情報通信ネットワーク第7回第7回

理工学部情報科学科 松澤 智史

本日は・・・トランスポート層

アプリケーション層

プレゼンテーション層

セッション層

トランスポート層

ネットワーク層

データリンク層

物理層

通信データ



アプリケーション層

トランスポート層

インターネット層

リンク層

今日のコンテンツ

- TCP(Transmission Control Protocol)
 - 低速になるが、データの信頼性を提供
 - ・ 到達順の保証
 - ・データ損失の補填機能

- UDP(User Datagram Protocol)
 - 信頼性はないが、高速な通信を実現

復習

- 物理層
 - 電気・光などの媒体を用いて、0/1の情報をできる限り高速かつ正確に送る
- データリンク層
 - マルチリンクにおいて送信元・先を明らかにし、自分宛でないデータは 捨てる
- ネットワーク層
 - ・ネットワークをまたがる通信相手への送受信を可能にする
 - ・ データ分割・復元を可能にする

TCP(Transmission Control Protocol)

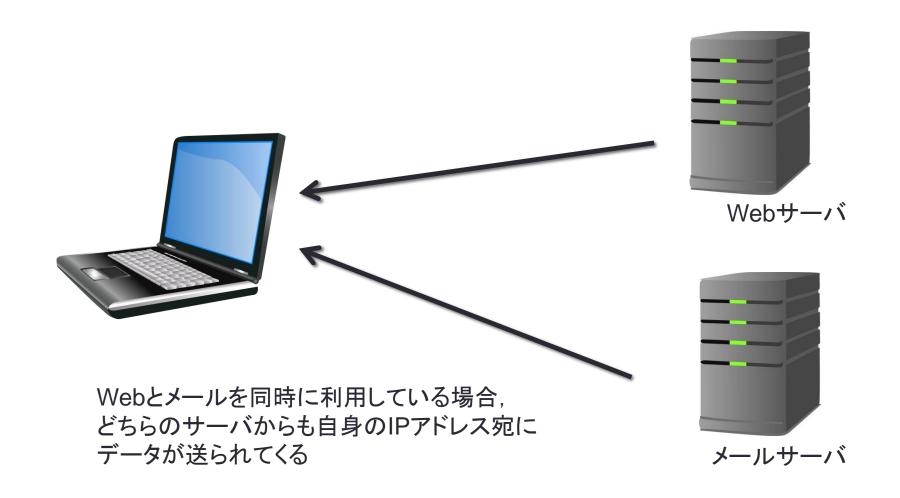
- ポート番号と呼ばれる識別子があり、サービスの区別を行う
- チェックサムで誤りの検知を行い、誤りがある場合は破棄する
 - ・オプションでチェックサム計算なしの指定も可能であるが TCPではチェックサム必須となっている
- コネクション指向のストリーム通信を行う
 - 仮想通信路(コネクション)を形成して複数のデータをやりとりする
- ・信頼性を確保する
 - 個々のデータの受信確認を行い、送信順序を維持した受信を行う
 - ・データの欠落には再送を行い、欠落がなくなるまで再送を繰り返す
 - 順番を意識した上位プロトコルで形成できる
 - ウインドウサイズによるフロー制御を行う

TCPヘッダ

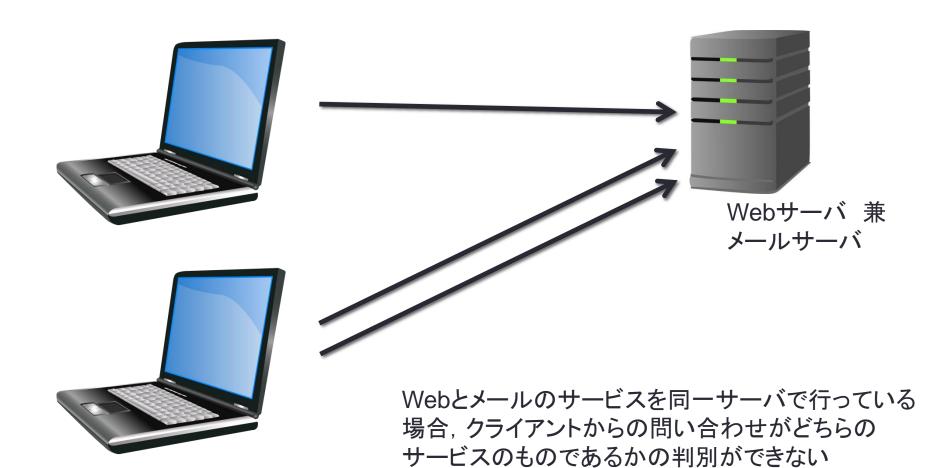
0	4 1	0	16 31		
	始点ポート番号 Source Port th_sport		終点ポート番号 Destination Port th_dport		
シーケンス番号 Sequence Number th_seq					
確認応答番号 Acknowledgement Number th_ack					
オフセット Data Off th_off		フラグ Flags th_flags	ウィンドウサイズ Window th_win		
	チェックサム Checksum th_sum		緊急ポインタ Urgent Pointer th_urp		

