

Introduction aux services réseaux - R2.05

Architecture des réseaux

Cours 2

Michel Salomon

IUT Nord Franche-Comté
Département d'informatique

basé sur un cours de Frédéric Suter

Ouvrage de référence

Computer Networking : A Top-Down Approach

Jim Kurose and Keith Ross. Addison-Wesley.

Plan du cours

① Couche Application

Principe des applications; *World Wide Web*; Transfert de fichiers; Courrier électronique; Nom de domaine

② Couche Transport

- Rôle de la couche transport
- Description des protocoles de la couche transport

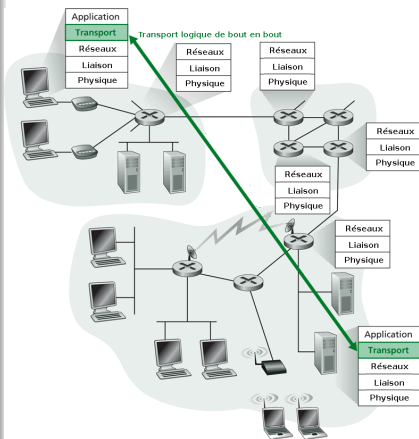
③ Internet Protocol v6 (IPv6)

Couche Transport

- Quel est le rôle de la couche transport ?
- Description de protocoles de niveau transport
 - Caractéristiques
 - Transport avec connexion → TCP
 - Fiabilisation du transfert de données
 - Transport sans connexion → UDP

Quel est le rôle des protocoles de transport ?

- Fournir une **communication logique** entre processus applicatifs
- Protocoles exécutés aux extrémités
 - Émetteur
 - Découpe les messages appli. en **segments**, puis
 - transmission à la couche réseau
 - Récepteur
 - Réassemble les segments en messages applicatifs, puis
 - transmission à la couche application
- Protocoles disponibles
 - *Transmission Control Protocol*
 - *User Datagram Protocol*



Comparaison couches transport et réseau

Couche réseau

Communication logique entre hôtes distants

Couche transport

Communication logique entre processus distants
(utilise et augmente les services de la couche réseau)

Analogie ⇒ correspondance entre des enfants

des enfants envoient des lettres à d'autres enfants

- Messages applicatifs → lettres dans enveloppes
- Processus → enfants
- Hôtes → maisons
- Protocole de la couche transport → parents
- Protocole de la couche réseau → service postal

Caractéristiques des protocoles de transport d'Internet

Transmission Control Protocol

Transfert fiable et ordonné

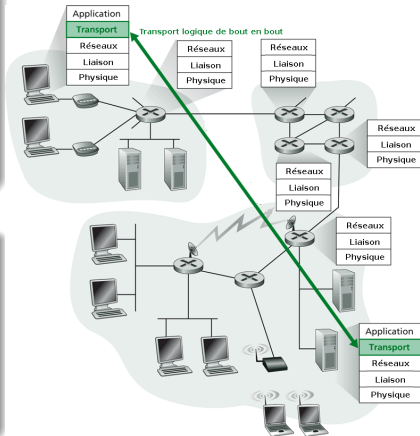
- Gestion de connexion
- Contrôle d'erreur (*Checksum*)
- Contrôle de perte (numérotation)
- Contrôle de flux

User Datagram Protocol

Transfert non fiable et éventuel. désordonné

- Extension du "best effort" d'IP
- Contrôle d'erreur (*Checksum*)

Services non fournis → délai et débit



Découpage en segments

- Messages applicatifs traités comme un flux (suite) d'octets
- Découpage du flux d'octets en segments → **fragmentation**
 - Taille maximale de 65536 octets
 - Taille variable suivant le type de réseau (couche Liaison)
 - 1 segment TCP dans 1 datagramme IP
 - Taille du datagramme IP variable suivant le type de trame

En-tête d'un segment TCP (20 octets sans options)

- Port Source (16 bits) et port destination (16 bits)
- Num. de séquence (32 bits) et d'accusé de réception (32 bits)
- Drapeaux (6 bits) déterminant le type de segment
 - Ouvrir une connexion → SYN
 - Acquiescement → ACK
 - Fermeture d'une connexion → FIN ou RST
 - etc.
- etc.

