オプションは、マルチキャスト・データグラムを受信するローカル・インターフェースごとに呼び出す必要があります。

5. `read()` API が、送信されているマルチキャスト・データグラムを読み取ります。
6. `close()` API が、オープンしているソケット記述子をすべてクローズします。

### 関連概念:

66 ページの『IP マルチキャストリング』

IP マルチキャストリングは、ネットワークにあるホストのグループが受信できる、アプリケーションによる単一の IP データグラムの送信を可能にします。

### 関連資料:

181 ページの『例: マルチキャスト・データグラムの送信』

この例は、ソケットによるマルチキャスト・データグラムの送信を可能にします。

### 関連情報:

`close()`--Close File or Socket Descriptor API

`socket()`--Create Socket API

`bind()`--Set Local Address for Socket API

`setsockopt()`--Set Socket Options API

`read()`--Read from Descriptor API

sendto()--Send Data API

## 例: マルチキャスト・データグラムの送信

この例は、ソケットによるマルチキャスト・データグラムの送信を可能にします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <netinet/in.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

struct in_addr      localInterface;
struct sockaddr_in  groupSock;
int                 sd;
int                 datalen;
char                databuf[1024];

int main (int argc, char *argv[])
{
    /* -----*/
    /*                                     */
    /* Send Multicast Datagram code example. */
    /*                                     */
    /* -----*/

    /*
     * Create a datagram socket on which to send.
     */
    sd = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
    if (sd < 0) {
        perror("opening datagram socket");
        exit(1);
    }

    /*
     * Initialize the group sockaddr structure with a
     * group address of 225.1.1.1 and port 5555.
     */
    memset((char *) &groupSock, 0, sizeof(groupSock));
    groupSock.sin_family = AF_INET;
    groupSock.sin_addr.s_addr = inet_addr("225.1.1.1");
    groupSock.sin_port = htons(5555);

    /*
     * Disable loopback so you do not receive your own datagrams.
     */
    {
        char loopch=0;

        if (setsockopt(sd, IPPROTO_IP, IP_MULTICAST_LOOP,
                      (char *)&loopch, sizeof(loopch)) < 0) {
            perror("setting IP_MULTICAST_LOOP:");
            close(sd);
            exit(1);
        }
    }

    /*
     * Set local interface for outbound multicast datagrams.
     */
}
```

```

* The IP address specified must be associated with a local,
* multicast-capable interface.
*/
localInterface.s_addr = inet_addr("9.5.1.1");
if (setsockopt(sd, IPPROTO_IP, IP_MULTICAST_IF,
              (char *)&localInterface,
              sizeof(localInterface)) < 0) {
    perror("setting local interface");
    exit(1);
}

/*
* Send a message to the multicast group specified by the
* groupSock sockaddr structure.
*/
datalen = 10;
if (sendto(sd, databuf, datalen, 0,
           (struct sockaddr*)&groupSock,
           sizeof(groupSock)) < 0)
{
    perror("sending datagram message");
}
}

```

#### 関連資料:

178 ページの『例: AF\_INET を使用するマルチキャストの使用』  
 IP マルチキャストを使用すると、アプリケーションがネットワークにあるホストのグループが受信可能な、単一の IP データグラムを送信できるようになります。

#### 例: マルチキャスト・データグラムの受信

この例は、ソケットによるマルチキャスト・データグラムの受信を可能にします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <netinet/in.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

struct sockaddr_in    localSock;
struct ip_mreq        group;
int                   sd;
int                   datalen;
char                  databuf[1024];

int main (int argc, char *argv[])
{
    /* -----*/
    /*                                     */
    /* Receive Multicast Datagram code example. */
    /*                                     */
    /* -----*/

    /*
    * Create a datagram socket on which to receive.
    */
    sd = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);

```

```

if (sd < 0) {
    perror("opening datagram socket");
    exit(1);
}

/*
 * Enable SO_REUSEADDR to allow multiple instances of this
 * application to receive copies of the multicast datagrams.
 */
{
    int reuse=1;

    if (setsockopt(sd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR,
                  (char *)&reuse, sizeof(reuse)) < 0) {
        perror("setting SO_REUSEADDR");
        close(sd);
        exit(1);
    }
}

/*
 * Bind to the proper port number with the IP address
 * specified as INADDR_ANY.
 */
memset((char *) &localSock, 0, sizeof(localSock));
localSock.sin_family = AF_INET;
localSock.sin_port = htons(5555);
localSock.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;

if (bind(sd, (struct sockaddr*)&localSock, sizeof(localSock))) {
    perror("binding datagram socket");
    close(sd);
    exit(1);
}

/*
 * Join the multicast group 225.1.1.1 on the local 9.5.1.1
 * interface. Note that this IP_ADD_MEMBERSHIP option must be
 * called for each local interface over which the multicast
 * datagrams are to be received.
 */
group.imr_multiaddr.s_addr = inet_addr("225.1.1.1");
group.imr_interface.s_addr = inet_addr("9.5.1.1");
if (setsockopt(sd, IPPROTO_IP, IP_ADD_MEMBERSHIP,
              (char *)&group, sizeof(group)) < 0) {
    perror("adding multicast group");
    close(sd);
    exit(1);
}

/*
 * Read from the socket.
 */
datalen = sizeof(databuf);
if (read(sd, databuf, datalen) < 0) {
    perror("reading datagram message");
    close(sd);
    exit(1);
}
}

```

## 例: DNS の更新および照会

この例では、ドメイン・ネーム・システム (DNS) レコードの照会方法と更新方法を示します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/******  
/* This program updates a DNS using a transaction signature (TSIG) to      */  
/* sign the update packet. It then queries the DNS to verify success.    */  
/******  
  
/******  
/* Header files needed for this sample program                          */  
/******  
#include <stdio.h>  
#include <errno.h>  
#include <arpa/inet.h>  
#include <resolv.h>  
#include <netdb.h>  
  
/******  
/* Declare update records - a zone record, a pre-requisite record, and  */  
/* 2 update records                                                    */  
/******  
ns_updrec update_records[] =  
{  
    {  
        {NULL,&update_records[1]},  
        {NULL,&update_records[1]},  
        ns_s_zn,          /* a zone record */  
        "mydomain.ibm.com.",  
        ns_c_in,  
        ns_t_soa,  
        0,  
        NULL,  
        0,  
        0,  
        NULL,  
        NULL,  
        0  
    },  
    {  
        {&update_records[0],&update_records[2]},  
        {&update_records[0],&update_records[2]},  
        ns_s_pr,          /* pre-req record */  
        "mypc.mydomain.ibm.com.",  
        ns_c_in,  
        ns_t_a,  
        0,  
        NULL,  
        0,  
        ns_r_nxdomain,    /* record must not exist */  
        NULL,  
        NULL,  
        0  
    },  
    {  
        {&update_records[1],&update_records[3]},  
        {&update_records[1],&update_records[3]},  
        ns_s_ud,          /* update record */  
        "mypc.mydomain.ibm.com.",  
        ns_c_in,  
        ns_t_a,          /* IPv4 address */  
        10,  
        (unsigned char *)"10.10.10.10",  
        11,  
        ns_uop_add,       /* to be added */  
        NULL,  
        NULL,  
        0  
    }  
}
```

```

    },
    {
        {&update_records[2],NULL},
        {&update_records[2],NULL},
        ns_s_ud, /* update record */
        "mypc.mydomain.ibm.com.",
        ns_c_in,
        ns_t_aaaa, /* IPv6 address */
        10,
        (unsigned char *)"fedc:ba98:7654:3210:fedc:ba98:7654:3210",
        39,
        ns_uop_add, /* to be added */
        NULL,
        NULL,
        0
    }
};

/*****
/* These two structures define a key and secret that must match the one */
/* configured on the DNS : */
/* allow-update { */
/* key my-long-key.; */
/* } */
/* This must be the binary equivalent of the base64 secret for */
/* the key */
*****/
unsigned char secret[18] =
{
    0x6E,0x86,0xDC,0x7A,0xB9,0xE8,0x86,0x8B,0xAA,
    0x96,0x89,0xE1,0x91,0xEC,0xB3,0xD7,0x6D,0xF8
};

ns_tsig_key my_key = {
    "my-long-key", /* This key must exist on the DNS */
    NS_TSIG_ALG_HMAC_MD5,
    secret,
    sizeof(secret)
};

void main()
{
    /*****
    /* Variable and structure definitions. */
    *****/
    struct state res;
    int result, update_size;
    unsigned char update_buffer[2048];
    unsigned char answer_buffer[2048];
    int buffer_length = sizeof(update_buffer);