シーケンス番号 送信したデータの位置(オクテット単位で表す) **確認応答番号** 次に受信すべきシーケンス番号 **データオフセット** TCPのデータの開始位置(4オクテット単位) 通常5 コネクション確立・切断・強制切断・緊急・ACK・PUSH **ウインドウサイズ** データを受信側の空きバッファ領域の大きさ

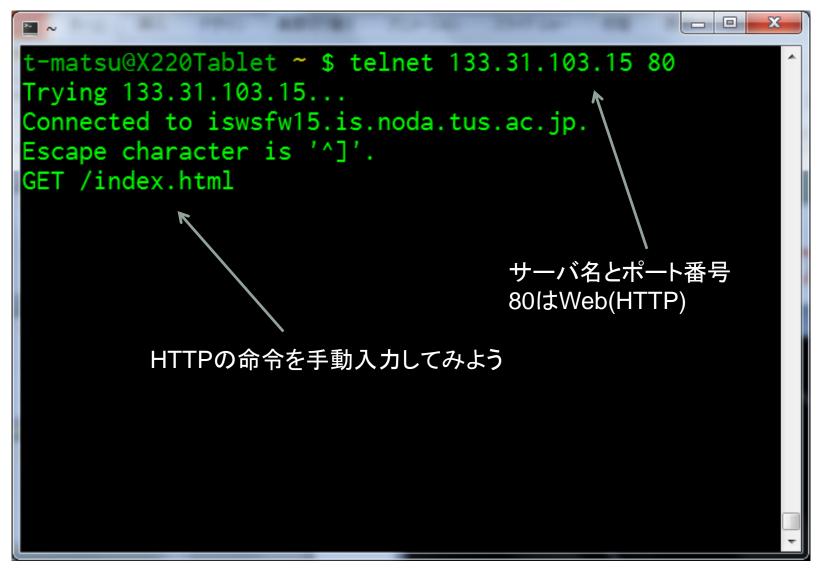
ポート番号によるサービス区別



ポート番号によるサービス区別



telnetによるTCPポートアクセス



代表的なポート番号

ポート番号	プロトコル	説明
20	FTP(data)	ファイル転送(データ用)
21	FTP	ファイル転送(制御用)
22	SSH	暗号化された遠隔ログインプロトコル
23	TELNET	遠隔ログインプロトコル
25	SMTP	メール転送プロトコル
53	DNS	名前解決用のプロトコル
80	HTTP	WWW
110	POP3	メール受信プロトコル
443	HTTPs	暗号化されたWWW

チェックサム

アルゴリズム

- TCPとUDPの場合は擬似ヘッダを作成する
- チェックサムフィールドに0を入れる
- ・ データ長が奇数の場合は、16ビット単位になるように調整する
- · 擬似ヘッダ, ヘッダ, データ長の部分を16ビット単位での1の補数で加算する
- · 求めた値の1の補数をヘッダチェックサムに格納する
- ・ チェックサムが0(すべて0)の場合はチェックサム計算なしとみなす



1の補数

• 補数

- ・ある基数法において、ある自然数 a に足したとき桁が1つ上がる (桁が1つ増える)数のうち最も小さい数をいう
- ・または負の値の表現

nの補数

- 10進数法において66の10の補数は34 (桁上がりする最小の値)
- 10進数法において66の9の補数は33 (桁上がりしない最大の値)

