

# 学習情報ネットワーク論 (第5回)

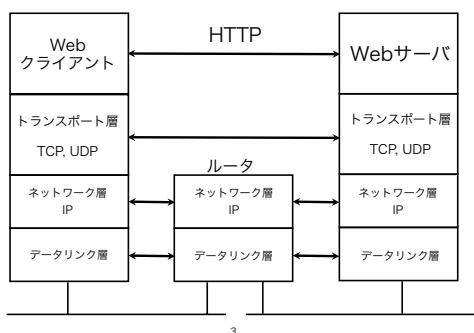
室田真男  
大学院社会理工学研究科 人間行動システム専攻  
murota@hum.titech.ac.jp

今日の内容 (2008年1月31日)

- トランスポート層
  - ポート番号
  - UDP
  - TCP

2

## インターネットプロトコル階層



3

## トランスポート層の役割

- End-to-Endの通信を担当
  - 上位アプリケーションからのデータを、宛先のアプリケーションへ配達（プロセス間の通信）
  - ネットワーク層を利用してサービスを実現
- アプリケーション識別子：ポート番号
- 上位層からのデータ
  - 宛先IPアドレスを取得するのは上位層の仕事
  - データ

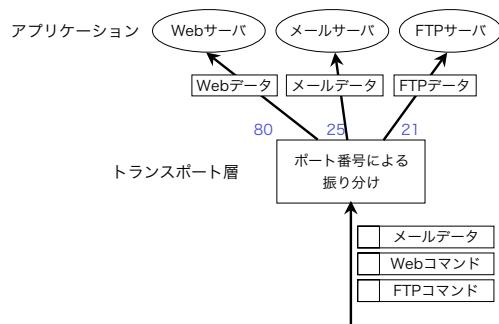
4

## ポート番号

- トランスポート層での識別子
  - アプリケーションごとに割り当て
  - 送信元と宛先で独立
  - 16ビットの正の整数
  - well-knownポート番号
    - http:80、電子メール(smtp):25、telnet:23、ftp:21

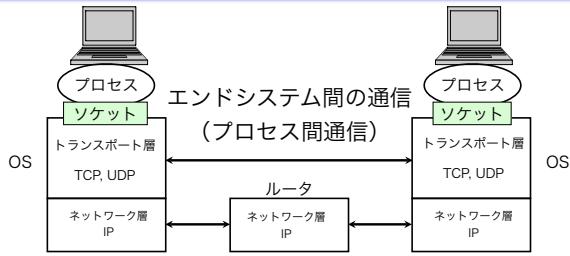
5

## ポート番号による振り分け



6

## コネクションの識別



- コネクション（通信）の識別
  - ▶ 送信元(IPアドレス,ポート番号)+宛先(IPアドレス,ポート番号)
  - ▶ IPアドレスとポート番号の組：ソケット

7

## アプリケーションの動作

- Webブラウザの例
  1. ユーザからURIの入力を得る
    - ・ プロトコル（スキーム）：http
    - ・ サーバのドメイン名：www.titech.ac.jp
  2. IPアドレスを取得
    - ・ DNSへAレコードの問い合わせ：131.112.125.60
  3. ソケットを作成してコネクションを張る
    - ・ TCP, IPアドレス：131.112.125.60, ポート番号：80
  4. HTTPリクエストフォーマットを作成（具体的なフォーマットは省略）
  5. ソケットに送る
  6. サーバからの返信を得る
  7. 4～6を繰り返しながら、ブラウザに表示
  8. コネクションを切断

8

## アプリケーションが必要とするサービス

- 高信頼データ転送
  - ▶ 1bitも間違わないで転送
- 帯域幅保証
  - ▶ 転送量の保証
- 遅延
  - ▶ 高速性
  - ▶ 遅延保証

9

## インターネットのトランSPORTプロトコル

- 2つのトランSPORTプロトコル
  - ▶ UDP (User Datagram Protocol)
  - ▶ TCP (Transmission Control Protocol)