    /* Turn off the init flags so that the structure will be initialized */
    res.options &= ~ (RES_INIT | RES_XINIT);

    result = res_ninit(&res);

    /* Put processing here to check the result and handle errors */

    /* Build an update buffer (packet to be sent) from the update records */
    update_size = res_nmkupdate(&res, update_records,
                               update_buffer, buffer_length);

    /* Put processing here to check the result and handle errors */

    {
        char zone_name[NS_MAXDNAME];

```

```

size_t zone_name_size = sizeof zone_name;
struct sockaddr_in s_address;
struct in_addr addresses[1];
int number_addresses = 1;

/* Find the DNS server that is authoritative for the domain */
/* that we want to update */

result = res_findzonecut(&res, "mypc.mydomain.ibm.com", ns_c_in, 0,
zone_name, zone_name_size,
addresses, number_addresses);

/* Put processing here to check the result and handle errors */

/* Check if the DNS server found is one of our regular DNS addresses */
s_address.sin_addr = addresses[0];
s_address.sin_family = res.nsaddr_list[0].sin_family;
s_address.sin_port = res.nsaddr_list[0].sin_port;
memset(s_address.sin_zero, 0x00, 8);

result = res_nisourserver(&res, &s_address);

/* Put processing here to check the result and handle errors */

/* Set the DNS address found with res_findzonecut into the res */
/* structure. We will send the (TSIG signed) update to that DNS. */
res.nscount = 1;
res.nsaddr_list[0] = s_address;

/* Send a TSIG signed update to the DNS */
result = res_nsendsigned(&res, update_buffer, update_size,
&my_key,
answer_buffer, sizeof answer_buffer);

/* Put processing here to check the result and handle errors */
}

/*****
/* The res_findzonecut(), res_nmlookup(), and res_nsendsigned()
/* can be replaced with one call to res_nupdate() using
/* update_records[1] to skip the zone record:
/*
/* result = res_nupdate(&res, &update_records[1], &my_key);
/*
*****/
/*****
/* Now verify that our update actually worked!
/* We choose to use TCP and not UDP, so set the appropriate option now
/* that the res variable has been initialized. We also want to ignore
/* the local cache and always send the query to the DNS server.
*****/

res.options |= RES_USEVC|RES_NOCACHE;

/* Send a query for mypc.mydomain.ibm.com address records */
result = res_nquerydomain(&res, "mypc", "mydomain.ibm.com.",
ns_c_in, ns_t_a,
update_buffer, buffer_length);

/* Sample error handling and printing errors */
if (result == -1)
{
printf("\nquery domain failed. result = %d \nerrno: %d: %s \
\nh_errno: %d: %s",
result,
errno, strerror(errno),
h_errno, hstrerror(h_errno));
}

```

```

}
/*****/
/* The output on a failure will be: */
/* */
/* query domain failed. result = -1 */
/* errno: 0: There is no error. */
/* h_errno: 5: Unknown host */
/*****/
return;
}

```

#### 関連概念:

62 ページの『スレッド・セーフティ』

同一プロセス内の複数のスレッドで同時に開始できれば、その関数はスレッド・セーフであると見なされます。関数がスレッド・セーフであるのは、その関数が呼び出すすべての関数もスレッド・セーフである場合のみです。ソケット API は、システム関数とネットワーク関数 (両方ともスレッド・セーフ) で構成されています。

#### 関連資料:

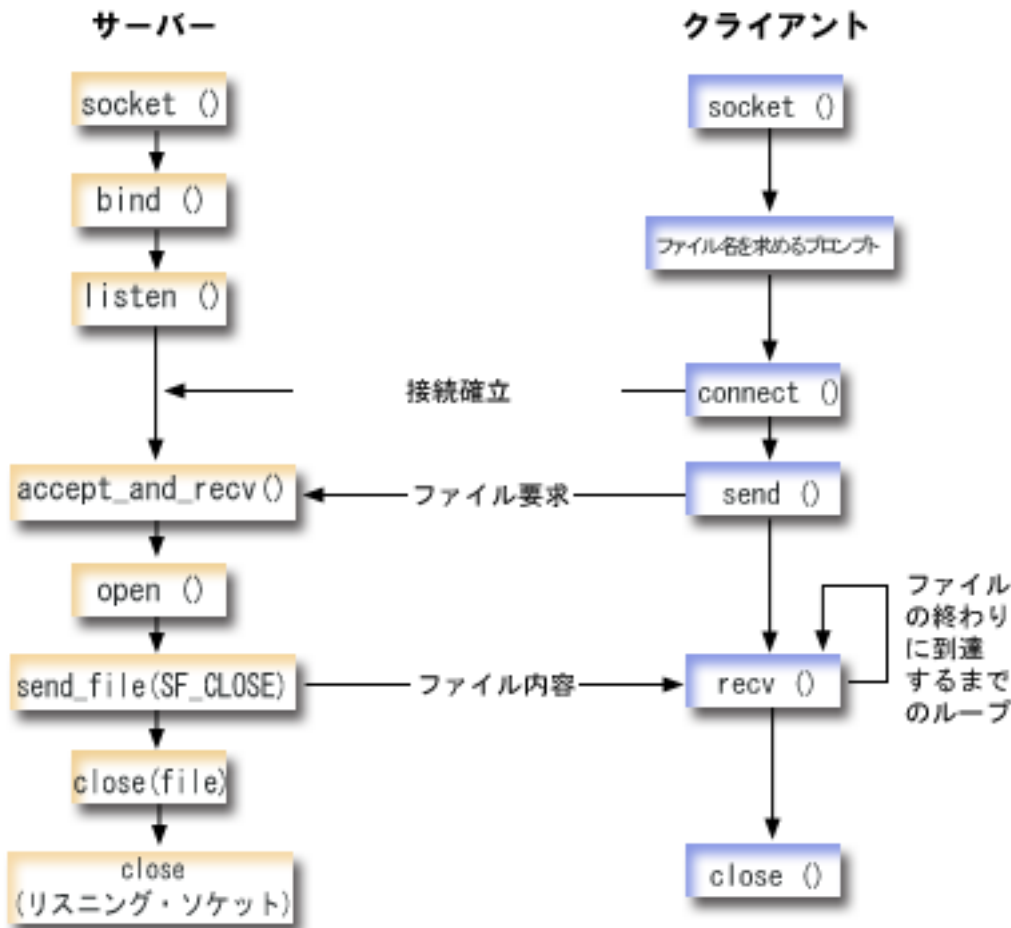
72 ページの『データ・キャッシュ』

ドメイン・ネーム・システム (DNS) 照会に対する応答のデータ・キャッシングは、ネットワーク・トラフィック量を減らすために IBM i ソケットによって行われます。キャッシュは必要に応じて追加および更新されます。

### 例: `send_file()` および `accept_and_recv()` API を使用したファイル・データの転送

これらの例は、`send_file()` および `accept_and_recv()` API を使用したサーバーとクライアントの通信を可能にします。





## ソケットのイベントのフロー: ファイルの内容を送信するサーバー

以下のソケット呼び出しのシーケンスは、図の説明となっています。これはまた、ファイルを互いに送受信する2つのアプリケーションの関係の説明ともなっています。最初の例は、以下のAPI呼び出しのシーケンスを使用します。

1. サーバーは、`ssocket()`、`bind()`、および `listen()` を呼び出して、`listen` するソケットを作成します。
2. サーバーは、ローカルおよびリモート・アドレス構造を初期化します。
3. サーバーは `accept_and_recv()` を呼び出して着信接続を待機し、最初のデータ・バッファがこの接続に到着するように待機します。この呼び出しは、受信したバイト数、さらにこの接続に関連したローカルおよびリモート・アドレスを戻します。この呼び出しは、`accept()`、`getsockname()`、および `recv()` API の組み合わせです。
4. サーバーは `open()` を呼び出して、クライアント・アプリケーションから `accept_and_recv()` のデータとして名前を取得したファイルをオープンします。
5. `memset()` API を使用して、`sf_parms` 構造のすべてのフィールドを初期値 0 に設定します。サーバーはファイル記述子フィールドを `open()` API が戻した値に設定します。サーバーはファイルのバイト・フィールドを -1 に設定して、サーバーがこのファイル全体を送信するように指示します。システムはファイル全体を送信しており、したがって、ファイル・オフセット・フィールドを割り当てる必要はありません。

6. サーバーは `send_file()` API を呼び出してファイルの内容を転送します。`send_file()` API は、ファイル全体が送信されるか、または割り込みが発生するまで完了しません。アプリケーションはファイルが終了するまで `read()` および `send()` ループに入る必要がないため、`send_file()` API を使用するとより効果的です。
7. サーバーは、`send_file()` に `SF_CLOSE` フラグを指定します。`SF_CLOSE` フラグは、ファイルの最後のバイトおよびトレーラー・バッファ (指定されている場合) が正常に送信された場合には、自動的にソケット接続をクローズするべきであることを `send_file()` API に通知します。`SF_CLOSE` フラグが指定されている場合には、アプリケーションが `close()` を呼び出す必要はありません。

## ソケットのイベントのフロー: クライアントのファイル要求

2 番目の例は、以下の API 呼び出しのシーケンスを使用します。

1. このクライアント・プログラムでは 0 から 2 つのパラメーターを取ります。

最初のパラメーター (指定されている場合) は、ドット 10 進数の IP アドレスまたはサーバー・アプリケーションのあるホスト名です。

2 番目のパラメーター (指定されている場合) は、クライアントがサーバーから取得しようとしているファイルの名前です。サーバー・アプリケーションは、指定されたファイルの内容をクライアントに送信します。ユーザーがパラメーターを指定しない場合には、クライアントはサーバーの IP アドレスに `INADDR_ANY` を使用します。ユーザーが 2 番目のパラメーターを指定しない場合には、プログラムはファイル名を入力するようにユーザーにプロンプトを出します。

2. クライアントは `socket()` を呼び出してソケット記述子を作成します。
3. クライアントは `connect()` を呼び出してサーバーへの接続を確立します。ステップ 1 でサーバーの IP アドレスを取得しています。
4. クライアントは `send()` を呼び出して、サーバーに取得したいファイル名を伝えます。ステップ 1 でファイルの名前を取得しています。
5. クライアントは「do」ループに入り、ファイルの終わりに達するまで `recv()` を呼び出します。`recv()` で戻りコードが 0 の場合は、サーバーが接続をクローズしたことを意味します。
6. クライアントは `close()` を呼び出してソケットをクローズします。

### 関連概念:

67 ページの『ファイル・データ転送 - `send_file()` および `accept_and_recv()`』

IBM i ソケットは、接続ソケットを介したより高速かつ簡単なファイル転送を可能にする `send_file()` および `accept_and_recv()` API を提供します。

### 関連情報:

`accept()`--Wait for Connection Request and Make Connection API

`recv()`--Receive Data API

`send()`--Send Data API

`listen()`--Invite Incoming Connections Requests API

`close()`--Close File or Socket Descriptor API

`socket()`--Create Socket API

`bind()`--Set Local Address for Socket API

`getsockname()`--Retrieve Local Address of Socket API

`open()`--Open File API

`read()`--Read from Descriptor API

connect()--Establish Connection or Destination Address API

## 例: accept\_and\_recv() および send\_file() API を使用したファイルの内容の送信

この例は、send\_file() および accept\_and\_recv() API を使用したサーバーとクライアントの通信を可能にします。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```
/******  
/* Server example send file data to client */  
/******  
  
#include <stdio.h>  
#include <stdlib.h>  
#include <errno.h>  
#include <fcntl.h>  
#include <sys/socket.h>  
#include <netinet/in.h>  
  
#define SERVER_PORT 12345  
  
main (int argc, char *argv[])  
{  
    int    i, num, rc, flag = 1;  
    int    fd, listen_sd, accept_sd = -1;  
  
    size_t local_addr_length;  
    size_t remote_addr_length;  
    size_t total_sent;  
  
    struct sockaddr_in6  addr;  
    struct sockaddr_in6  local_addr;  
    struct sockaddr_in6  remote_addr;  
    struct sf_parms      parms;  
  
    char    buffer[255];  
  
    /******  
    /* If an argument is specified, use it to */  
    /* control the number of incoming connections */  
    /******  
    if (argc >= 2)  
        num = atoi(argv[1]);  
    else  
        num = 1;  
  
    /******  
    /* Create an AF_INET6 stream socket to receive */  
    /* incoming connections on */  
    /******  
    listen_sd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);  
    if (listen_sd < 0)  
    {  
        perror("socket() failed");  
        exit(-1);  
    }  
  
    /******  
    /* Set the SO_REUSEADDR bit so that you do not */  
    /* need to wait 2 minutes before restarting */  
    /* the server */  
    /******  
    rc = setsockopt(listen_sd,  
                    SOL_SOCKET,
```

```

                SO_REUSEADDR,
                (char *)&flag,
                sizeof(flag));
if (rc < 0)
{
    perror("setsockopt() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Bind the socket */
/*****/
memset(&addr, 0, sizeof(addr));
addr.sin6_family = AF_INET6;
memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);
rc = bind(listen_sd,
          (struct sockaddr *)&addr, sizeof(addr));
if (rc < 0)
{
    perror("bind() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Set the listen backlog */
/*****/
rc = listen(listen_sd, 5);
if (rc < 0)
{
    perror("listen() failed");
    close(listen_sd);
    exit(-1);
}

/*****/
/* Initialize the local and remote addr lengths */
/*****/
local_addr_length = sizeof(local_addr);
remote_addr_length = sizeof(remote_addr);

/*****/
/* Inform the user that the server is ready */
/*****/
printf("The server is ready\n");

/*****/
/* Go through the loop once for each connection */
/*****/
for (i=0; i < num; i++)
{
    /*****/
    /* Wait for an incoming connection */
    /*****/
    printf("Iteration: %d\n", i+1);
    printf(" waiting on accept_and_recv()\n");

    rc = accept_and_recv(listen_sd,
                        &accept_sd,
                        (struct sockaddr *)&remote_addr,
                        &remote_addr_length,
                        (struct sockaddr *)&local_addr,
                        &local_addr_length,
                        &buffer,
                        sizeof(buffer));
}