2進数法における1の補数

- ・1の補数の求め方
 - 10010010の1の補数は01101101(つまり単純なビット反転)
 - 0000001(+1)の補数は11111110(-1)
- ・1の補数の加算
 - 0000001(+1) + 00000001(+1) = 00000010(+2) ※ここまでは良い
 - 11111110(-1) + 00000001(+1) = 11111111(0) つまり
 - 0の表現が00000000と11111111の2種類ある
 - 11111111(0) + 00000001(+1) = 00000001(+1)となる つまり
 - オーバーフローしたら下位ビットに1を挿入する
 - ・正の数同士, 負の数同士の加算結果が0000000になることはない
 - ・加算結果が0000000になるのは0000000+0000000だけ

チェックサム(計算例)

例:001001101001100101000 わかり易いように8ビットにする

サンプルプログラム

http://www.is.noda.tus.ac.jp/~t-matsu/3is/checksum8.c

Checksum : 11110111

データ1 : 00100110 データ2 : 10011001

データ3 : 01001000

1の補数で加算

◆ 合計

: 00001000

受信側で検証

データ1 : 00100110 データ2 : 10011001 データ3 : 01001000

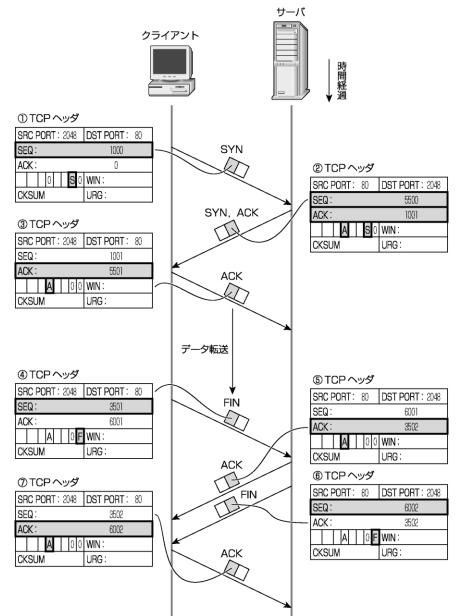
