

Le protocole TCP

©b

(/home/kouna/d01/adp/bcousin/Fute/Cours/Internet/04-TCP.fm- 18 Septembre 1998 09:25)

PLAN


- Présentation
- Les segments TCP
- Le multiplexage
- La fenêtre coulissante
- La connexion
- Les données urgentes
- Les options
- Conclusion

1. Présentation

"Transmission control protocol"

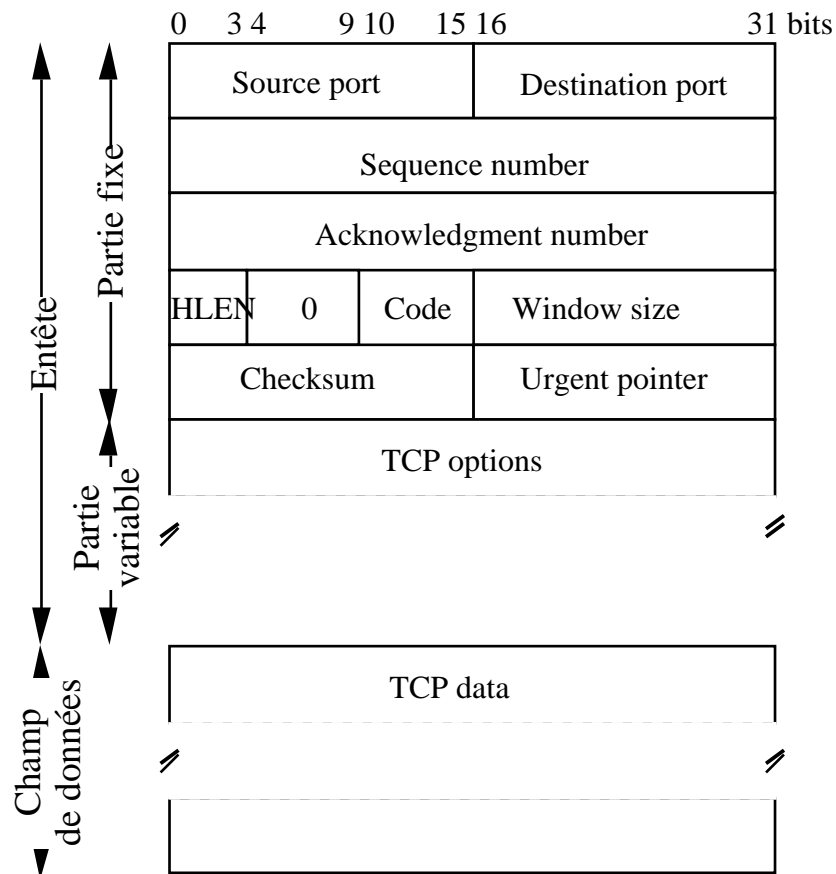
- . Rfc 793
- . Septembre 1981

Transmission de données :

- . Par paquets de tailles variables
- . En mode connecté (3 phases)
 - Etablissement de la connexion
 - Transfert de données
 - Libération de la connexion
- . Bidirectionnelle 
- . Flux non structuré de données
 - ⇒ suite d'octets ("**Stream**")
- . Fiable
 - contrôle et récupération des erreurs
 - contrôle de flux et de congestion
 - contrôle de la duplication
 - reséquencement

2. Les segments TCP

2.1. Le format général



En mots de 32 bits.

Une entête :

- . une partie de taille fixe,
- . une partie de taille variable (les options).

Un champ de données :

- . de longueur variable.

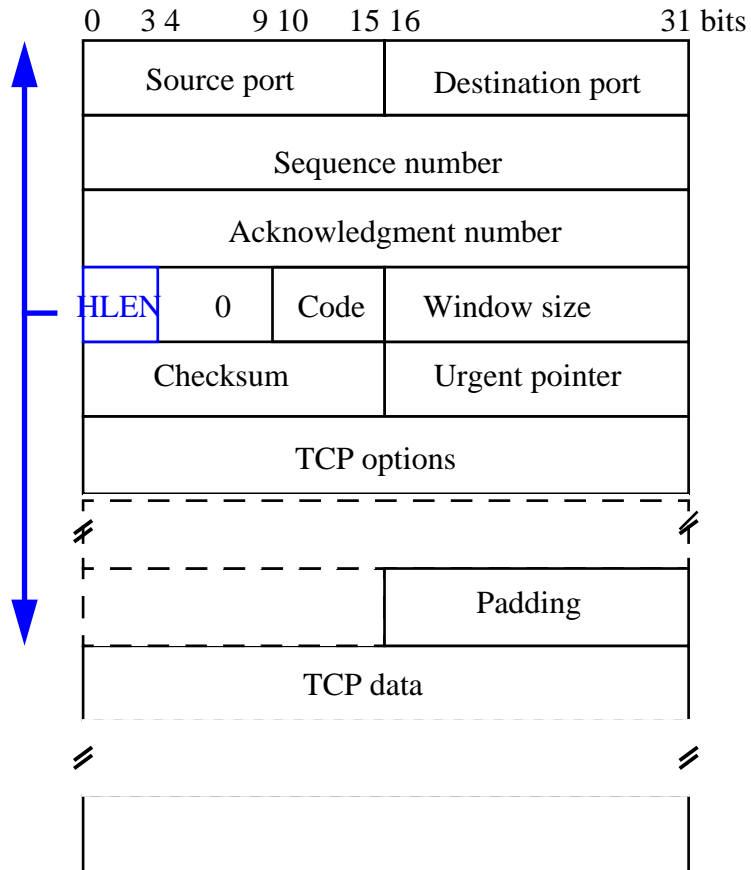
Une **connexion** <-> double couple :

