

### PLAN CHAPITRE 3 – TRANSPORT: TCP

- o Introduction : le besoin de transport
- 3.1 Le format des messages
  - A compléter au fur et à mesure

### De l'envoie d'un message au protocole à fenêtre

- ∘ 3.2 La numérotation
  - Notion de segment / Sequence number /Ack Number
  - Initial Sequence Number
- 3.3 La connexion
  - Ouverture /Fermeture
- 3.4 Le piggy backing
- ∘ 3.5 La détection de message erroné
- 3.6 La fiabilisation
- 3.7 Le contrôle de flux

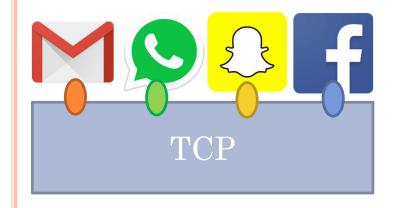
### LE BESOIN DE TRANSPORT

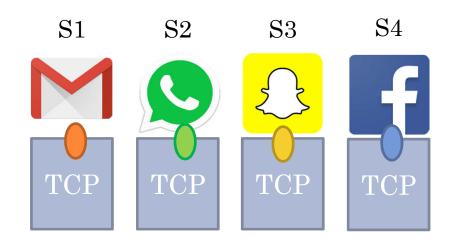
#### DANS LE MONDE INTERNET

- L'application
  - A des caractéristiques variées
  - Des besoins de transmission divers
  - Mais souvent on peut retrouver les mêmes
    - Fiabilisation
    - o Séquencement...
- Le réseau
  - Achemine des messages de A à B
  - Pas parfaitement fiable
  - Se veut simple et généraliste
- Besoin d'un intermédiaire
  - Mettre en place les concepts précédemment évoqués
  - Une fois pour toutes (ou presque)
  - => Ne pas refaire tout pour chaque application

## LE BESOIN DE TRANSPORT LE LIEN AVEC L'APPLICATION

#### CLIENT

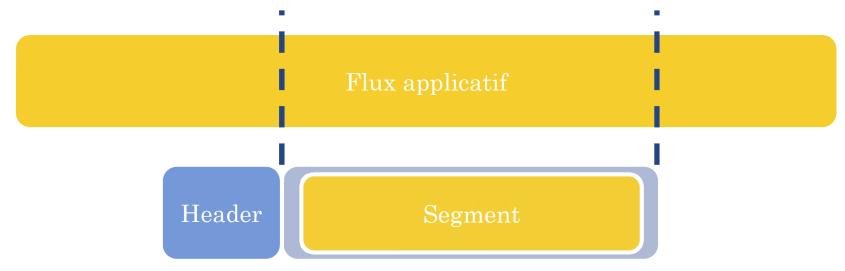




- Transport
  - TCP
  - UDP
- Multiplexage applicatif
  - Notion de port (2B): source et destination
  - Mode Client/Serveur
  - Socket : Adresse IP + Protocole de Transport + Port

### 3.1 – LE FORMAT DU MESSAGE TCP

• Principe de l'encapsulation



- Format d'un message TCP
  - Signalisation
    - En début de message: En-tête / header
    - En fin de message :
      - Souvent du contrôle
      - Pas dans TCP
- Que mettre dans l'en-tête?

- Données
  - o Ici segment du flux applicatif
  - Données / Corps / Charge utile / Data / Payload