```

```

if (rc < 0)
{
    perror("accept_and_recv() failed");
    close(listen_sd);
    close(accept_sd);
    exit(-1);
}
printf(" Request for file: %s\n", buffer);

/*****
/* Open the file to retrieve */
*****/
fd = open(buffer, O_RDONLY);
if (fd < 0)
{
    perror("open() failed");
    close(listen_sd);
    close(accept_sd);
    exit(-1);
}

/*****
/* Initialize the sf_parms structure */
*****/
memset(&parms, 0, sizeof(parms));
parms.file_descriptor = fd;
parms.file_bytes      = -1;

/*****
/* Initialize the counter of the total number */
/* of bytes sent */
*****/
total_sent = 0;

/*****
/* Loop until the entire file has been sent */
*****/
do
{
    rc = send_file(&accept_sd, &parms, SF_CLOSE);
    if (rc < 0)
    {
        perror("send_file() failed");
        close(fd);
        close(listen_sd);
        close(accept_sd);
        exit(-1);
    }
    total_sent += parms.bytes_sent;
} while (rc == 1);

printf(" Total number of bytes sent: %d\n", total_sent);

/*****
/* Close the file that is sent out */
*****/
close(fd);
}

/*****
/* Close the listen socket */
*****/
close(listen_sd);

/*****
/* Close the accept socket */
*****/

```

```

/*****/
if (accept_sd != -1)
    close(accept_sd);
}

```

### 関連情報:

send\_file()--Send a File over a Socket Connection API

accept\_and\_recv()

### 例: クライアントのファイル要求

この例では、クライアントはサーバーからファイルを要求し、サーバーがそのファイルの内容を送信するのを待機します。

注: この例の使用をもって、207 ページの『コードに関するライセンス情報および特記事項』の条件に同意したものとします。

```

/*****/
/* Client example requests file data from server */
/*****/
#include <ctype.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <netdb.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <arpa/inet.h>

#define SERVER_PORT 12345

main (int argc, char *argv[])
{
    int    rc, sockfd;

    char   filename[256];
    char   buffer[32 * 1024];

    struct sockaddr_in6  addr;
    struct addrinfo hints, *res;

    /*****/
    /* Initialize the socket address structure */
    /*****/
    memset(&addr, 0, sizeof(addr));
    addr.sin6_family = AF_INET6;
    addr.sin6_port = htons(SERVER_PORT);

    /*****/
    /* Determine the host name and IP address of the */
    /* machine the server is running on */
    /*****/
    if (argc < 2)
    {
        memcpy(&addr.sin6_addr, &in6addr_any, sizeof(in6addr_any));
    }
    else if ((isdigit(*argv[1])) || (*argv[1] == ':'))
    {
        rc = inet_pton(AF_INET6, argv[1], &addr.sin6_addr.s6_addr);
    }
    else
    {
        memset(&hints, 0, sizeof(hints));
        hints.ai_family = AF_INET6;
        hints.ai_flags = AI_V4MAPPED;
        rc = getaddrinfo(argv[1], NULL, &hints, &res);
    }
}