<adresse IP, numéro de port> du récepteur
+ <adresse IP, numéro de port> de l'émetteur.

par exemple :

<131.254.31.8, 2345>+<131.254.11.26, 20>

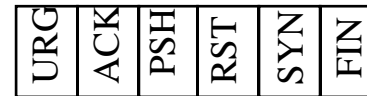
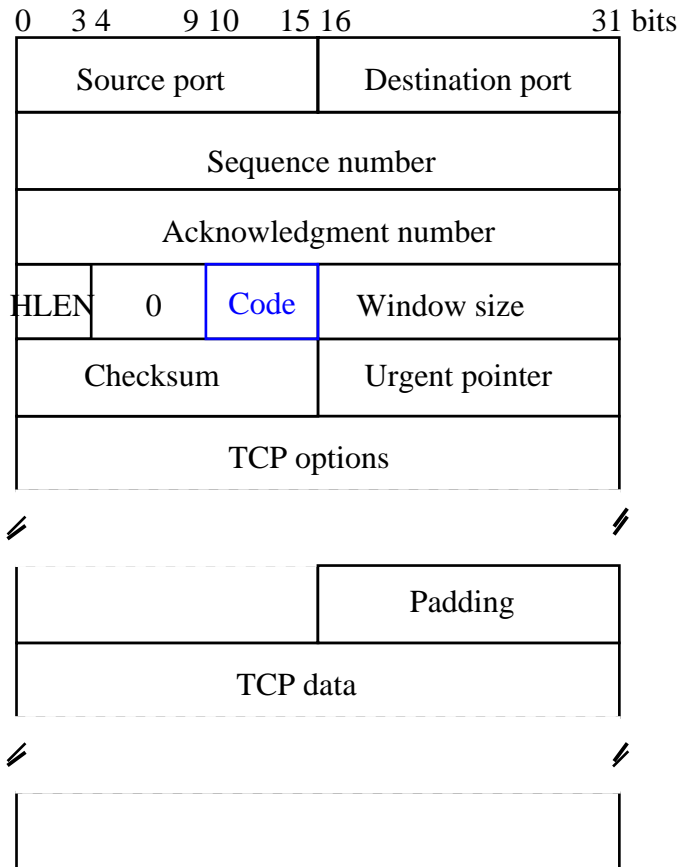
2.2. L'entête



HLEN ("header length") 4 bits :

- Longueur de l'entête en mots de 4 octets (équivalent à IP).
- Déplacement du début du champ de données par rapport au début du segment.

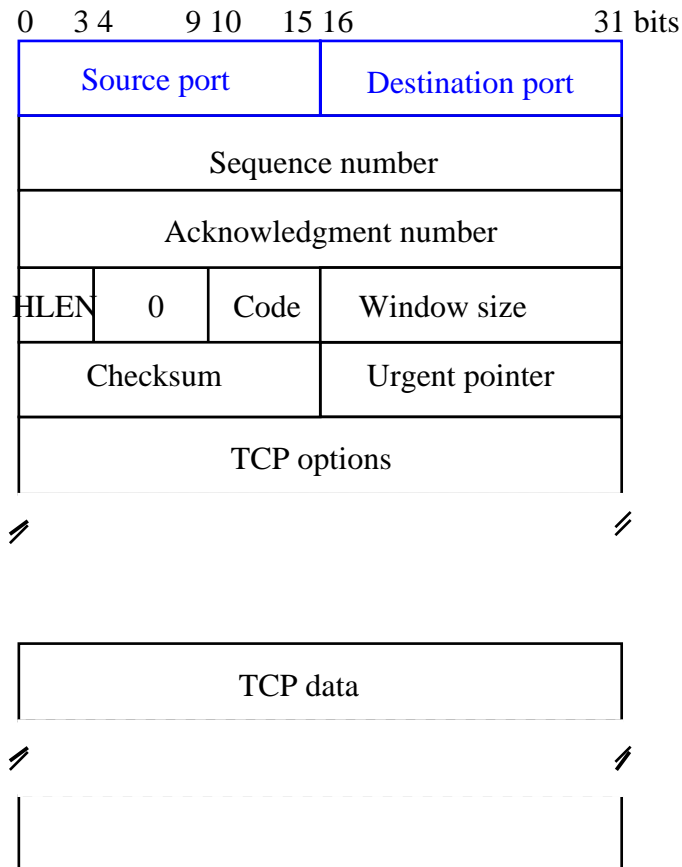
2.4. Les différents rôles des segments



Code (6 bits) :

- . Urgent bit
valide le champ "Urgent pointer"
- . Acknowledgment bit
valide le champ "Acknowledgment number"
- . Push bit
livraison immédiate du segment
- . Reset bit
réinitialisation de la connexion
- . Synchronise bit
demande d'ouverture de la connexion
- . Final bit
demande de libération de la connexion

3. Le multiplexage



Source port et destination port :

- . identique à UDP
- . identifie la connexion :
 $\langle @IP \text{ source} + n^\circ \text{ port source}, @IP \text{ destination} + n^\circ \text{ port destination} \rangle$

