Déploiement sans fil

☐ La norme 802.11 est entièrement définie par les deux couches basses

application

TCP

IΡ

LLC

802.11 MAC

802.11 PHY

du modèle OSI

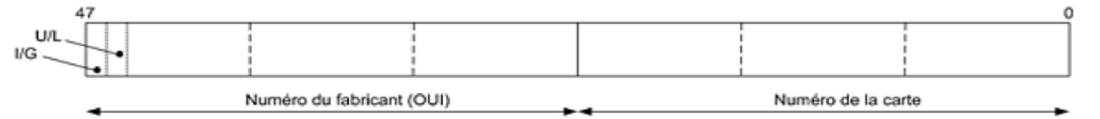
☐ La couche Liaison de données du modèle OSI est constituée de deux sous-couches: Logiciel Link Control (LLC) et MAC

☐ Medium Access Control (MAC): contrôle de l'accès au média. Il s'agit du cœur d'un réseau 802.11. L'essentiel du fonctionnement de ce type de réseau sans fil fait appel à ses fonctionnalités.

□ La première tâche du niveau MAC est la gestion du média caractérisé par une fréquence radio

□ Elle doit être partagée entre les différents nœuds du réseau WiFi. Chacun possède une adresse qui lui est propre, comme dans Etherne

- ☐ Les adresses MAC des cartes 802.11 possèdent les mêmes caractéristiques que celles Ethernet
- □ Numéroté sur 48 bits, soit 6 octets. Les 24 premiers, le Organizationally Unique Identifier (OUI), désignent le fabricant du matériel. Les 24 suivants assignés à la carte et doivent être uniques sur le réseau
- \Box Les deux bits de poids fort de l'@ MAC de destination, indique le types de communication. Le premier précise si l'adresse est individuelle ou de groupe (I/G). Le second indique si elle est universelle ou locale (U/L)
- I/G= 0 et U/L= 0 pour unicast;
 I/G= 0 et U/L= 1 pour multicast;
 I/G= 1 et U/L= 1 pour broadcast.



☐ La technique CSMA

- □ Rappel: Plusieurs méthodes permettent de multiples accès simultanés à un canal donné, par multiplexage
- ✓ Frequency Division Multiple Access (FDMA): fait une répartition des fréquences, elle est surtout destinée aux réseaux analogiques
- ✓ Time Division Multiple Access (TDMA): partage la porteuse en intervalle de temps,
- ✓ Code Division Multiple Access (CDMA): utilisée en téléphonie mobile, attribue un code à chaque communication.

☐ La technique CSMA

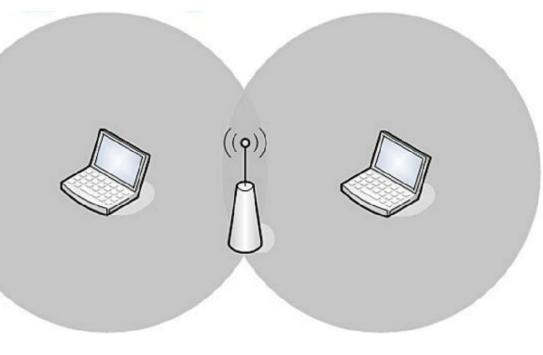
- □ Dans les spécifications 802.11 une seule communication à la fois est gérée
- □ Carrier Sense Multiple Access (CSMA) impose une écoute préalable du canal
 - ✓ Si le canal est occupé, la tentative d'émission est retardée
 - ✓ S'il est libre, la station attend quelques instants de silence. Cette période d'attente possède une durée maximale, appelée Contention Window (CW)
 - ✓ Le CW est composée d'un paramètre fixe additionné à un autre paramètre aléatoire
 - ✓ Si, durant ce temps, aucune communication n'a été déclenchée, elle commence à émettre. Sinon, elle recommence complètement le processus d'attente.