```

```

if (rc != 0)
{
    printf("Host not found! (%s)\n", argv[1]);
    exit(-1);
}

memcpy(&addr.sin6_addr,
       (&(struct sockaddr_in6 *) (res->ai_addr))->sin6_addr,
       sizeof(addr.sin6_addr));

freeaddrinfo(res);
}

/*****/
/* Check to see if the user specified a file name */
/* on the command line */
/*****/
if (argc == 3)
{
    strcpy(filename, argv[2]);
}
else
{
    printf("Enter the name of the file:\n");
    gets(filename);
}

/*****/
/* Create an AF_INET6 stream socket */
/*****/
sockfd = socket(AF_INET6, SOCK_STREAM, 0);
if (sockfd < 0)
{
    perror("socket() failed");
    exit(-1);
}
printf("Socket completed.\n");

/*****/
/* Connect to the server */
/*****/
rc = connect(sockfd,
            (struct sockaddr *)&addr,
            sizeof(struct sockaddr_in6));
if (rc < 0)
{
    perror("connect() failed");
    close(sockfd);
    exit(-1);
}
printf("Connect completed.\n");

/*****/
/* Send the request over to the server */
/*****/
rc = send(sockfd, filename, strlen(filename) + 1, 0);
if (rc < 0)
{
    perror("send() failed");
    close(sockfd);
    exit(-1);
}
printf("Request for %s sent\n", filename);

/*****/
/* Receive the file from the server */
/*****/

```

```

do
{
rc = recv(sockfd, buffer, sizeof(buffer), 0);
if (rc < 0)
{
perror("recv() failed");
close(sockfd);
exit(-1);
}
else if (rc == 0)
{
printf("End of file\n");
break;
}
printf("%d bytes received\n", rc);
} while (rc > 0);

/*****
/* Close the socket */
*****/
close(sockfd);
}

```

---

## Xsocket ツール

Xsockets ツールは、IBM i 製品に付属している多数のツールのうちの 1 つです。すべてのツールは QUSRTOOL ライブラリーに保管されています。Xsocket ツールを使用すれば、プログラマーはソケット API を対話式に処理できます。

Xsocket ツールによって、以下のタスクを実行できます。

- ソケット API について学習する。
- 特定のシナリオを対話式に再作成してデバッグに役立てる。

注: Xsocket ツールは、「現状のまま」の形式で出荷されています。

### Xsocket の前提条件

Xsocket を使用する前に、以下のタスクを実行してください。

- ILE C 言語のインストール。
- IBM i ライセンス・プログラムのシステム・オープンの組み込み機能 (オプション 13) のインストール。
- IBM HTTP Server for i (5770-DG1) ライセンス・プログラムのインストール。

注: Web ブラウザーで Xsocket を使用することを計画している場合には、これが必要です。

- IBM Developer Kit for Java (5770-JV1) ライセンス・プログラムのインストール。

注: Web ブラウザーで Xsocket を使用することを計画している場合には、これが必要です。

### Xsocket の構成

2 つのバージョンの Xsocket ツールを使用できます。1 つ目のバージョンは IBM i クライアントと統合されます。統合バージョンは、最初の手順で完全に作成されます。2 つ目のバージョンは Web ブラウザーをクライアントとして使用します。



Web ブラウザー・クライアントを使用する場合、まず、統合バージョン用のセットアップ手順を最後まで実行しておく必要があります。

Xsocket ツールを作成するには、以下のステップを実行します。

1. ツールをアンパックするには、コマンド行から次のように入力します。

```
CALL QUSRTOOL/UNPACKAGE ('*ALL      ' 1)
```

注: 先頭の単一引用符 (') と末尾の単一引用符の間に 10 文字が必要です。

2. ライブラリー・リストに QUSRTOOL ライブラリーを追加するために、コマンド行に次のように入力します。

```
ADDLIBLE QUSRTOOL
```

3. コマンド行で次のように入力し、Xsocket プログラム・ファイルを作成するライブラリーを作成します。

```
CRTLIB <library-name>
```

<library-name>は、Xsockets ツール・オブジェクトを作成するライブラリーです。例えば、

```
CRTLIB MYXSOCKET
```

は有効なライブラリー名です。

注: XSOCKETS をライブラリーとして使用している場合は、Web 用に Xsocket を構成するときに、構成ステップをスキップできます。Xsocket ツール・オブジェクトを QUSRTOOL ライブラリーに追加しないでください。Xsocket ツール・オブジェクトを QUSRTOOL ライブラリーに追加すると、そのディレクトリー内の他のツールの使用を妨げる可能性があります。

4. ライブラリー・リストにこのライブラリーを追加するために、コマンド行に次のように入力します。  
ADDLIBLE <library-name>。<library-name> は、ステップ 3 で作成したライブラリーです。例えば、MYXSOCKET をライブラリー名として使用した場合は、「ADDLIBLE MYXSOCKET」と入力します。
5. コマンド行で次のように入力することにより、Xsocket ツールを自動的にインストールするインストール・プログラム TSOCRT を作成します。 CRTCLPGM <library-name>/TSOCRT QUSRTOOL/QATTCL。
6. インストール・プログラムを呼び出すために、コマンド行で次のように入力します。

```
CALL TSOCRT library-name
```

*library-name* の場所には、ステップ 3 で作成したライブラリーを使用します。例えば、MYXSOCKET ライブラリーにツールを作成する場合は、次のように入力します。

```
CALL TSOCRT MYXSOCKET
```

注: これが完了するまで、数分かかる場合があります。

ジョブ制御 (\*JOBCTL) 特殊権限なしに TSOCRT を呼び出してソケット・ツールを作成すると、givedescriptor() ソケット関数は、実行しているものとは異なるジョブに記述子を渡そうとして、エラーを戻します。

TSOCRT は、1 つの制御言語プログラム、1 つの ILE C プログラム (2 つのモジュールが作成される)、2 つの ILE C サービス・プログラム (2 つのモジュールが作成される)、および 3 つの表示装置ファイルを作成します。このツールの使用する場合はいつも、ライブラリーをライブラリー・リストに追加してください。このツールで作成されたすべてのオブジェクトの名前には、TSO という接頭部が付きます。

注: 統合バージョンは、GSKit セキュア・ソケット API をサポートしていません。統合 API を使用するソケット・プログラムを作成する場合、このツールのブラウザー・ベースのバージョンを使用してください。

#### 関連概念:

202 ページの『Xsocket の使用』

Xsocket ツールの操作は、統合クライアントまたは Web ブラウザーから行うことができます。

#### 関連タスク:

203 ページの『統合 Xsocket の使用』

統合クライアント上で Xsocket ツールを使用するには、次の説明に従ってください。

200 ページの『構成ファイルの更新』

統合 Xsocket ツールをインストールした後に、インスタンスのいくつかの構成ファイルに手動で変更を加える必要があります。

204 ページの『Web ブラウザーにおける Xsocket の使用』

Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用する際は、次の説明に従ってください。

### 統合 Xsocket のセットアップで作成されるオブジェクト

以下は、インストール・プログラムによって作成されるオブジェクトをリストした表です。作成されるオブジェクトはすべて、指定されたライブラリーの中にあります。

表 19. Xsocket のインストール中に作成されるオブジェクト

| オブジェクト名  | メンバー名  | ソース・ファイル名 | オブジェクト・タイプ | 拡張子 | 説明   |
|----------|--------|-----------|------------|-----|--|
| TSOJNI   | TSOJNI | QATTSYSC  | *MODULE    | C   | JSP と TSOSTSOC の間のインターフェースで使用するモジュール                               |
| TSODLT   | TSODLT | QATTCL    | *PGM       | CLP | ツール・オブジェクトまたはソース・ファイルのメンバー (またはその両方) を削除する制御言語プログラム。               |
| TSOXSOCK | N/A    | N/A       | *PGM       | C   | SOCKETS 対話式ツールで使用するメインプログラム。                                       |
| TSOXGJOB | N/A    | N/A       | *SRVPGM    | C   | SOCKETS 対話式ツールのサポートで使用されるサービス・プログラム。                               |
| TSOJNI   | N/A    | N/A       | *SRVPGM    | C   | SOCKETS 対話式ツールのサポートのため、JSP と TSOSTSOC の間のインターフェースで使用されるサービス・プログラム。 |