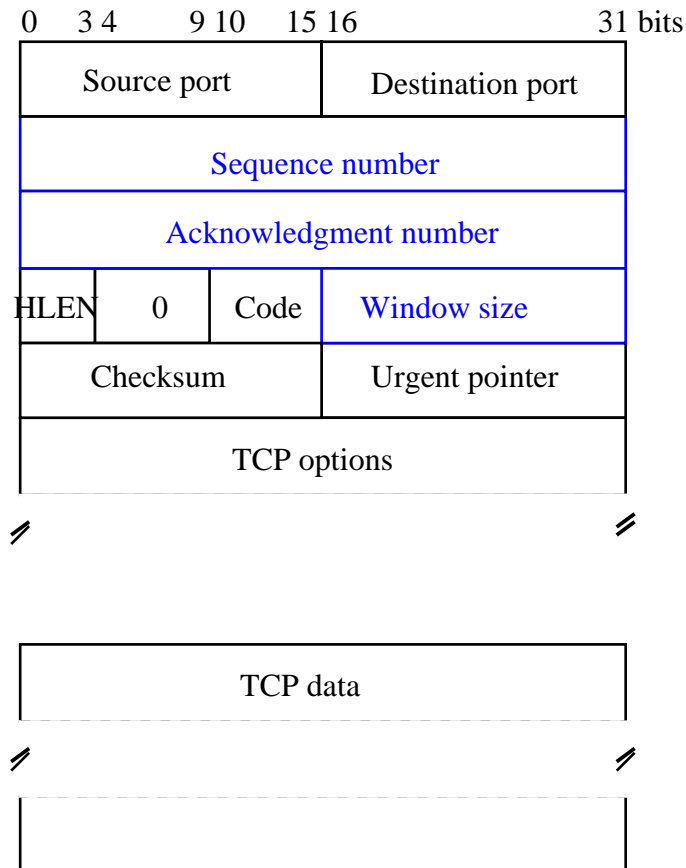
⇒ Multiplexage

3 types de n° de port :

- . n° réservés ($n^\circ \leq 1024$),
 - attribués à des services généraux spécifiques
 - durée de vie infinie
- . n° réservés localement
 - choisis pour une application
 - durée de vie de l'application
- . n° attribués dynamiquement,
 - choisis par le système parmi les n° libres,
 - durée de vie de la connexion

4. La fenêtre coulissante

4.1. Les champs



Sequence number :

- . Numéro de premier octet du champ de données dans le flux d'octets transmis (modulo 2^{32}).
- . Initialement la valeur du champ est quelconque!

Acknowledgment number :

- . Numéro du prochain octet à recevoir.
- . Acquitte tous les octets de numéro inférieur.

Window size :

- . Nombre d'octets pouvant être envoyés par anticipation.
- . Capacité de stockage du récepteur.
- . $W = 0 \Rightarrow$ contrôle de flux

4.2. Le mécanisme

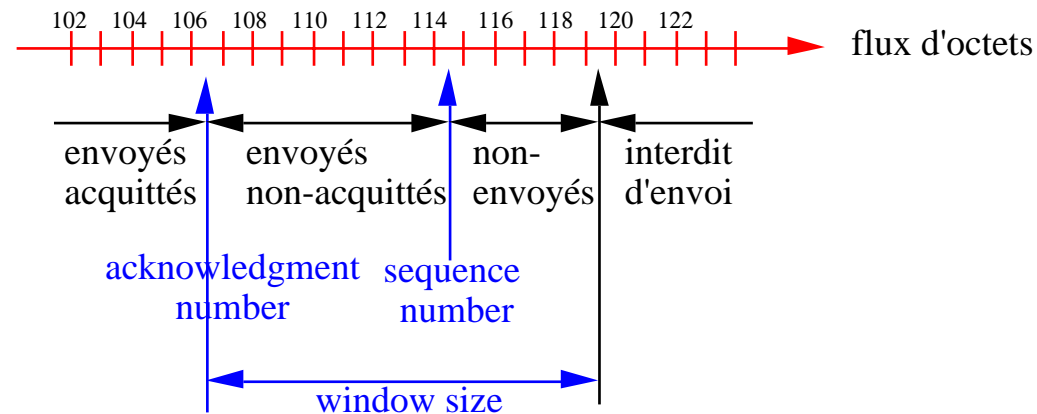
Appelé “Sliding Window”.

Mécanisme permettant à la fois :

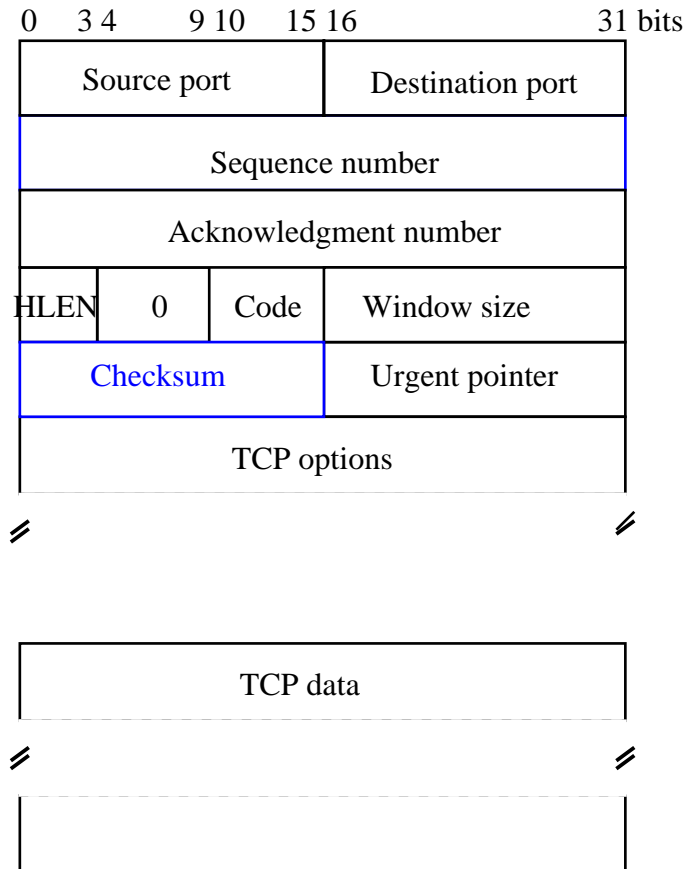
- Le contrôle de flux et de congestion.
- Le contrôle des pertes, duplication, déséquentialité.
- La récupération des erreurs par retransmission.
- L'optimisation de l'utilisation de la connexion par l'envoi anticipé de paquets (avant que les octets des paquets précédents soient acquittés).