10

## TCPとUDP

	TCP	UDP
高信頼性	○	×
帯域幅保証	×	×
遅延保証	×	×
高速性	×	○

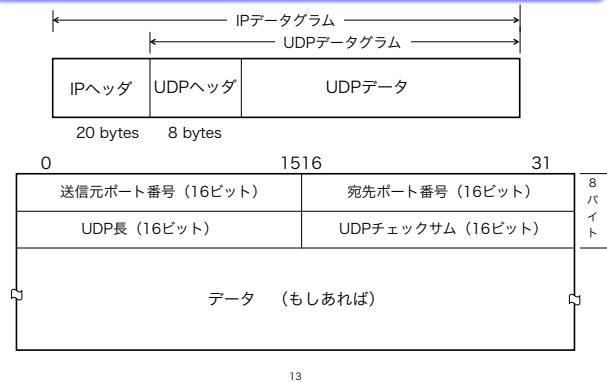
11

## UDP

- 仕様書（RFC768）はたった3ページ!!
- データ伝送用の簡単なメカニズムのみを提供
  - ▶ アプリケーションへのデータ分配のみ
  - ▶ オーバーヘッドが小さく高速処理
- 信頼性を提供しない
  - ▶ アプリケーションデータが宛先に届くことを保証しない

12

## UDPデータグラム



## UDPのアプリケーション例

- パケット損失率が少ない安定した通信路を仮定
  - NFS (Network File System)
- 即時性、実時間性重視
  - DNS (Domain Name System)
  - 音声/動画ストリーミングアプリケーション
- 一対多通信
  - ブロードキャスト/マルチキャストアプリケーション

14

## TCP

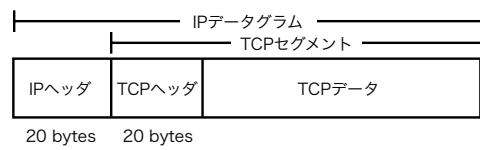
### 特徴

- 非構造化ストリーム
- コネクション型
- 双方向通信
- 信頼性のあるデータ転送サービス
- フロー制御、輻輳制御

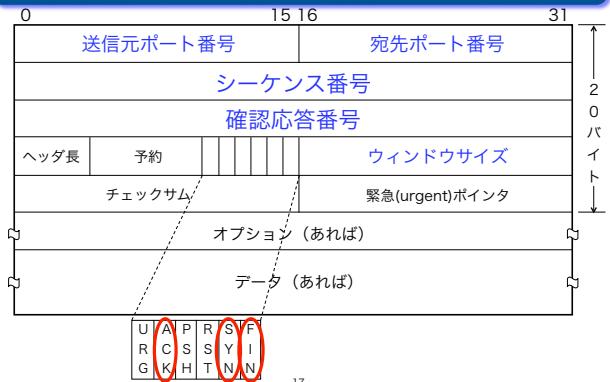
15

## 非構造化ストリーム

- データの内容/構造には関知しない
- アプリケーションからのデータをビット列と見なす
- 送信者からのビット列をそのまま宛先に渡す
- TCPでは、**バイト単位**に転送



## TCPヘッダ



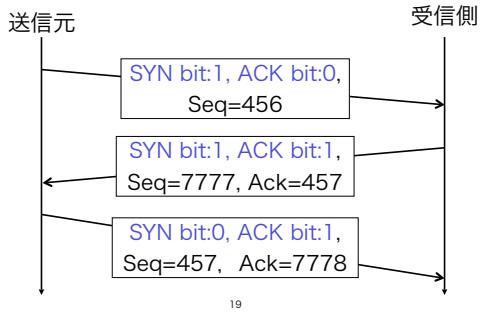
## コネクション指向、双方向通信

- データ送信の前に送信側と受信側が「交渉」して、仮想コネクションを張る
  - バーチャルサーフィット
- コネクションの確立手法
  - スリーウェイ・ハンドシェイク
- 双方向通信 (全二重化通信)
  - 通信する両者が同時にデータを送受信できる