5

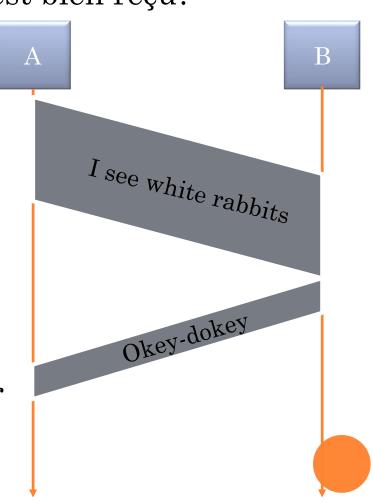
Message TCP = Segment TCP

### OBJECTIF DE LA SÉANCE DE COURS

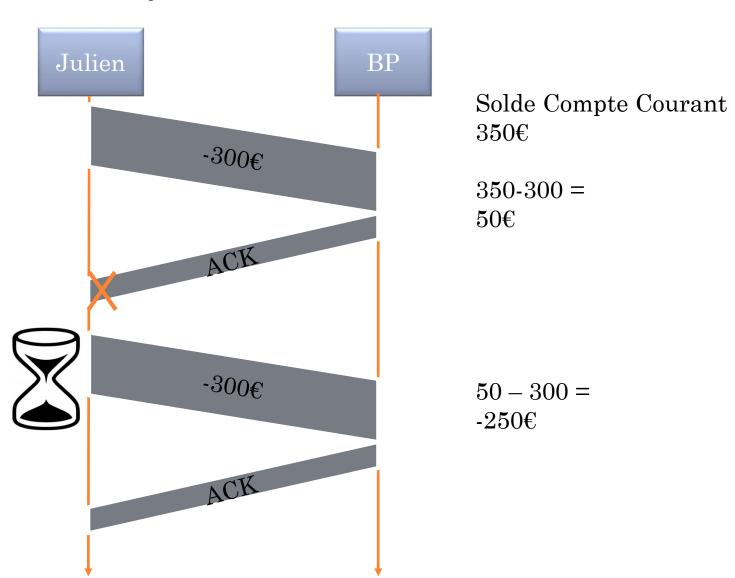
- Comprendre
  - TCP et ses mécanismes
    - o Protocole à fenêtre,
    - Connexion,
    - o Contrôle de flux,
    - Reprise sur erreur,...
- o En trouvant les éléments requis dans l'en-tête TCP

### DE L'ENVOI D'UN MESSAGE À SA BONNE RÉCEPTION

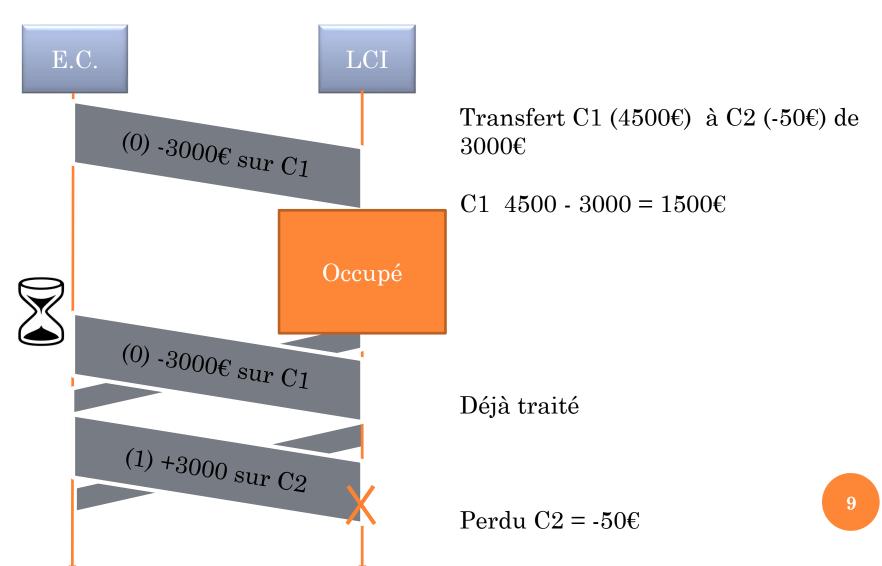
- o Comment savoir si un message est bien reçu?
  - Solution d'IP:
    - o Ce n'est pas mon problème....
  - La notion d'accusé de réception
    - ACK
    - o ...
- Principe du SEND&WAIT
  - Envoie d'un message
  - Attente d'un ACK
- o Mécanisme de reprise sur erreur
  - Timer
- o Mais n'y a-t-il pas des problèmes?



# SEND & WAIT POURQUOI NUMÉROTER LES MESSAGES?



# SEND & WAIT POURQUOI NUMÉROTER LES ACKS?



### SEND & WAIT PROBLÈME D'EFFICACITÉ

- Quel est le problème d'efficacité?
  - Illustration
- Comment le résoudre?
  - Augmenter le débit
    - o Non, on augmente que le débit!
  - Raccourcir la distance?
    - o Bof... ce n'est pas souvent possible
  - Augmenter la taille des messages
    - o Compromis, limite
  - Être plus malin?
    - o Notion de protocole à fenêtre

### Protocole à fenêtre Principes

#### o Idée de base

- Anticiper les ACK en se donnant une « fenêtre » de taille *n*
- Pour toujours fournir un service fiable

### Objectif

- Arriver à émettre en permanence (efficacité de 1)
- Calcul de la taille de fenêtre idéale

# PROTOCOLE À FENÊTRE DU CÔTÉ EMETTEUR

- Emetteur peut envoyer jusqu'à n messages sans ACK
  - De [O-n]
  - Besoin de les mettre en mémoire = fenêtre d'émission
  - Comment fixer N?