表 19. Xsocket のインストール中に作成されるオブジェクト (続き)

| オブジェクト名  | メンバー名    | ソース・ファイル名 | オブジェクト・タイプ | 拡張子    | 説明   |
|----------|----------|-----------|------------|--------|--|
| TSOXSOCK | TSOXSOCK | QATTSYSC  | *MODULE    | C      | TSOXSOCK プログラムの作成で使用されるモジュール。ソース・ファイルには main() ルーチンが含まれます。   |
| TSOSTSOC | TSOSTSOC | QATTSYSC  | *MODULE    | C      | TSOXSOCK プログラムの作成で使用されるモジュール。ソース・ファイルには、ソケット関数を実際に呼び出すルーチンが含まれます。  |
| TSOXGJOB | TSOXGJOB | QATTSYSC  | *MODULE    | C      | TSOXGJOB サービス・プログラムの作成で使用されるモジュール。ソース・ファイルには、内部ジョブを識別するルーチンが含まれます。この内部ジョブ ID は、ジョブ名、ユーザー ID、およびジョブ番号で構成されます。 |
| TSODSP   | TDSPDSP  | QATTDDS   | *FILE      | DSPF   | ソケット関数を含むメイン・ウィンドウ用に Xsocket ツールが使用するディスプレイ・ファイル。  |
| TSOFUN   | TDSOFUN  | QATTDDS   | *FILE      | DSPF   | 種々のソケット関数のサポートに Xsocket ツールが使用するディスプレイ・ファイル。   |
| TSOMNU   | TDSOMNU  | QATTDDS   | *FILE      | DSPF   | メニュー・バーをサポートするため、Xsocket ツールが使用するディスプレイ・ファイル。  |
| QATTIFS2 | N/A      | N/A       | *FILE      | PF-DTA | Lightweight Web インフラストラクチャーが使用する JAR ファイルが含まれます。   |

## Web ブラウザーを使用するための Xsocket の構成

Web ブラウザーを介してアクセスできるよう Xsocket ツールを構成できます。同一システム上でこれらの指示を複数回実装することにより、異なるサーバー・インスタンスを作成することができます。複数のインスタンスがあると、異なる listen ポートで、複数のバージョンを同時に実行できるようになります。

### 関連概念:

202 ページの『Xsocket の使用』

Xsocket ツールの操作は、統合クライアントまたは Web ブラウザーから行うことができます。

### 関連タスク:

204 ページの『Web ブラウザーにおける Xsocket の使用』

Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用する際は、次の説明に従ってください。

## 統合 Web アプリケーション・サーバーの構成

Xsocket ツールを Web ブラウザーで使用するには、統合 Web アプリケーション・サーバーを構成する必要があります。

Xsocket ツールで作業できるように Web ブラウザーを構成する前に、まず Xsocket を構成する必要があります。これを行う方法については、『Xsocket の構成』を参照してください。

1. HTTP 管理インスタンスが QHTTPSVR サブシステム下で実行されていることを確認します。実行されていない場合は、次の CL コマンドで開始できます。

```
STRTCPSVR SERVER(*HTTP) HTTPSVR(*ADMIN)
```

2. Web ブラウザーで、次のように入力します。

```
http://<system_name>:2001/.
```

ここで、<system\_name> は、システムのマシン名です。例: http://mysystemi:2001/

3. 「IBM i タスク」ページで、「IBM Web Administration for i」を選択します。
4. トップ・メニューから「セットアップ (Setup)」タブを選択します。
5. 「アプリケーション・サーバーの作成 (Create Application Server)」をクリックします。
6. 統合 Web アプリケーション・サーバーの下で、作成するアプリケーション・サーバーのタイプを選択し、「次へ」をクリックします。
7. サーバー・インスタンスの名前を入力し、「次へ」をクリックします。例えば、このインスタンスがブラウザーで Xsockets ツールを実行する場合は、xsocket という名前を使用することができます。統合 Web アプリケーション・サーバーに加えて、新規 HTTP サーバー (powered by Apache) が作成されます。

注: デフォルトの HTTP サーバーの名前および説明を使用してください。

8. アプリケーション・サーバーで使用する内部ポートの範囲を選択し、「次へ」をクリックします。

注: 1024 より大きいポート番号を使用してください。

9. IP アドレスを選択し、使用するポートを選択してから、「次へ」をクリックします。

注: 1024 より大きいポート番号を使用してください。デフォルトのポート番号 80 は選択しないでください。

10. 「次へ」を選択して、ユーザー ID にデフォルト値を使用します。
11. 「完了 (Finish)」をクリックして、アプリケーション・サーバーと HTTP サーバー (powered by Apache) の構成設定値を確認します。

## 関連タスク:

『構成ファイルの更新』

統合 Xsocket ツールをインストールした後に、インスタンスのいくつかの構成ファイルに手動で変更を加える必要があります。

202 ページの『Web ブラウザーでの Xsocket ツールのテスト』

Xsocket Web アプリケーションの構成を完了すると、ブラウザーで Xsocket ツールをテストできるようになります。サーバーおよびアプリケーション・インスタンスは、この時点で始動されている必要があります。

204 ページの『Web ブラウザーにおける Xsocket の使用』

Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用する際は、次の説明に従ってください。

## 構成ファイルの更新

統合 Xsocket ツールをインストールした後に、インスタンスのいくつかの構成ファイルに手動で変更を加える必要があります。

更新する必要があるのは、JAR ファイル、web.xml ファイル、および httpd.conf ファイルです。

1. JAR ファイルのコピー コマンド行から、次のようにこのコマンドを入力します。

```
CPY OBJ('/QSYS.LIB/XXXX.LIB/QATTIFS2.FILE/XSOCK.MBR')
TOOBJ('/www/<server_name>/xsock.war') FROMCCSID(*OBJ) TOCCSID(819) OWNER(*NEW)
```

ここで、XXXX は、Xsocket の構成時に作成したライブラリー名で、<server\_name> は、Apache の構成時に作成したサーバー・インスタンスの名前です。これは、XSocket JAR ファイルを保存する統合ファイル・システム・ディレクトリーです。

2. オプション: web.xml ファイルの更新

**注:** このステップは、Xsocket の構成時に Xsocket を XSOCKETS 以外のライブラリーにインストールした場合に限り必要となります。

a. コマンド行から、次のように入力します。

```
CD DIR('/www/<server_name>')
```

ここで、<server\_name> は Apache 構成時に作成したサーバー・インスタンスの名前です。

b. コマンド行から、次のように入力します。

```
STRQSH CMD('jar xf xsock.war')
```

これにより、XSocket JAR ファイルに保存されている構成ファイルを抽出します。

c. コマンド行から、次のように入力します。

```
wrklnk 'WEB-INF/web.xml'
```

d. F2 (編集) を押してこのファイルを編集します。

e. web.xml ファイルの </servlet-class> 行を検索します。

f. この行の後にある次のコードを更新します。

```
<init-param>
  <param-name>library</param-name>
  <param-value>xsockets</param-value>
</init-param>
```

xsockets の代わりに、Xsocket の構成時に作成したライブラリー名を挿入します。

g. ファイルを保管し、編集セッションを終了します。

- h. コマンド行から、次のように入力します。

```
STRQSH CMD('jar cmf META-INF/MANIFEST.MF xsock.war lib WEB-INF')
```

これにより、更新済み構成ファイルを含む新規 XSocket JAR ファイルが作成されます。

3. オプション: httpd.conf ファイルに権限検査を追加します。これにより、Apache は Xsocket Web アプリケーションにアクセスしようとするユーザーの認証を行うようになります。

**注:** UNIX ソケットを作成するために書き込みアクセスする際にも必要です。

- a. コマンド行から、次のように入力します。

```
wrklnk '/www/<server_name>/conf/httpd.conf'
```

ここで、<server\_name> は Apache 構成時に作成したサーバー・インスタンスの名前です。例えば、サーバー名として xsocks を選んだ場合、次のように入力します。

```
wrklnk '/www/xsocks/conf/httpd.conf'
```

- b. F2 (編集) を押してこのファイルを編集します。
- c. ファイルの末尾に、以下の行を挿入します。

```
<Location /xsock>
  AuthName "X Socket"
  AuthType Basic
  PasswdFile %%SYSTEM%%
  UserId %%CLIENT%%
  Require valid-user
  order allow,deny
  allow from all
</Location>
```

- d. ファイルを保管し、編集セッションを終了します。

#### 関連タスク:

199 ページの『統合 Web アプリケーション・サーバーの構成』

Xsocket ツールを Web ブラウザーで使用するには、統合 Web アプリケーション・サーバーを構成する必要があります。

195 ページの『Xsocket の構成』

2 つのバージョンの Xsocket ツールを使用できます。1 つ目のバージョンは IBM i クライアントと統合されます。統合バージョンは、最初の手順で完全に作成されます。2 つ目のバージョンは Web ブラウザーをクライアントとして使用します。

