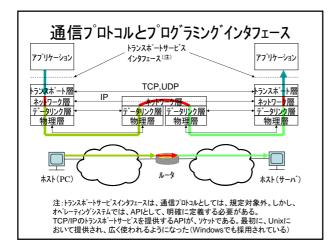
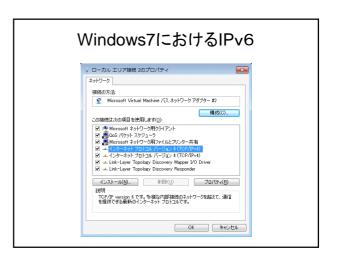
第14回 ネットワーク制御

OSにおけるネットワークの位置づけ

- ネットワーク=入出力装置(通信)
 - 端末や他ホストとの間で、通信回線を介して入出力する
 - OSは<mark>通信制御機能</mark>を提供する
- ネットワーク=論理的な通信路
 - OSI参照モデル(ネットワークアーキテクチャ)に基づくAP間通信
 - OSはAPIとしてトランスポートサービスを提供(ソケットインタフェース)
- ネットワーク=共用資源
 - LANを介してプリンタやファイルを共用
 - OSは共用資源へのアクセス機能を提供(狭義のネットワークOS)
- ネットワーク=プログラム+計算機能
 - プログラムが、他コンピュータに処理をさせ、結果を返してもらう
 - OSは<mark>遠隔手続き呼び出し(RPC</mark>:Remote Procedure Call)を提供
 - 注:ミドルウェア(OSとAPの中間に位置するプログラム)で実現されることも多い







IPv4ヘッダのフィールド				
フィールド名	幅	意味および説明		
バージョン	4bit	IPv4を表す「0100(2進数表示)」になる		
ヘッダ長	4bit	IPv4ヘッダの長さ。先頭から、オプションの最後までの含むサイズ(を4で割った値をセットする)		
サービス・タイプ (TOS)	8bit	パケットの優先度などを表すために用意されているが、実際にはほとん ど使われていない		
パケット長	16bit	IPv4ヘッダも含む、IPパケット全体の長さ		
識別子	16bit	フラグメント化されたパケットの識別用番号。パケットをフラグメント化すると、すべて同じIDを持つ。これを元に、元のパケットを識別・復元する		
フラグ	3bit	制御用フラグ。フラグメントの存在やフラグメント禁止などを表す		
フラグメント・オフ セット	13bit	フラグメント化されたパケットにおいて、元のオフセットを表す		
TTL	8bit	パケットの寿命を表す数値。ルータを1つ通過するごとに1ずつ減算され、 Oになるとパケットが破棄される。ルーティングがループになるのを防ぐ		
プロトコル番号	8bit	上位プロトコルの番号		
ヘッダ・チェックサ ム	16bit	IPv4ヘッダのチェックサム。TTLが変わると再計算する必要があるので、 ルータの負荷は軽くない		
送信元IPアドレス	32bit	送信元ノードのIPv4アドレス		
あて先IPアドレス	32bit	送信先ノードのIPv4アドレス		



IPv6ヘッダのフィールド			
フィールド 名	幅	意味および説明	
バージョン	4bit	IPv6を表す「0110(2進数表示)」になる.	
トラフィック・クラス	8bit	IPv4のサービス・タイプ(TOS)と同じで、パケット送信時のQoS(Quality of Service)を指定する. パケット送信時の優先度を表す.	
フロー・ラベル	20bit	マルチキャスト通信などにおいて、通信経路の品質を確保したり、経路を優先的に選択させたりするために使用する。IPv4ヘッダには該当するものはない(IPv4の場合は、より上位のプロトコルと組み合わせて通信路の経路を確保するのが一般的).	
ペイロード長	16bit	拡張ヘッダとペイロード・データの合計サイズ。IPv4と異なり、IPv6の基本ヘッダ部分(40bytes)は含まない.	
次ヘッダ	8bit	IPv6基本へッダに続く、拡張ヘッダや上位プロトコルのタイプ。拡張ヘッダが複数ある場合は、最初の拡張ヘッダのタイプを表す。以後のヘッダは、数珠つなぎで並べる。IPv4のプロトコル・タイプに相当するが、拡張ヘッダもペイロード(上位プロトコルのヘッダとそのデータ)もこのネクスト・ヘッダを使って同様に並べる。	
ホップ・リミット	8bit	IPv4のTTLと同じで、通過可能なルータの最大数を制限する。ルータを 1つ通過するたびに1ずつ減算される。Oになるとパケットは破棄され、送 信元に対してICMPv6の「hop limit exceeded in transit」が返信される。	
送信元IPアドレス	128bit	送信元ノードのIPv6アドレス	
あて先IPアドレス	128bit	送信先ノードのIPv6アドレス	

IPv6の拡張ヘッダ 拡張ヘッダタイプ 番号 通常、中継ルータは拡張へッダを無視するが、このタイプが指定されている場合は、すべてのルータでこの内容を処理する。このヘッダには追加のオプションを格納する ホップ・バイ・ホッ プ・オプション・ ヘッダ ルーティング・ ヘッダ フラグメント・ヘッ ダ のオフンヨンを格納する 途中で終由する必要のあるノード(ルータ)を列挙する。バケットが通過 するルータを限定する、IPv4のソース・ルーティングに相当 フラグメント化(断片化)されたデータが含まれることを示す。IPv6ではフ ラグメント化は送信元でのみ行い、途中のルータでは行わない。IPv4の ヘッダにあったIDフィールド(フラグメント化された・パケットを識別するため 番号)は、この拡張へッダ中に存在する バケットの簡号化情報、IPv4ではIPvTCPなどとは別に定義されていた 映るル、ジョブを持つないでは、アナル・マンドス・アント 43 ESPヘッタ 暗号化/認証などの機能が、IPv6ではIPレベルで統合されている パケットの認証情報(同上) ICMPv6ヘッダ 58 IPv6用のICMF ノー・ネクスト・ ヘッダ 59 次のヘッダが存在しない、つまりヘッダ・チェインの終了を表す 通常、拡張ヘッダ部分は中継ルータでは関与しないが、このタイプが指定されている場合は、あて先のノードと、(ルーティング・ヘッダで指定されている)すべてのルータでこのヘッダの内容を処理すること 指定されたプロトコルのヘッダとそのデータを表す。例えばTCPなら6、 (プロトコル番号) 以外 UDPなら17などとなる(IPv4のプロトコル番号と同一)