Basé sur l'identification des octets (OSI : des paquets !) :

⇒ leur numérotation (modulo 2^{32}).



4.3. Contrôle d'erreur



Checksum :

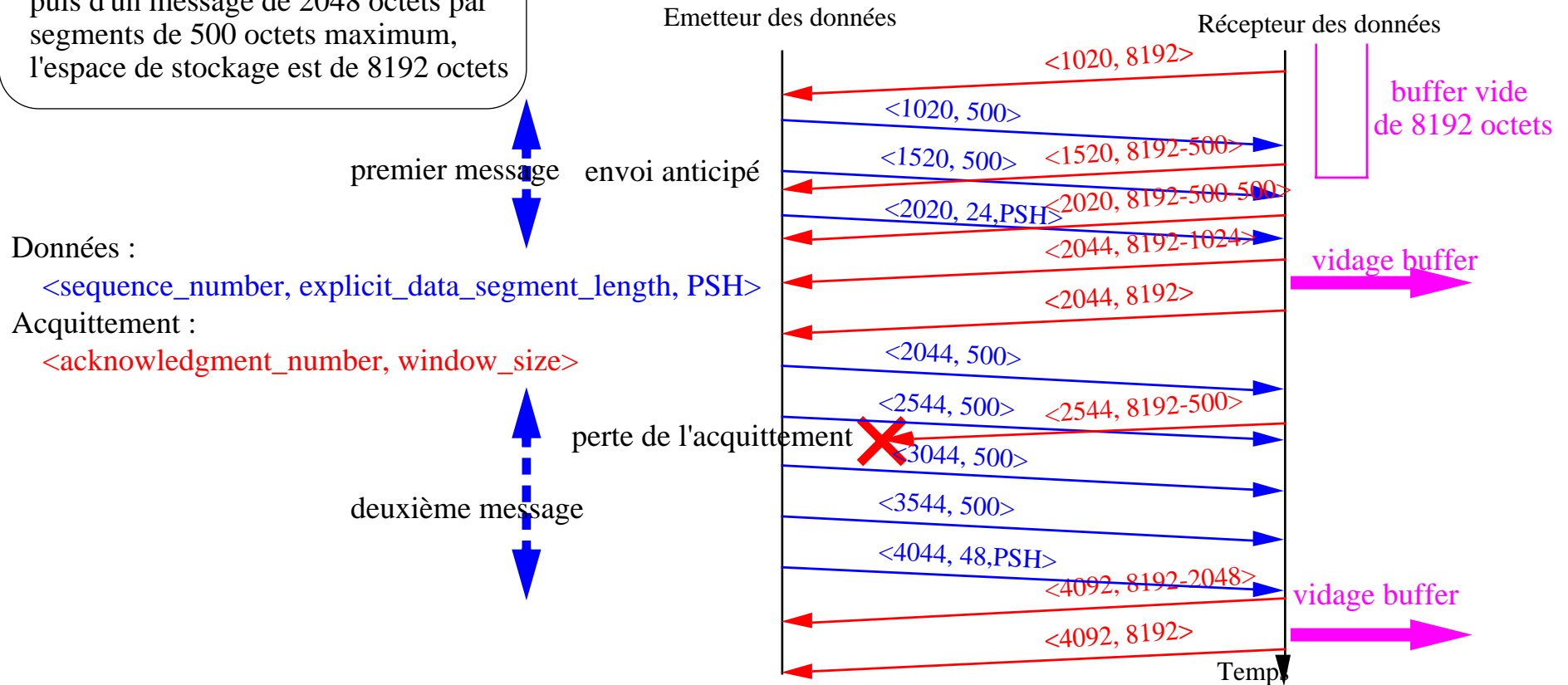
- . Champ de détection d'erreur.
- . Procédé de calcul strictement identique au même champ de protocole UDP :
 - somme de demi-mots de 16bits
 - en complément à un
- . Peut-être inutilisé (=0).
- . Les segments TCP erronés sont détruits.

La récupération des erreurs s'appuie sur un mécanisme de **retransmission** :

- . un temporisateur armé lors de l'émission de chaque segment TCP,
- . chaque segment est numéroté :
 - ⇒ Sliding window.

4.4. Acquittements

Emission d'un message de 1024 octets puis d'un message de 2048 octets par segments de 500 octets maximum, l'espace de stockage est de 8192 octets



Les acquittements sont cumulatifs : ils acquittent tous les octets précédents.

. Nul n'est besoin d'envoyer systématiquement un acquittement

⇒ inconvénient : une vision moins précise de l'état de la connexion

. La perte d'un acquittement ne nécessite pas forcément une réémission.