Checksum : 11110111

計: 111111111

オール1の0になれば誤り無し

※ オール0の0になることはないため、オール0の0はチェックサムなしと扱える

TCPコネクションの確立と切断



POINT 1

SYNフラグの設定されたセグメント を双方が送信する

POINT 2

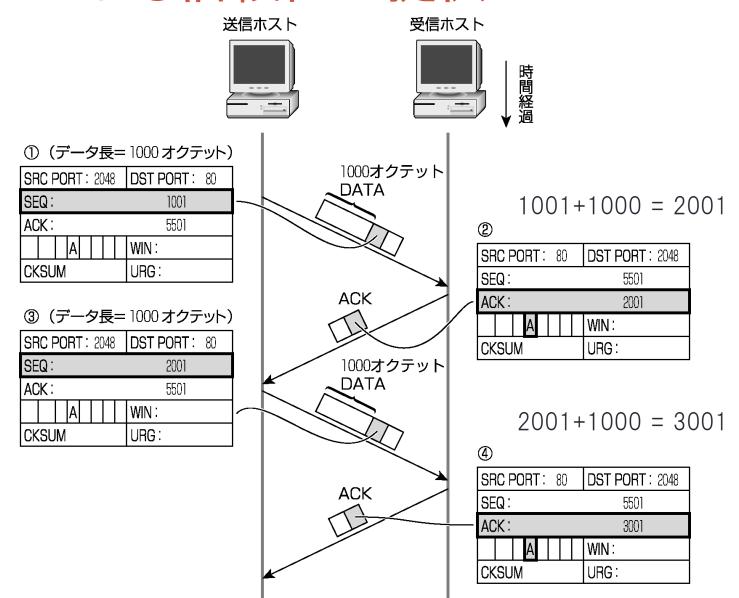
最初のSYNフラグの設定されたセグ メント以外はACKフラグを設定する

POINT 3

FINフラグの設定されたセグメントも 双方が送信する

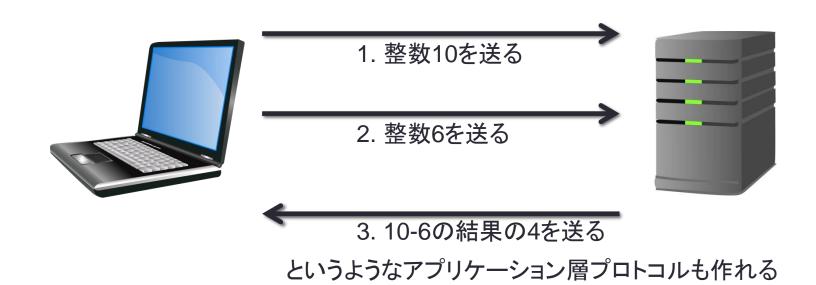
3wayハンドシェイクと呼ぶ

ACKによる信頼性の提供



TCPコネクションの利点

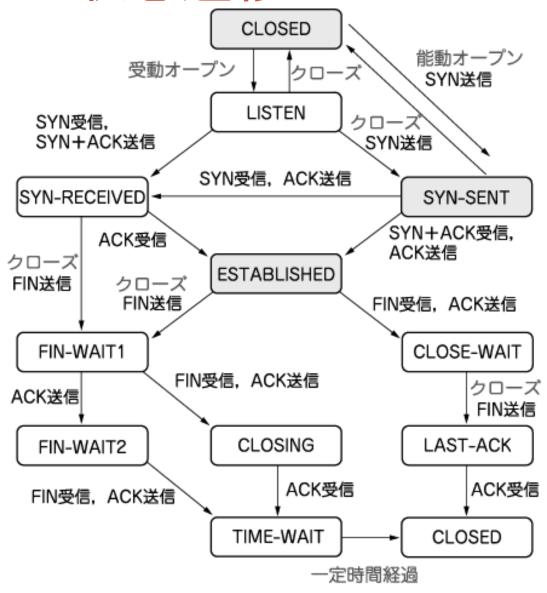
- ・到達順番が保証される
 - 到達順が狂っても受信側TCPで順番を入れ替えて上位に渡す
- データの誤りや欠損がない
- ・上位層で状態遷移を用いたプロトコルを作成できる



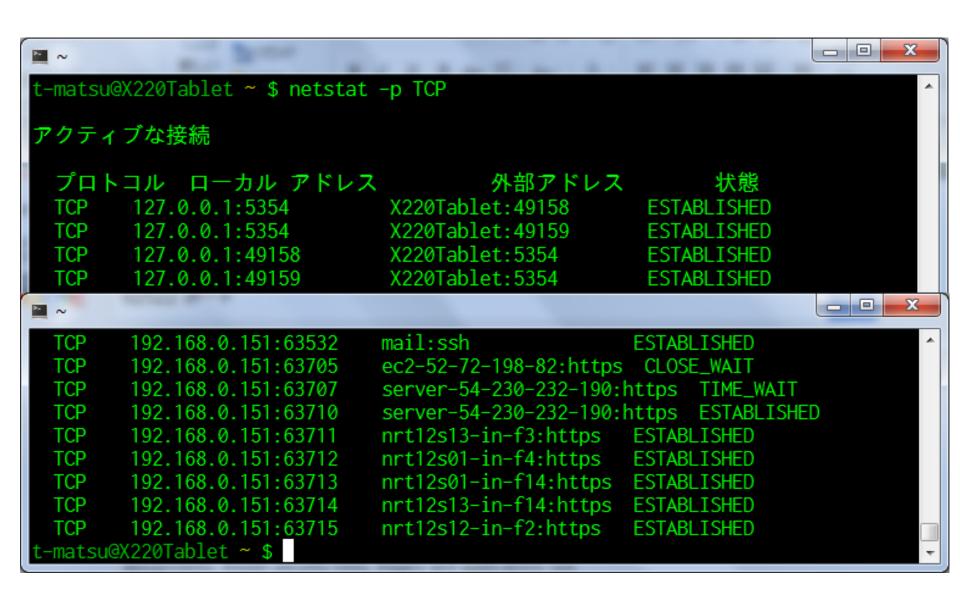
TCPのタイムアウトと再送

- ・送信データに対するACK応答を監視する
 - ・※信頼性確保のため
- 一定時間ACKが来ない場合は再送する
 - 待ち時間は指数関数的に増加させる
 - 1回目0.3秒後, 2回目0.7秒後, 3回目1.4秒後••••
- ・一定回数再送してもACKがない場合はRSTフラグを送り、コ ネクションを初期状態にする
 - ・デフォルトは5回