☐ Le mécanisme CSMA/CA

- ☐ La technique CSMA précise la marche à suivre avant émission
- ☐ 2 stations peuvent choisir d'émettre en même temps, situation peu probable, a cause du paramètre aléatoire dans le CW, mais belle et bien possible
- □ Ethernet ajoute à l'écoute initiale un mécanisme de détection de collisions
- ☐ Pas fiable avec les transmissions hertziennes car les interfaces d'accès WiFi, communiquant en half-duplex, ne permettent pas une émission et une écoute simultanées

☐ Le mécanisme CSMA/CA

- ☐ Problématique de la station cachée
- ☐ 2 stations placées de telle sorte que la cellule de l'une ne recouvre pas l'autre
- ☐ Si la première transmet au point d'accès commun, l'autre ne l'entendra pas
- ☐ Le point d'accès pourrait donc couramment recevoir plusieurs trames en même temps



☐ Le mécanisme CSMA/CA

- ☐ Le partage du média inclut une gestion d'évitement des collisions (CA: Collision Avoidance)
- ☐ On obligeant une station à n'émettre que lorsqu'elle en possède l'autorisation exclusive.
- ☐ Chaque trame de données émise doit être acquittée par le récepteur. Pour cela, une trame de contrôle Acknowledge (ACK) est systématiquement renvoyée

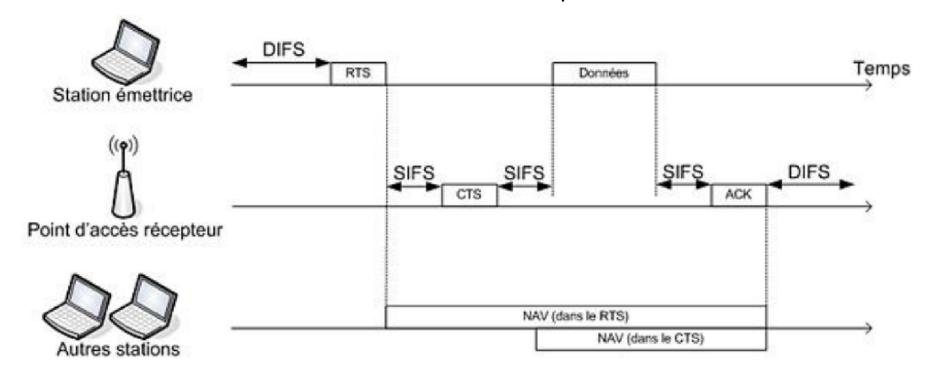
- □ Partage du media: Le mode centralisé DCF
- □ Distributed Coordination Function (DCF):
- □Mode de partage du média par défaut, défini dans les spécifications 802.11
- ☐ Cette fonction de coordination distribuée est une version du CSMA/CA.
- □ DCF peut être utilisé dans les réseaux de type ad hoc comme infrastructure.
- ☐ Son implémentation est obligatoire dans les équipements Wi-Fi.

□ DCF : Fonctionnement

- Comme dans CSMA, une station voulant émettre attend, d'abord, un temps, appelé Distributed Inter Frame Space (DIFS). Le DIFS est composé d'une durée fixe additionnée à une durée aléatoire.
- 2. S'il y a silence durant cette période, la station envoie au récepteur une demande de réservation. Cette courte trame de contrôle est nommée Request To Send (RTS)
 - ✓ La trame RTS contient, entre autre, les @ MAC de l'émetteur et du destinataire
 - ✓ Elle contient aussi un champ d'estimation du temps que prendra l'émission des données, en microsecondes
- 3. Après un bref délai, Short Inter Frame Space (SIFS), le récepteur renvoie une trame de contrôle Clear To Send (CTS), acceptant ainsi la transmission. Un peu plus courte que RTS, elle contient, elle aussi, les adresses et le champ de durée.

□ DCF : Fonctionnement

4. L'émetteur ayant reçu l'acceptation attend finalement une période de temps SIFS, puis il envoie les trames de données. À chacune, il recevra un acquittement ACK.



□ DCF : Fonctionnement

- □ La durée de l'intervalle de temps minimal SIFS à attendre est définie par l'IEEE
- ☐ Le paramètre SIFS est additionné à une valeur "SlotTime" pour donner le DIFS.