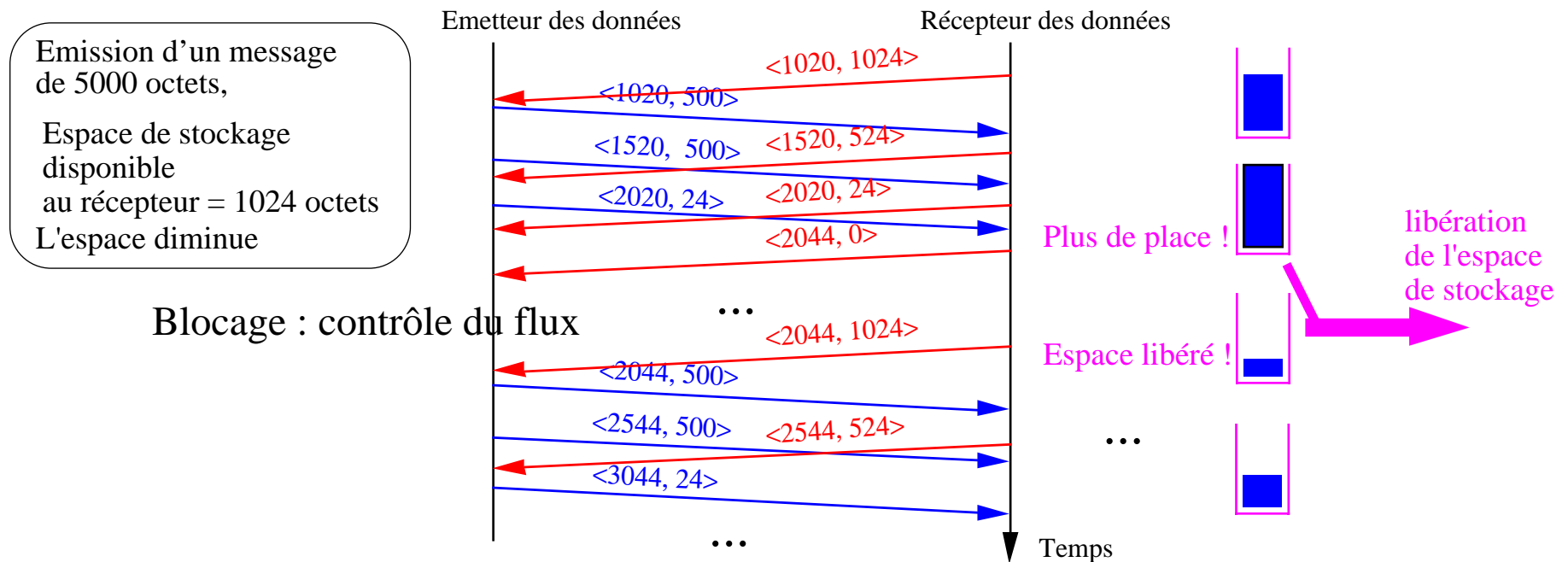
4.5. Contrôle de flux

Au récepteur :

- . Nombre d'octets pouvant être stockés par le récepteur.
- . Contrôlé par la largeur de la fenêtre (window size) :
 - nombre maximum d'octets pouvant être émis sans acquittement par l'émetteur.

Espace de stockage du récepteur presque plein \Rightarrow diminution de la largeur de la fenêtre ($\Rightarrow 0$),

Espace de stockage du récepteur presque vide \Rightarrow augmentation de la largeur de la fenêtre.



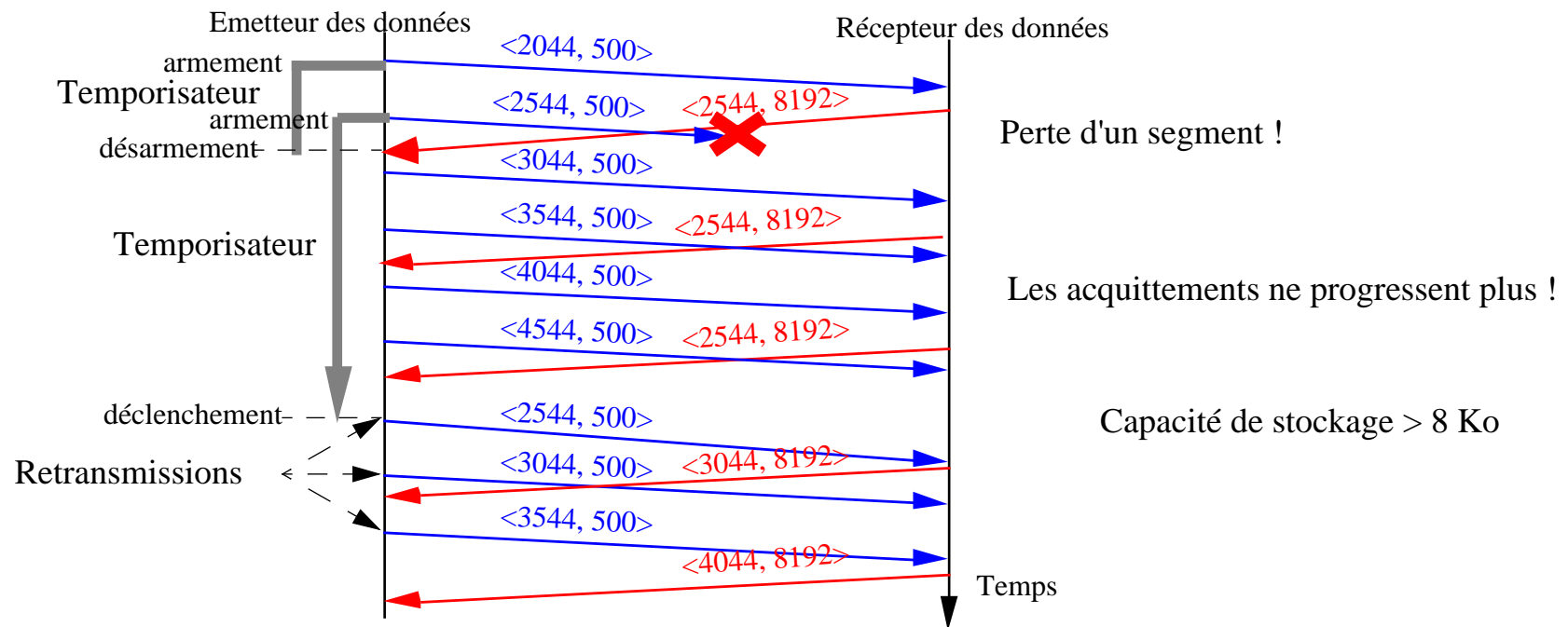
4.6. Gestion des erreurs

Détection des pertes : à l'émetteur, par temporisateur

⇒ moins efficace (mais plus sûr) que par acquittement explicite (négatif) en provenance du récepteur.