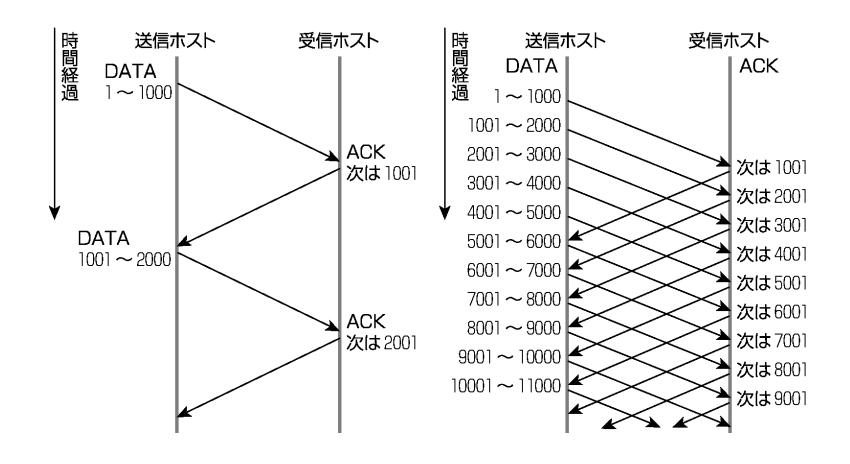
TCPの状態遷移



netstatによるTCP状態確認



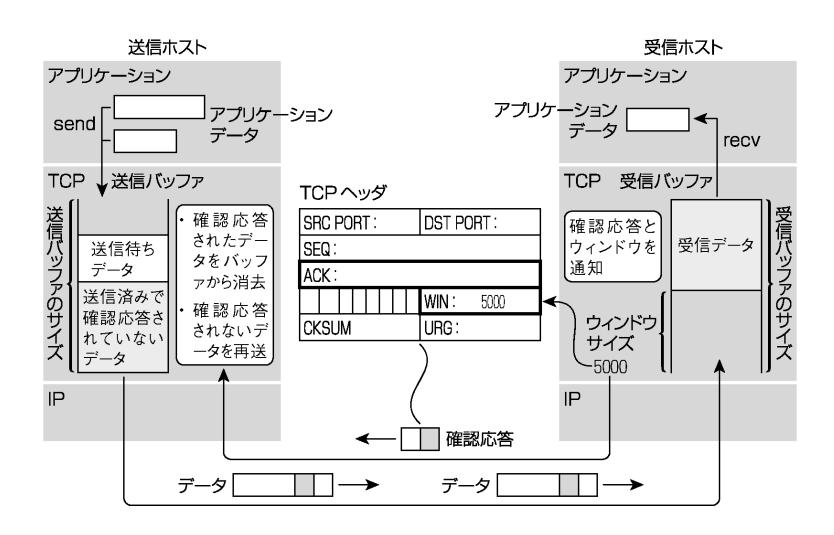
ウインドウ制御



ウインドウサイズ1000

ウインドウサイズ5000

ウインドウ制御(Contd)



UDP(User Datagram Protocol)

- ・信頼性はない(IPの低信頼性を維持)
- ポート番号と呼ばれる識別子があり、サービスの区別を行う
- チェックサムで誤りの検知を行い、誤りがある場合は破棄する
 - ・オプションでチェックサム計算なしの指定も可能
- ・コネクションレスの通信(パケット単位で独立)を行う

UDPヘッダ

n

U	iu Ji
始点ポート番号	終点ポート番号
Source Port	Destination Port
uh_sport	uh_dport
パケット長	チェックサム
Length	Checksum
uh_ulen	uh_sum

16

始点ポート番号 送信ホストの使用するポート番号 **終点ポート番号** 受信ホストの使用するポート番号 **パケット長** UDPヘッダとデータの長さ(単位8オクテット,最大65535オクテット) **チェックサム** データの信頼性を確かめる値(後述)

今回のまとめ

TCP

- 信頼性のある通信を行う
- コネクション指向のプロトコル
- 再送によるデータ欠落の補填を行う
- ・フロー制御が可能

UDP

・信頼性のないコネクションレス通信(IPの信頼性を維持)を行うプロトコル

TCP,UDP共通

- ポート番号によるサービス区別を行う
- チェックサムによる誤り検知が可能

質問あればどうぞ

次回はアプリケーション層!