Standard	Temps SIFS
802.11	28 µs
802.11b	10 µs
802.11a	16 µs
802.11g	10 µs

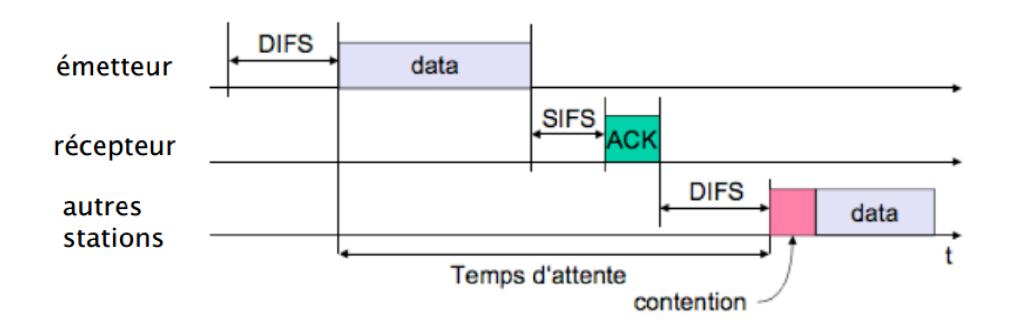
Standard	SlotTime	Temps DIFS
802.11	50 µs	78 µs
802.11b	20 µs	30 µs
802.11a	9 µs	25 µs
802.11g long	20 µs	30 µs
802.11g court	9 µs	19 µs

Durées du délai SIFS

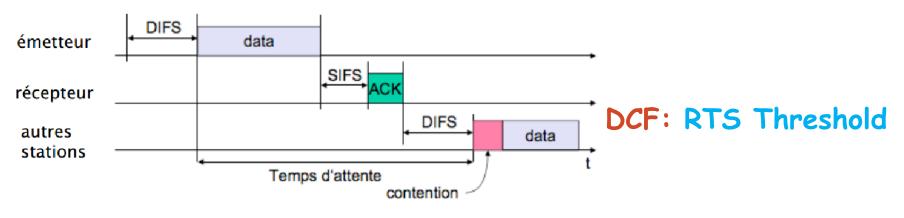
□ DCF : Fonctionnement

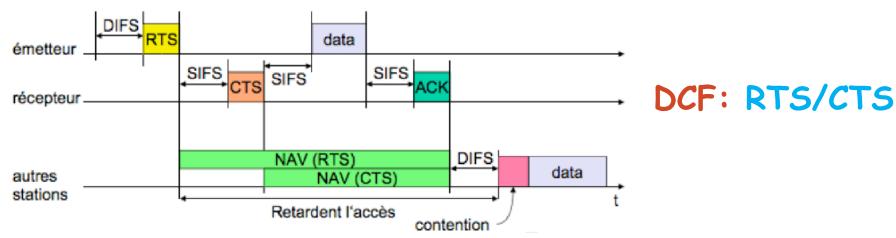
- □ Ce fonctionnement n'est utilisé que pour les trames à destination unicast. En effet, les types multicast et broadcast n'utilisent ni RTS, ni CTS, ni ACK
- □ Dans une communication en mode infrastructure, une station s'adresse toujours à un point d'accès, donc en unicast
- ☐ Ce fonctionnement provoque de grosses pertes de débit dues aux échanges de trames de contrôle
- ☐ Il est possible de configurer, sur les équipements un mécanisme ou les trames RTS/CTS ne sont pas utilisé. Ce paramètre est nommé RTS Threshold.

□ DCF: RTS Threshold.



□ DCF: RTS Threshold Vs RTS/CTS





Architecture des WLAN: Notion de balise

- ☐ Pour utiliser les temps SIFS, DIFS une synchronisation entre les composants du réseau est nécessaire.
- ☐ Cette synchronisation est apportée par une trame spécifique de balise (beacon frame)
- □ Dans un réseau d'infrastructure, le point d'accès sert de référence. Il envoie périodiquement 1 trame tous les 100 ms, 10 trames par seconde
- ☐ Ces trames assurent la synchronisation entre les éléments du réseau
- ☐ La trame contient une copie du compteur d'horloge interne du point d'accès. Les stations vont utiliser cette valeur pour réajuster leur horloge.
- □ Dans un réseau de type ad hoc, ce sont les stations qui émettent, à tour de rôle, une trame de balise contenant ses informations