『Xsocket Web アプリケーションの構成』

統合 Web アプリケーション・サーバーおよび HTTP サーバー (powered by Apache) のサーバー・インスタンスを構成した後、Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用するために新規アプリケーションを構成する必要があります。

### Xsocket Web アプリケーションの構成

統合 Web アプリケーション・サーバーおよび HTTP サーバー (powered by Apache) のサーバー・インスタンスを構成した後、Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用するために新規アプリケーションを構成する必要があります。

1. 「管理」から、作成したアプリケーション・サーバーを選択します。
2. 左側の「アプリケーション・サーバー・ウィザード (Application Server Wizards)」で、「新規アプリケーションのインストール (Install New Application)」を選択します。



3. アプリケーションを入れる JAR ファイルの場所を指定し、「次へ」をクリックします。これは、「/QSYS.LIB/XXX.LIB/QATTIFS2.FILE/XSOCK.MBR」から作成された JAR ファイルで、構成ファイルの更新時に更新されました。
4. アプリケーションの名前を入力し、コンテキスト・ルートのデフォルト値を受け入れます。「次へ」をクリックします。例えば、このアプリケーションがブラウザで Xsocket ツールを実行する場合は、XSockets という名前を使用することができます。
5. 「完了 (Finish)」をクリックして、Xsocket ツール用のアプリケーション構成を完了します。

#### 関連タスク:

200 ページの『構成ファイルの更新』

統合 Xsocket ツールをインストールした後に、インスタンスのいくつかの構成ファイルに手動で変更を加える必要があります。

## Web ブラウザーでの Xsocket ツールのテスト

Xsocket Web アプリケーションの構成を完了すると、ブラウザで Xsocket ツールをテストできるようになります。サーバーおよびアプリケーション・インスタンスは、この時点で始動されている必要があります。

1. サーバーおよびアプリケーション・インスタンスがまだ始動されていない場合は、コマンド行で次のコマンドを使用して、サーバー・アプリケーションを始動します。

```
STRTCPSVR SERVER(*HTTP) HTTPSVR(<server_name>)
```

ここで、<server\_name> は、HTTP サーバー (powered by Apache) の構成時に作成したサーバー・インスタンスの名前です。多少時間がかかります。

2. コマンド行インターフェースから活動ジョブの処理 (WRKACTJOB) コマンドを実行して、サーバーの状況を確認します。server\_name と PGM-QLWISVR 関数を含む 1 つのジョブが JVAW 状況で表示され、その他のジョブはすべて SIGW 状況になっている必要があります。この場合には、次のステップに進むことができます。
3. ブラウザーで、次の URL を入力します。

```
http://<system_name>:<port>/xsock/index
```

ここで、<system\_name> はシステムのマシン名で、<port> は Apache 構成時に選択したポート番号です。

4. プロンプトが出されたら、サーバーのユーザー名とパスワードを入力します。Xsocket の Web クライアントが表示されるはずですが。

#### 関連タスク:

199 ページの『統合 Web アプリケーション・サーバーの構成』

Xsocket ツールを Web ブラウザーで使用するには、統合 Web アプリケーション・サーバーを構成する必要があります。

## Xsocket の使用

Xsocket ツールの操作は、統合クライアントまたは Web ブラウザーから行うことができます。

統合バージョンの Xsocket を使用するには、XSockets ツールを構成する必要があります。ブラウザ環境でこのツールを使用する場合は、統合クライアント用に Xsocket ツールを構成することに加え、『Web ブラウザーを使用するための Xsocket の構成』のステップも完了する必要があります。このツールの 2 つ

のバージョンには、類似した概念が多数あります。どちらのツールもソケット呼び出しを対話式で発行でき、どちらのツールでも発行したソケット呼び出しの `errno` が示されます。ただし、インターフェースは若干異なります。

注: GSKit セキュア・ソケット API を使用するソケット・プログラムを処理する場合は、このツールの Web バージョンを使用する必要があります。

#### 関連概念:

199 ページの『Web ブラウザーを使用するための Xsocket の構成』  
Web ブラウザーを介してアクセスできるよう Xsocket ツールを構成できます。同一システム上でこれらの指示を複数回実装することにより、異なるサーバー・インスタンスを作成することができます。複数のインスタンスがあると、異なる `listen` ポートで、複数のバージョンを同時に実行できるようになります。

#### 関連タスク:

195 ページの『Xsocket の構成』  
2 つのバージョンの Xsocket ツールを使用できます。1 つ目のバージョンは IBM i クライアントと統合されます。統合バージョンは、最初の手順で完全に作成されます。2 つ目のバージョンは Web ブラウザーをクライアントとして使用します。

## 統合 Xsocket の使用

統合クライアント上で Xsocket ツールを使用するには、次の説明に従ってください。

1. コマンド行から以下のコマンドを発行し、Xsocket ツールが存在するライブラリーをライブラリー・リストに追加します。

```
ADDLIBLE <library-name>
```

ここで、`<library-name>` は統合 Xsocket の構成時に作成したライブラリーの名前です。例えば、ライブラリーの名前が `MYXSOCKET` の場合、次のように入力します。

```
ADDLIBLE MYXSOCKET
```

2. コマンド行インターフェースで、次のように入力します。

```
CALL TSOXSOCK
```

3. Xsocket ウィンドウが表示されます。このウィンドウからメニュー・バーと選択フィールドを使用して、すべてのソケット・ルーチンにアクセスできます。このウィンドウは、ソケット API を選択した後必ず表示されます。このインターフェースを使用して、すでに存在しているソケット・プログラムを選択できます。新しいソケットを処理するには、以下のステップを実行してください。

- a. ソケット API のリストで、「ソケット (socket)」を選択し、「実行 (Enter)」を押します。
- b. 表示される「socket() プロンプト (socket() prompt)」ウィンドウで、ソケットに適切なアドレス・ファミリー、ソケット・タイプ、およびプロトコルを選択し、「実行 (Enter)」を押します。
- c. 「記述子」を選択し、「記述子の選択 (Select descriptor)」を選択します。

注: 他のソケット記述子が既に存在する場合、これによって活動状態のソケット記述子のリストが表示されます。

- d. 表示されるリストから、作成したソケット記述子を選択します。

注: 他のソケット記述子が存在する場合、ツールはソケット API を最新のソケット記述子に自動的に適用します。

4. ソケット API のリストから、使用するソケット API を選択します。ステップ 3c で選択したソケット記述子はこのソケット API で使用されます。ソケット API を選択すると、ソケット API に関する特定の情報を指定できる一連のウィンドウが直ちに表示されます。例えば、`connect()` を選択すると、表示



されるウィンドウで、アドレス長、アドレス・ファミリー、およびアドレス・データを指定することが必要になります。次に、選択したソケット API が、提供した情報で呼び出されます。ソケット API で生じるすべてのエラーは、`errno` としてユーザーに表示されます。

注:

1. Xsocket ツールは、DDS のグラフィカルなサポートを使用します。したがって、データの入力方法、およびウィンドウからの選択方法は、グラフィカルなディスプレイ装置と非グラフィカルなディスプレイ装置のどちらを使用するかによって異なります。例えば、グラフィカルなディスプレイでは、ソケット API の選択フィールドはチェック・ボックスとして現れますが、非グラフィカルなディスプレイでは、単一のフィールドが現れます。
2. ソケット上では利用可能なのに、ツールに実装されていない `ioctl()` 要求があることに注意してください。

## Web ブラウザーにおける Xsocket の使用

Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用する際は、次の説明に従ってください。

Web ブラウザーで Xsocket ツールを使用する前に、すべての Xsocket 構成および必要なすべての Web ブラウザー構成が完了したことを確認してください。また、Cookie が使用可能になっていることも確認してください。

1. Web ブラウザーで、次のように入力します。

```
http://system-name:2001/
```

ここで、*system-name* は、サーバー・インスタンスを含むシステムの名前です。

2. 「管理 (Administration)」を選択します。
3. 左のナビゲーションから、「HTTP サーバーの管理 (Manage HTTP Servers)」を選択します。
4. ご使用のインスタンス名を選択し、「開始 (Start)」をクリックします。以下のように入力し、コマンド行からサーバー・インスタンスを開始することもできます。

```
STRTCPSVR SERVER(*HTTP) HTTPSVR(<instance_name>)
```