Récupération des pertes : par retransmission (depuis le segment perdu)

Les segments corrompus sont détruits, cela se traduit par des pertes ! Le mécanisme normal de contrôle des erreurs permet leur retransmission.



4.7. Congestion du réseau

Contrôle de congestion = Contrôle de flux des routeurs

Détection de congestion (potentielle)

. perte d'un segment :

- non-réception d'un ou plusieurs segments situés entre deux segments reçus.
- après un certain temps d'attente (reséquencement).

Contrôle de la congestion (à l'émetteur)

- . la largeur de la fenêtre est divisée par deux à chaque détection de perte
- . la largeur de la fenêtre est incrémentée à chaque acquittement reçu

Convergence du mécanisme :

- . diminution exponentielle / accroissement proportionnel !

4.8. Conclusion

Le mécanisme de la fenêtre coulissante rend de nombreuses services :

- protection contre les erreurs,
- contrôle de congestion,
- contrôle de flux,
- maintien de la séquentialité,
- contrôle de la duplication,
- tout en assurant une transmission optimale.

Il existe deux fenêtres indépendantes :

- une pour chaque sens de transmission des données.
- Pour chacune des deux fenêtres, chaque partenaire possède une copie de chaque variable permettant de gérer localement cette fenêtre.

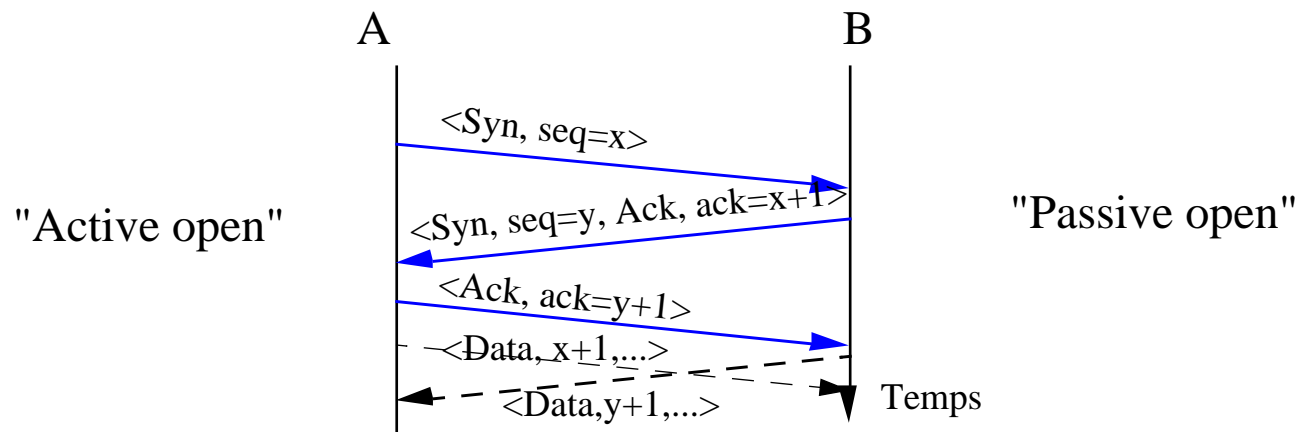
On le trouve dans de très nombreux autres protocoles : HDLC, X25, TP

5. La connexion

5.1. L'établissement de la connexion

Etablissement de la connexion :

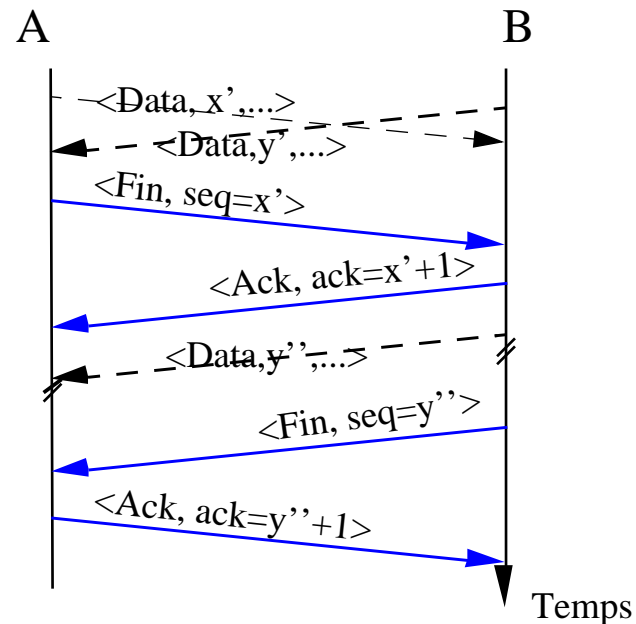
- . par triple échange ("three-way handshake"),
- . initialisation du numéro de séquence initial,
- . acceptation/refus de l'établissement,
- . double établissement simultané possible,
- . on distingue trois types de segments grâce aux bits "Syn", "Ack" du champ Code,
- . contrôle par temporisateur.



5.2. La déconnexion

Libération de la connexion :

- . dans chaque sens indépendamment,
- . 2 doubles échanges (2 two-way handshakes),
- . utilise deux types de segments identifiés par les bits "Fin" et "Ack" du champ Code.