# Protocole à fenêtre du côté du récepteur

- Que fait le récepteur?
  - Il reçoit les messages et il renvoie les ACKS
- Et s'il n'est pas près à traiter l'info?
  - Contrôle de flux
  - Il a besoin d'une mémoire = fenêtre de réception
  - Négociation d'une taille (n)
- Le plus simple : Contrôle de flux explicite
  - STOP (comme le RNR d'HDLC)
  - Changer n

# PROTOCOLE À FENÊTRE EN CAS DE PERTES

- Que se passe-t-il si le message 1 est perdu?
  - Non événement: on ne fait rien
  - On a de la mémoire
    - Le 2 et le 3 peuvent être stockés mais ils sont inutilisables
    - On attend le timer de retransmission
  - Quand on reçoit 2 que fait on?
    - Demander de retransmettre?
    - Ne rien faire de nouveau?
    - Emettre ACK de 2?
      - o NON!
      - Quel intérêt?
        - Non utilité d'un message hors séquence
        - Pb de fenêtre et de place.
      - o Idée importante d'ordre!

### 3.2 – LA NUMÉROTATION

- Notion de Segment
  - Messages applicatifs considérés comme un flux
  - TCP peut
    - o les découper
    - les assembler
    - o dans un même segment TCP
- Numérotation des segments
  - Octet par octet
  - Sequence Number (4B)
- o Numérotation des accusés de réception
  - Ack Number (4B)

### 3.3 – LA CONNEXION

- Principe d'une connexion
  - Quels intérêts?
  - Que négocier?
    - Taille de la fenêtre d'émission/réception (Advertised Window, awnd, 2B)
    - Initial Sequence Number (ISN)
- Principaux états
  - Ouverture
    - En trois messages = triple hanshake
    - SYN, SYN ACK, ACK
  - Etablie
    - o On communique
  - Fermeture
    - o Indépendance des deux clôture de connexion (FIN)

### 3.4 – LE PIGGYBACKING

### Signification

• "to carry someone on your back"

### Objectif

- Profiter de la communication de données B -> A
- Pour envoyer les accusés de réceptions de la communication A -> B

#### • Comment?

- Champ ACK toujours présent dans un segment TCP
- Utilisation de timers

### 3.5 – Détection d'un message erroné

- o Utilisation d'un champ de contrôle dans l'entête
  - Checksum
    - o Principe du bit de parité, XOR, etc...
  - 2 Bytes
- Que faire si le Checksum et son calcul ne correspondent pas?

### 3.6 – LA FIABILISATION

- Utilisation d'un timer de retransmission
  - Retransmission Time Out (RTO)
- Comment l'obtenir?
  - Basé sur le temps d'aller –retour
  - Round Trip Time
- Que faire quand il est écoulé?
  - Retransmission du premier de la fenêtre
  - A la réception d'un ACK, on considère que ce qui reste dans la fenêtre d'émission a été perdu

### 3.7 – LE CONTRÔLE DE FLUX

- Comment faire quand le récepteur ne peut pas consommer les données?
- Manipulation de la taille de la fenêtre de réception annoncée (awnd)
  - Réduction progressive à zéro

### CONCLUSION LES CHAMPS DE L'EN-TÊTE TCP

00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31								
Source Port						Destination Port		
Sequence Number								
Ack Number								
Header Length	Reserved	U	A	P	R	S	F	Window Size
Checksum							Urgent Pointer	
Option 								
Data 								

# NOTIONS À RETENIR SUR CHAPITRE 3 TCP

- Transport dans Internet
  - Encapsulation
  - Port (multiplexage applicatif)

#### • TCP

- Numérotation en octets (Segments et Acks)
- Orienté connexion (SYN, FIN)
- Mécanisme à fenêtre glissante (awnd, RTT, RTO)
  - Fiabilisation
  - o Contrôle de flux
- Piggybacking