18

## コネクションの確立

- スリーウェイ・ハンドシェイク



## コネクション確立時の交渉

- シーケンス番号の初期値の設定

▶ 双方向でそれぞれ独立に0でない値が設定される

▶ 第三者に推定されないことが重要

- データ受信能力を相手へ通知

▶ 受信側が最大のウィンドウサイズを通知

▶ 送信側は受信側の受信バッファサイズを知る

20

## コネクションの終了

- 双方向コネクションを片方向ずつ閉じる

▶ データ送信が終了したらFINを送る (FIN bit=1)

▶ FINを受信するとFINに対するACKを返す

▶ 上記を双方向ともに行う

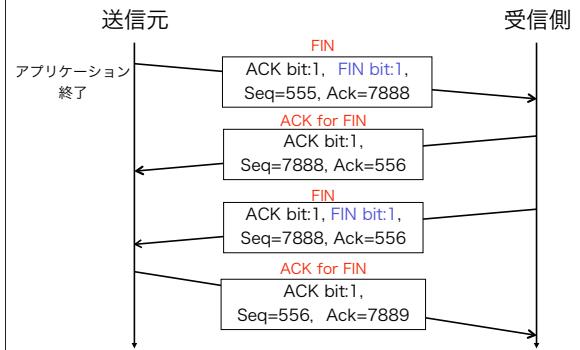
- FIN受信は相手側のデータ送信が終了したという意味

▶ FIN受信後もデータ送信は可能

▶ 片方向だけのコネクションが閉じた状態：ハーフクローズ (half-close)

21

## コネクション終了の様子



## 信頼性のあるデータ転送

- アプリケーションから見ると、TCPにデータを渡すと、必ず順序通りに届く

- 仕組み

- シーケンス番号による送達確認

- 送信データにバイト単位にシーケンス番号を割当

- 受信側は、次に受信したいシーケンス番号を確認応答番号 (Acknowledge Number, ACK)として返す

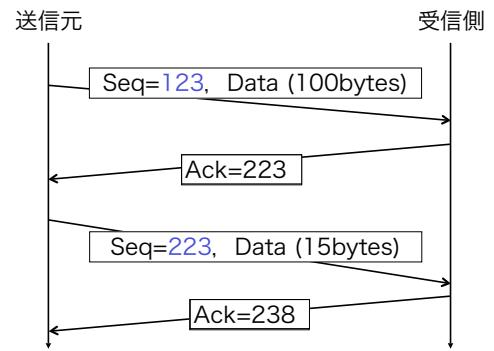
- ACKを受信したら次のデータを送る

- データ再送機能

- 失われた（と思われる）データを再送

23

## シーケンス番号による送達確認



## データ再送機能

- 失われた（と思われる）データを再送
- 再送するタイミングは基本的に次の2種類
  - 再送タイマがタイムアウト
    - データ送信後、一定時間待っても確認応答が戻ってこない
  - 重複する確認応答を3つ以上受信
    - 同じ番号のACKが戻ってきた場合は、そのデータが失われた可能性が高い
    - 一定数以上受信した場合、タイムアウトを待たないでそのデータを再送する

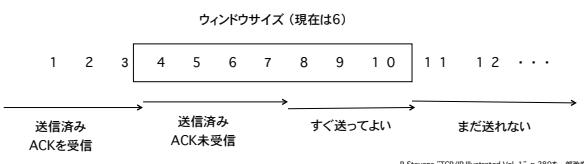
25

## データ転送の効率化

- 1バイトごとACK待ってから送るのは効率が悪い
  - ACKが戻ってこなくても、ある程度先に送る
  - どの程度先に送ってよいのか?
    - フロー制御
- **スライディングウィンドウ方式**
- 相手の受信能力にあわせて送信
  - ネットワーク混雑状況にあわせて送信