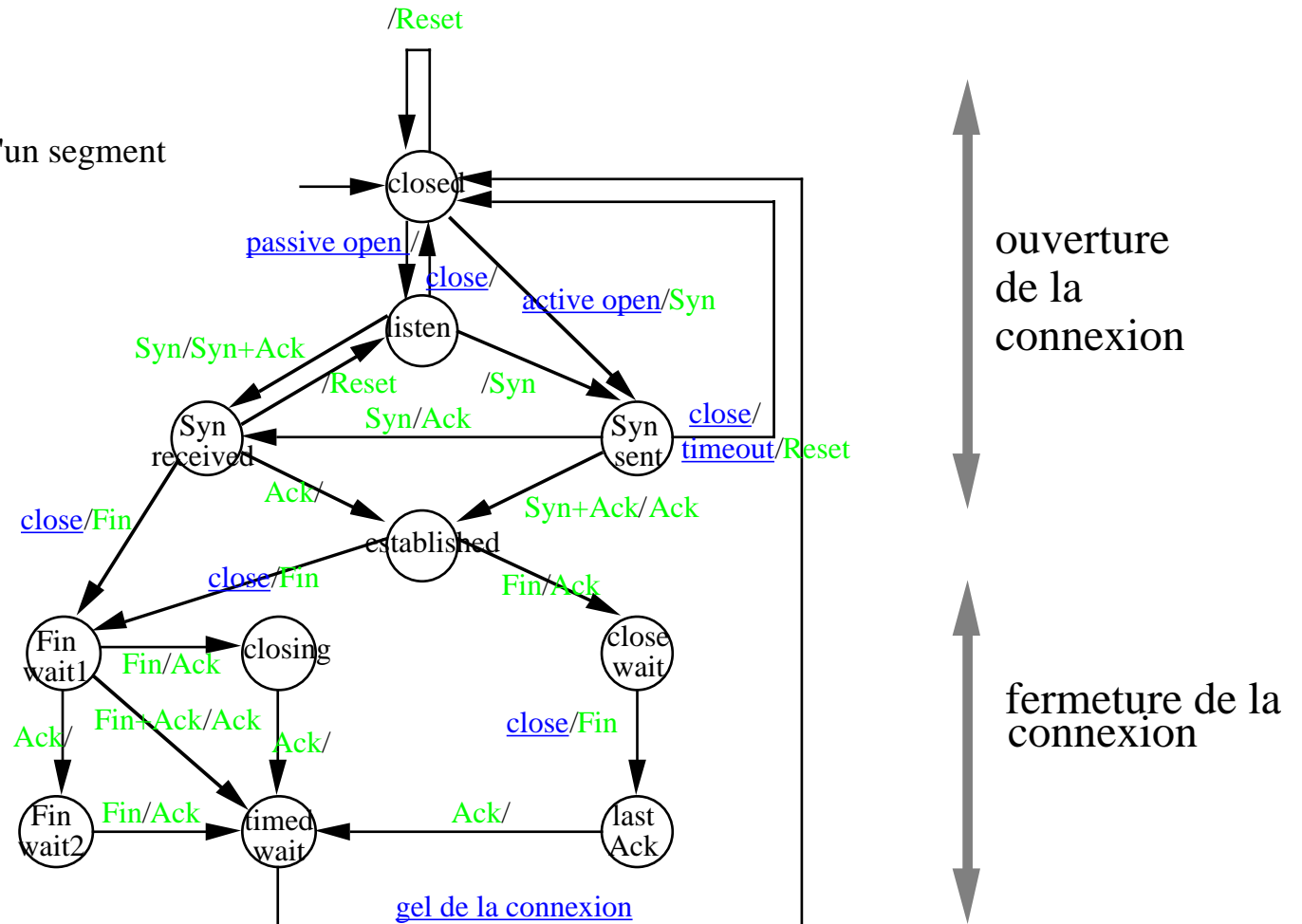


5.3. Spécification

L'automate d'une connexion TCP

Notation :

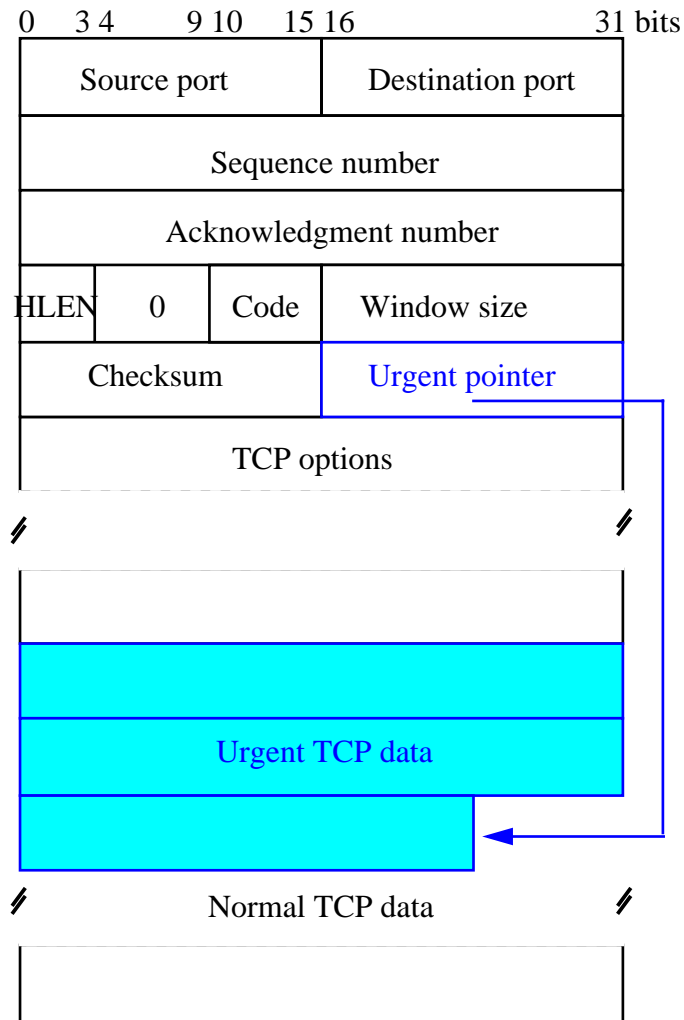
- . condition/action
- . **en vert** réception/émission d'un segment
- . **en bleu** des commandes