ここで、*<instance\_name>* は、Apache 構成時に作成した HTTP サーバーの名前です。例えば、サーバー・インスタンス名に `xsocks` を使用できます。

5. Xsocket Web アプリケーションにアクセスするには、ブラウザーで以下の URL を入力します。

```
http://<system_name>:<port>/xsock/index
```

ここで、*<system\_name>* はシステムのマシン名で、*<port>* は HTTP インスタンスを作成した際に指定したポートです。例えば、システム名が `mySystemi` で、HTTP サーバーのインスタンスがポート 1025 で `listen` している場合、次のように入力します。

```
http://mySystemi:1025/xsock/index
```

6. Xsocket ツールが Web ブラウザーにロードされると、既存のソケット記述子を処理したり、新規の記述子を作成したりすることができます。新しいソケット記述子を作成するには、以下のステップを実行します。
  - a. 「Xsocket メニュー (Xsocket Menu)」から、「ソケット (socket)」を選択します。
  - b. 表示される「Xsocket 照会 (Xsocket Query)」ウィンドウで、このソケット記述子に適切なアドレス・ファミリー、ソケット・タイプ、およびプロトコルを選択します。「実行依頼 (Submit)」をクリックします。このページを再ロードすると、新規ソケット記述子が直ちに「ソケット (Socket)」プルダウン・メニューに表示されます。

- c. 「Xsocket メニュー (Xsocket Menu)」から、このソケット記述子に適用する API 呼び出しを選択します。Xsocket ツールの統合バージョンを使用する場合と同様、ソケット記述子を選択しなかった場合、このツールは API 呼び出しに最新のソケット記述子を自動的に適用します。

#### 関連概念:

199 ページの『Web ブラウザーを使用するための Xsocket の構成』

Web ブラウザーを介してアクセスできるよう Xsocket ツールを構成できます。同一システム上でこれらの指示を複数回実装することにより、異なるサーバー・インスタンスを作成することができます。複数のインスタンスがあると、異なる listen ポートで、複数のバージョンを同時に実行できるようになります。

#### 関連タスク:

195 ページの『Xsocket の構成』

2 つのバージョンの Xsocket ツールを使用できます。1 つ目のバージョンは IBM i クライアントと統合されます。統合バージョンは、最初の手順で完全に作成されます。2 つ目のバージョンは Web ブラウザーをクライアントとして使用します。

199 ページの『統合 Web アプリケーション・サーバーの構成』

Xsocket ツールを Web ブラウザーで使用するには、統合 Web アプリケーション・サーバーを構成する必要があります。

## Xsocket ツールによって作成されたオブジェクトの削除

Xsocket ツールによって作成されたオブジェクトの削除が必要になる場合があります。インストール・プログラムによって、TSODLT という名前のプログラムが作成されます。このプログラムは、ツールによって作成されたオブジェクトを除去したり (ライブラリーとプログラム TSODLT は除く)、Xsockets ツールによって使用されるソース・メンバーを除去したりすることができます。

以下の一連のコマンドを使用すれば、これらのオブジェクトを削除できます。

ツールによって使用されるソース・メンバーのみを削除するには、以下のコマンドを入力します。

```
CALL TSODLT (*YES *NONE)
```

ツールが作成するオブジェクトのみを削除するには、以下のコマンドを入力します。

```
CALL TSODLT (*NO library-name)
```

ツールによって作成されるソース・メンバーおよびオブジェクトの両方を削除するには、以下のコマンドを入力します。

```
CALL TSODLT (*YES library-name)
```

## Xsocket のカスタマイズ

ソケット・ネットワーク・ルーチンの追加サポート (例えば、inet\_addr()) を追加することによって、Xsocket ツールを変更できます。

独自の必要に応えるようにこのツールをカスタマイズする場合は、QUSRTOOL ライブラリーは変更しないことを推奨します。このライブラリーを変更するのではなく、ソース・ファイルを別のライブラリーにコピーし、そこで変更を加えてください。これによって、QUSRTOOL ライブラリーのオリジナルのファイルが保存されるので、将来必要となる場合にそれらのファイルを使用できます。TSOCRT プログラムを使用して、変更後にツールを再コンパイルできます (ソース・ファイルが別のライブラリーにコピーされている場合は、そのライブラリーを使用できるように TSOCRT も変更する必要があります)。ツールを作成する前に、TSODLT プログラムを使用してツール・オブジェクトの古いバージョンを削除してください。

## 保守容易性ツール

ソケットとセキュア・ソケットの使用は増大しており、e-business アプリケーションおよびサーバーに対応するようになってきているので、現在の保守容易性ツールは、この要求に対応していく必要があります。

拡張された保守容易性ツールは、ソケット・プログラムに対するトレースを実行して、ソケットおよび SSL 対応アプリケーション内のエラーに対するソリューションを見つけるのに役立ちます。これらのツールは、プログラマーとサポート・センターの担当者が、IP アドレスやポート情報などのソケットの特徴を選択することによって、ソケットの問題点を特定するために役立ちます。

以下の表では、これらのサービス・ツールについてそれぞれ概説します。

表 20. ソケットおよびセキュア・ソケットの保守容易性ツール

| 保守容易性ツール   | 説明   |
|--|--|
| LIC トレース・フィルター (TRCINT および TRCCNN)   | ソケットの選択トレースを行えるようにします。ソケット・トレースをアドレス・ファミリー、ソケット・タイプ、プロトコル、IP アドレス、およびポート情報で制限することができます。トレースを Socket API の特定のカテゴリのみに、また SO_DEBUG ソケット・オプション・セットのあるソケットのみに制限することもできます。LIC トレースは、スレッド、タスク、ユーザー・プロファイル、ジョブ名、またはサーバー名でフィルターに掛けられます。 |
| STRTRC SSNID(*GEN) JOBTRCTYPE(*TRCTYPE) TRCTYPE((*SOCKETS *ERROR)) によるトレース・ジョブ | STRTRC コマンドに追加のパラメーターが用意されました。このパラメーターは、他のソケットに関連しないトレース・ポイントから分けられた出力を生成します。この出力には、ソケット操作中にエラーが発生した場合の戻りコードと error 情報が含まれます。  |
| 操作状態記録装置のトレース  | ソケット・ライセンス内部コード・コンポーネントのトレースには、実行されたソケット操作ごとの操作状態記録装置項目のダンプが含まれます。   |
| 関連したジョブ情報  | サービス担当者とプログラマーが、接続されたソケットまたは listen 中のソケットに関連したすべてのジョブを検出できるようにします。この情報は、AF_INET または AF_INET6 というアドレス・ファミリーを使用するソケット・アプリケーション用の NETSTAT を使用して表示できます。   |
| SO_DEBUG を使用可能にする NETSTAT 接続状況 (オプション 3)                                       | ソケット・アプリケーションで SO_DEBUG ソケット・オプションが設定されているときに、拡張低レベル・デバッグ情報を提供します。   |
| セキュア・ソケット戻りコードおよびメッセージ処理   | GSKit API に対して、gsk_strerror() を通じて、標準化されたセキュア・ソケット戻りコード・メッセージを提示します。SSL_strerror() と SSL_Perror() も SSL_API に対して同様の機能を提供します。また resolver ルーチンからの戻りコード情報を提供する hsterror() API もあります。  |
| パフォーマンス・データ収集のトレース・ポイント  | アプリケーションからソケットを経て TCP/IP スタックまでのデータ・フローをトレースします。   |

関連情報:

SSL\_Strerror()--Retrieve SSL Runtime Error Message API

SSL\_Perror()--Print SSL Error Message API

gsk\_strerror()--Retrieve GSKit runtime error message API

hsterror()--Retrieve Resolver Error Message API

トレースの開始 (STRTRC)

---

## コードに関するライセンス情報および特記事項

IBM は、お客様に、すべてのプログラム・コードのサンプルを使用することができる非独占的な著作使用权を許諾します。お客様は、このサンプル・コードから、お客様独自の特別のニーズに合わせた類似のプログラムを作成することができます。

強行法規で除外を禁止されている場合を除き、IBM、そのプログラム開発者、および供給者は「プログラム」および「プログラム」に対する技術的サポートがある場合にはその技術的サポートについて、商品性の保証、特定目的適合性の保証および法律上の瑕疵担保責任を含むすべての明示もしくは黙示の保証責任を負わないものとします。

いかなる場合においても、IBM および IBM のサプライヤーならびに IBM ビジネス・パートナーは、その予見の有無を問わず発生した以下のものについて賠償責任を負いません。

1. データの喪失、または損傷。
2. 直接損害、特別損害、付随的損害、間接損害、または経済上の結果的損害
3. 逸失した利益、ビジネス上の収益、あるいは節約すべかりし費用