26

## スライディングウィンドウ方式



- ウィンドウは次のように右に移動していく
  - ウィンドウの左端：ACKが返ってくることにより右に移動
  - ウィンドウの右端：ウィンドウサイズに応じて右に移動
- ウィンドウサイズを変化させてフロー制御を行う

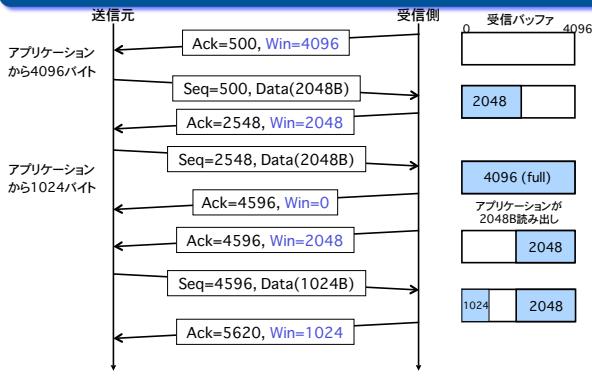
27

## 2種類のウィンドウサイズ

- 受信側から通知されるウィンドウサイズ
  - 受信側が受信バッファのサイズを送信
  - TCPヘッダフィールド中に含まれている
  - 相手の受信能力にあわせて送信可
- 輻輳ウィンドウ(cwnd)サイズ
  - 送信側がネットワークの混雑状況を判断して決める
  - ネットワーク混雑状況にあわせて送信可
- 上記2つのウィンドウのうち、サイズの小さいウィンドウサイズを用いる

28

## 受信側からのウィンドウサイズ



29

## 混雑状況の判断

- 基本的な考え方
  - ACK受信までの時間で、ネットワークの混雑状況を判断
  - RTT (Round Trip Time)
    - 返事が早い → 空いている
    - 返事が遅い(こない) → 混んでいる
  - 輻輳ウィンドウ(cwnd)のサイズ変化の原則
    - 空いているとき → たくさん送る
    - 混んでいるとき → 少しづつ送る

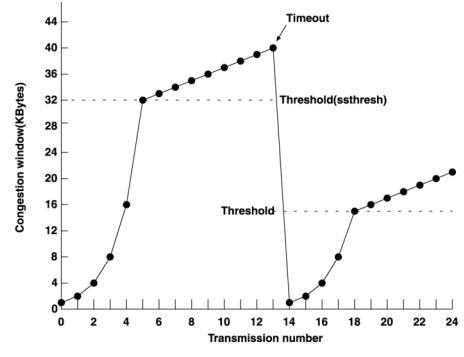
30

## 輻輳ウィンドウの動作(1)

- 2種類の増やし方
  - ▶ スロースタート段階
    - 新しい TCP コネクション確立時は、送信側の cwnd はあるサイズに初期化される
    - ACK を受け取るたびに、cwnd は倍に増やされる
    - 結果的に cwnd は指数関数的に増加する
  - ▶ 輻輳回避段階
    - スロースタートしきい値(ssthresh)が定められる
    - cwnd はしきい値に達すると、そこからは線形に増加する

31

## 輻輳ウィンドウの例



Andrew S.Tanenbaum "Computer Networks Third Edition" p.539

## 輻輳ウィンドウの動作(2)

- 2種類の減らし方
  - ▶ タイムアウトが起こった場合
    - 現在のウィンドウサイズの1/2がssthreshとされる
    - cwndは初期値にもどされる
  - ▶ スロースタート段階
  - ▶ 重複ACKによる再送
    - ACKが3つ重複するとすぐに再送する
    - cwnd、ssthreshともに現在のウィンドウサイズの1/2とされる
  - ▶ 輻輳回避段階

33

## 今日のキーワード

- トランスポート層
  - ▶ ポート番号, Well-knownポート番号, ソケット
  - ▶ TCP・UDP
  - ▶ スリーウェイハンドシェイク
  - ▶ シーケンス番号, 確認応答番号
  - ▶ フロー制御, スライディングウィンドウ方式

34