Note : Les protocoles IP et UDP n'ont pas besoin d'un automate pour décrire leur comportement.

6. Données urgentes

Out of band data



Urgent pointer : données transmises hors du contrôle de flux. Permet de transmettre des données sans retard, qui doivent être traitées de manière urgente.

Par exemple : commande d'interruption de traitement en cours ou "abort".

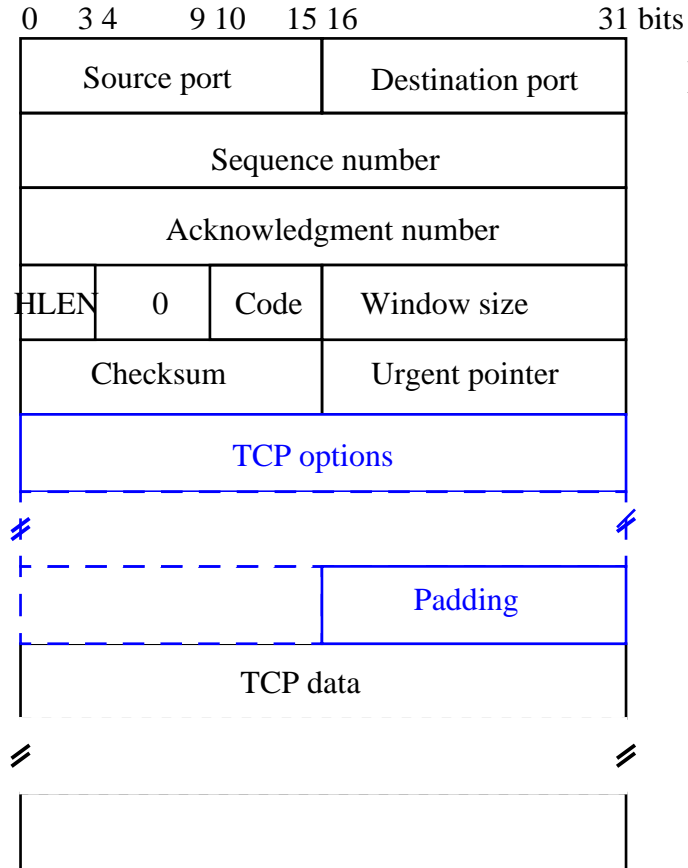
Le champ "urgent pointer" indique la fin de la partie urgente du segment qui commence au début du champ de données du segment.

Le champ "urgent pointer" est validé par le bit "urgent" du champ code.

Limité par défaut à un seul octet !

7. Les options

7.1. Le format général des options



La partie variable de l'entête :

- Liste d'options
- Sa taille est déterminée grâce au champ HLEN en lui soustrayant la taille de la partie fixe
- Format de chaque option de la liste : TLV
 - . type of option (1 octet), length of value (1 octet), value
- Format similaire à IP.
- Afin de réaliser l'alignement sur les mots de 32 bits, un bourrage ("padding") peut être nécessaire

7.2. Quelques options

End of option list [0]: permet à la partie variable de l'entête de se terminer en frontière de mot (idem IP). Un seul octet.

No Operation[1] : alignement de la fin d'une seule option (idem IP). Un seul octet.

MSS option[2] : "Maximum segment size"

- . Permet de négocier la taille maximum des segments envoyés.
- . Grand segment \Rightarrow surcoût de traitement (dû à la fragmentation).
- . Segment de taille adapté \Rightarrow minimise le délai d'acheminement
- . $MSS_{par_défaut} = 536$ octets. C'est à dire $MTU_{par_défaut} - IP_header_length - TCP_header_length = 576 - 20 - 20$.
- . Exemple : 0x02.04.0400 \Rightarrow $MSS_option = 1024$ octets.

Window scale factor[3] : <code=3, longueur=3, shift value>

- . Augmente la capacité de la fenêtre
- . La capacité de la fenêtre limite la débit
- . Exemple : 0x03.03.01 \Rightarrow la largeur de la fenêtre doit être multipliée par 2.
- . RFC 1323

Timestamp option[8] : <code=8, longueur=10, timestamp, timestamp reply>

- . contrôle du délai d'acheminement

8. Conclusion

Protocole offrant un service évolué assurant une transmission :

- . de bonne qualité,
- . en mode connecté,
- . d'une suite d'octets,
- . avec un service de multiplexage.

Basé sur le mécanisme de la fenêtre coulissante. Permettant à la fois

- . une utilisation optimale de la liaison sous-jacente (physique)
- et
- . la protection contre les erreurs (détection + correction),
 - . le contrôle des duplications, des pertes, de la séquentialité,
 - . le contrôle de flux et de congestion.

Protocole aux mécanismes complexes entraînant un certain surcoût tant au niveau des traitements que pour les entêtes des segments. Ses performances sont toutefois très correctes, car optimisées.

Adaptation de TCP : “TCP extensions for high performance - rfc 1323”.