国または地域によっては、法律の強行規定により、上記の責任の制限が適用されない場合があります。



---

## 特記事項

本書は米国 IBM が提供する製品およびサービスについて作成したものです。

本書に記載の製品、サービス、または機能が日本においては提供されていない場合があります。日本で利用可能な製品、サービス、および機能については、日本 IBM の営業担当員にお尋ねください。本書で IBM 製品、プログラム、またはサービスに言及していても、その IBM 製品、プログラム、またはサービスのみが使用可能であることを意味するものではありません。これらに代えて、IBM の知的所有権を侵害することのない、機能的に同等の製品、プログラム、またはサービスを使用することができます。ただし、IBM 以外の製品とプログラムの操作またはサービスの評価および検証は、お客様の責任で行っていただきます。

IBM は、本書に記載されている内容に関して特許権 (特許出願中のものを含む) を保有している場合があります。本書の提供は、お客様にこれらの特許権について実施権を許諾することを意味するものではありません。実施権についてのお問い合わせは、書面にて下記宛先にお送りください。

〒103-8510

東京都中央区日本橋箱崎町19番21号

日本アイ・ビー・エム株式会社

法務・知的財産

知的財産権ライセンス渉外

以下の保証は、国または地域の法律に沿わない場合は、適用されません。IBM およびその直接または間接の子会社は、本書を特定物として現存するままの状態を提供し、商品性の保証、特定目的適合性の保証および法律上の瑕疵担保責任を含むすべての明示もしくは黙示の保証責任を負わないものとします。国または地域によっては、法律の強行規定により、保証責任の制限が禁じられる場合、強行規定の制限を受けるものとします。

この情報には、技術的に不適切な記述や誤植を含む場合があります。本書は定期的に見直され、必要な変更は本書の次版に組み込まれます。IBM は予告なしに、随時、この文書に記載されている製品またはプログラムに対して、改良または変更を行うことがあります。

本書において IBM 以外の Web サイトに言及している場合がありますが、便宜のため記載しただけであり、決してそれらの Web サイトを推奨するものではありません。それらの Web サイトにある資料は、この IBM 製品の資料の一部ではありません。それらの Web サイトは、お客様の責任でご使用ください。

IBM は、お客様が提供するいかなる情報も、お客様に対してなんら義務も負うことのない、自ら適切と信ずる方法で、使用もしくは配布することができるものとします。

本プログラムのライセンス保持者で、(i) 独自に作成したプログラムとその他のプログラム (本プログラムを含む) との間での情報交換、および (ii) 交換された情報の相互利用を可能にすることを目的として、本プログラムに関する情報を必要とする方は、下記に連絡してください。

IBM Corporation

Software Interoperability Coordinator, Department YBWA

3605 Highway 52 N

Rochester, MN 55901

U.S.A.



本プログラムに関する上記の情報は、適切な使用条件の下で使用することができますが、有償の場合もあります。

本書で説明されているライセンス・プログラムまたはその他のライセンス資料は、IBM 所定のプログラム契約の契約条項、IBM プログラムのご使用条件、またはそれと同等の条項に基づいて、IBM より提供されます。

この文書に含まれるいかなるパフォーマンス・データも、管理環境下で決定されたものです。そのため、他の操作環境で得られた結果は、異なる可能性があります。一部の測定が、開発レベルのシステムで行われた可能性があります。その測定値が、一般に利用可能なシステムのものと同じである保証はありません。さらに、一部の測定値が、推定値である可能性があります。実際の結果は、異なる可能性があります。お客様は、お客様の特定の環境に適したデータを確かめる必要があります。

IBM 以外の製品に関する情報は、その製品の供給者、出版物、もしくはその他の公に利用可能なソースから入手したものです。IBM は、それらの製品のテストは行っておりません。したがって、他社製品に関する実行性、互換性、またはその他の要求については確認できません。IBM 以外の製品の性能に関する質問は、それらの製品の供給者をお願いします。

IBM の将来の方向または意向に関する記述については、予告なしに変更または撤回される場合があります、単に目標を示しているものです。

本書はプランニング目的としてのみ記述されています。記述内容は製品が使用可能になる前に変更になる場合があります。

本書には、日常の業務処理で用いられるデータや報告書の例が含まれています。より具体性を与えるために、それらの例には、個人、企業、ブランド、あるいは製品などの名前が含まれている場合があります。これらの名称はすべて架空のものであり、名称や住所が類似する企業が実在しているとしても、それは偶然にすぎません。

#### 著作権使用許諾:

本書には、様々なオペレーティング・プラットフォームでのプログラミング手法を例示するサンプル・アプリケーション・プログラムがソース言語で掲載されています。お客様は、サンプル・プログラムが書かれているオペレーティング・プラットフォームのアプリケーション・プログラミング・インターフェースに準拠したアプリケーション・プログラムの開発、使用、販売、配布を目的として、いかなる形式においても、IBM に対価を支払うことなくこれを複製し、改変し、配布することができます。このサンプル・プログラムは、あらゆる条件下における完全なテストを経ていません。従って IBM は、これらのサンプル・プログラムについて信頼性、利便性もしくは機能性があることをほのめかしたり、保証することはできません。これらのサンプル・プログラムは特定物として現存するままの状態を提供されるものであり、いかなる保証も提供されません。IBM は、お客様の当該サンプル・プログラムの使用から生ずるいかなる損害に対しても一切の責任を負いません。

それぞれの複製物、サンプル・プログラムのいかなる部分、またはすべての派生的創作物にも、次のように、著作権表示を入れていただく必要があります。

© (お客様の会社名) (西暦年). このコードの一部は、IBM Corp. のサンプル・プログラムから取られています。

© Copyright IBM Corp. \_年を入れる\_.

---

## プログラミング・インターフェース情報

この「ソケット・プログラミング」資料には、プログラムを作成するユーザーが IBM i のサービスを使用するためのプログラミング・インターフェースが記述されています。

---

### 商標

IBM、IBM ロゴおよび [ibm.com](http://ibm.com) は、世界の多くの国で登録された International Business Machines Corporation の商標です。他の製品名およびサービス名等は、それぞれ IBM または各社の商標である場合があります。現時点での IBM の商標リストについては、『[www.ibm.com/legal/copytrade.shtml](http://www.ibm.com/legal/copytrade.shtml)』をご覧ください。

Adobe、Adobe ロゴ、PostScript、PostScript ロゴは、Adobe Systems Incorporated の米国およびその他の国における登録商標または商標です。

UNIX は The Open Group の米国およびその他の国における登録商標です。

Java およびすべての Java 関連の商標およびロゴは Oracle やその関連会社の米国およびその他の国における商標または登録商標です。

他の製品名およびサービス名等は、それぞれ IBM または各社の商標である場合があります。

---

### 使用条件

これらの資料は、以下の条件に同意していただける場合に限りご使用いただけます。

**個人使用:** これらの資料は、すべての著作権表示その他の所有権表示をしていただくことを条件に、非商業的な個人による使用目的に限り複製することができます。ただし、IBM の明示的な承諾をえずに、これらの資料またはその一部について、二次的著作物を作成したり、配布 (頒布、送信を含む) または表示 (上映を含む) することはできません。

**商業的使用:** これらの資料は、すべての著作権表示その他の所有権表示をしていただくことを条件に、お客様の企業内に限り、複製、配布、および表示することができます。ただし、IBM の明示的な承諾をえずにこれらの資料の二次的著作物を作成したり、お客様の企業外で資料またはその一部を複製、配布、または表示することはできません。

ここで明示的に許可されているもの以外に、資料や資料内に含まれる情報、データ、ソフトウェア、またはその他の知的所有権に対するいかなる許可、ライセンス、または権利を明示的にも黙示的にも付与するものではありません。

資料の使用が IBM の利益を損なうと判断された場合や、上記の条件が適切に守られていないと判断された場合、IBM はいつでも自らの判断により、ここで与えた許可を撤回できるものとさせていただきます。

お客様がこの情報をダウンロード、輸出、または再輸出する際には、米国のすべての輸出入関連法規を含む、すべての関連法規を遵守するものとします。

IBM は、これらの資料の内容についていかなる保証もしません。これらの資料は、特定物として現存するままの状態を提供され、商品性の保証、特定目的適合性の保証および法律上の瑕疵担保責任を含むすべての明示もしくは黙示の保証責任なしで提供されます。









プログラム番号: 5770-SS1

Printed in Japan

**日本アイ・ビー・エム株式会社**

〒103-8510 東京都中央区日本橋箱崎町19-21