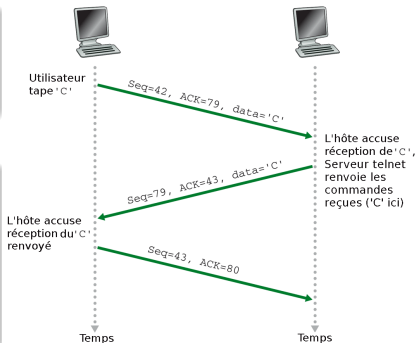
Numéro de séquence et d'acquittement dans TCP

Numéro de séquence (SEQ)

Numéro du premier octet du segment dans le flux d'octets envoyé

Numéro d'acquittement (ACK)

- Numéro du prochain octet attendu dans le flux reçu
- Acquitte tous les octets dont le numéro est inférieur



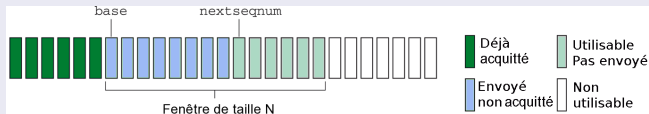
Fiabilisation - Mécanisme de fenêtre glissante

Mécanisme naïf

- Transmission d'un segment, puis pour une autre transmission → **attendre l'acquittement**
- Faible efficacité

Mécanisme de fenêtre glissante (protocole pipeliné)

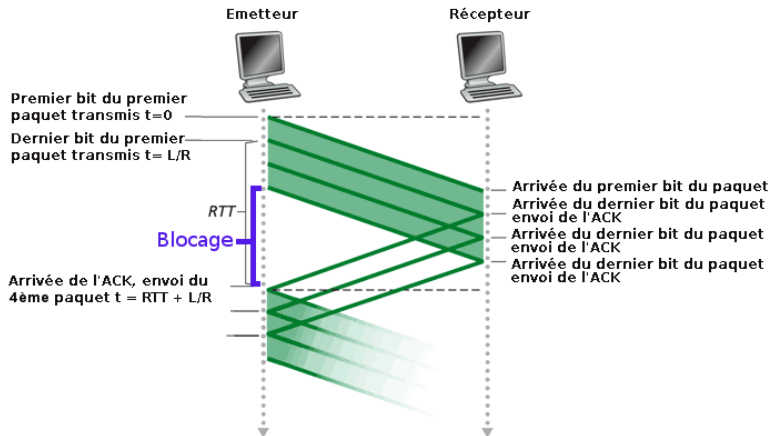
- **Fenêtre** = suite de segments pouvant être transmis
→ **sans attendre d'acquittement** → transfert bufferisé
 - 1 fenêtre du côté émetteur, 1 fenêtre du côté récepteur



- Performances fonction de la taille de la fenêtre et du réseau
 - Adaptation de la taille en fonction du réseau (pertes observées)
 - Récepteur indique la quantité de données qu'il peut traiter

Fiabilisation - Mécanisme de fenêtre glissante

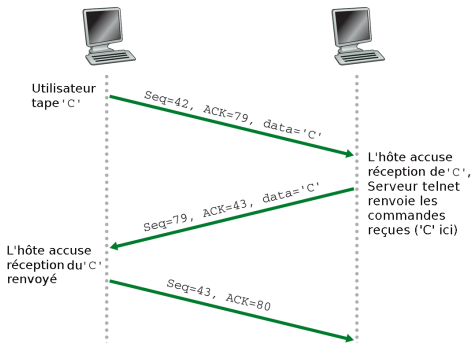
Une fenêtre avec une taille suffisante ne produit pas de blocage



Fiabilisation - Contrôle des échanges

Acquittement

- Technique de superposition ou *piggybacking*
→ 1 segment transporte des données + l'ACK d'un segment reçu
- Acquittement cumulatif
→ 1 ACK acquitte les segments de SEQ inférieur



Établissement de la connexion en 3 étapes (3-way handshake)

- ① Client → Serveur
 - Envoie un segment SYN
 - Initialise son num. de seq.
 - Pas de données dans le segment
- ② Serveur → Client
 - Reçoit le segment SYN
 - Répond via un segment SYN/ACK
 - Initialise son num. de seq.
- ③ Client → Serveur
 - Reçoit le segment SYN/ACK
 - Répond avec un segment ACK
 - Peut contenir des données