Architecture des WLAN: Notion de balise

- ☐ Les trames balises contiennent le SSID
- ☐ Service Set IDentifier (SSID)
 - ✓ Nom du réseau (case sensitive)
 - ✓ Valeur alphanumérique (2 à 32 caractères)
 - ✓ Renseignée par l'administrateur
 - ✓ Doit être identique sur le client et le point d'accès
 - ✓ Identique dans un groupe de points d'accès si on veut de la mobilité (roaming)
 - ✓ Sont envoyés dans les beacons
- □ NB: l'administrateur peut décider de le masquer pour des raisons de sécurité

Architecture des WLAN: Notion de balise

- ☐ Les trames balises contiennent des informations de synchronisation de temps
- ☐ Time Synchronisation
 - ✓ Physical timestamp
 - ✓ Permet à tous les clients de synchroniser leur horloge sur celle du point d'accès
 - ✓ Beacon interval : quand s'attendre au prochain beacon
- □ De nombreuses autres informations sont également délivrées par ces trames.
- ☐ Après réception, le client dispose de tous les éléments qui lui permettront de s'associer au PA et de pouvoir communiquer

Architecture des WLAN: Sélection d'un Point d'accès

- 1. Écouter les trames balises émises par les PA
- 2. Choisir le Point d'accès en fonction de :
 - ✓ puissance du signal reçu
 - √ taux d'erreur binaire (BER)
 - ✓ Charge débits supportés
- 3. Le client utilise l'@ MAC de la trame balise du point d'accès qu'il a sélectionné pour envoyer une trame d'authentification dans l'espoir de s'associer avec ce point d'accès
- 4. Continuer à écouter dans l'éventualité d'obtenir une meilleure liaison sur un autre PA

Architecture des WLAN: Intégration au réseau

- 1. Écouter les trames balises emises par les PA
- 2. Choisir le Point d'accès en fonction de :
 - ✓ puissance du signal reçu
 - √ taux d'erreur binaire (BER)
 - ✓ Charge débits supportés
- 3. Le client utilise l'@ MAC de la trame balise du point d'accès qu'il a sélectionné pour envoyer une trame d'authentification dans l'espoir de s'associer avec ce point d'accès
- 4. Continuer à écouter dans l'éventualité d'obtenir une meilleure liaison sur un autre PA

Architecture des WLAN: Processus d'authentification 802.11

- ☐ Authentification ouverte:
 - ☐ Consiste en une authentification NULL où le point d'accès accepte toutes les demandes d'authentification venant des clients
- Authentification basée sur une clé partagée entre la station cliente et le point d'accès appelée clé WEP (Wired Equivalency Protection), WPA (Wifi Protected Access)
- ☐ Authentification basée sur un serveur centralisé tel que Radius

Architecture des WLAN: Processus d'association

☐ Association:

- ☐ Cette association est demandée par une trame de gestion
- □ Elle contient les @ MAC de la station émettrice et du PA auquel la station souhaite s'associer. Elle fournit également ces débits
- ☐ En retour, le PA lui confirme ou non l'association effective
- ☐ Si la réponse est positive, la trame de réponse contient un identifiant d'association (AID Association IDentifier) unique
- □ Le client mémorise cette information. Après une dernière confirmation renvoyée au point d'accès, le client fait enfin partie du réseau

Architecture des WLAN: Processus d'association

□ Réassociation et roaming:

- ☐ La mobilité est permise pour une station durant une communication,
- ☐ Une station vérifie en permanence la présence d'autres PA de même réseau. Si elle trouve un tel équipement plus proche, voire plus disponible, elle pourra s'y connecter
- ☐ Pour effectuer cette action de roaming, une station émet tout d'abord une trame de désassociations auprès du point d'accès maître actuel.
- ☐ Ensuite, elle renvoie une demande de réassociation auprès du nouvel équipement choisi
- ☐ Cette trame de gestion contient l'@ de la station, et les références du nouveau et de l'ancien PA.
- □ Ce processus est complètement transparent pour la communication, qui n'est pas interrompue. Finalement, la station se retrouve associée avec un autre point d'accès

Architecture des WLAN: Processus d'association

□ Désassociation:

- ☐ Une trame de désassociation peut être envoyée par un point d'accès, par diffusion, à toutes les stations.
- □ Lorsqu'elle souhaite quitter un réseau, ou se réassocier, une station émet une trame de désassociation.
- ☐ Elle informe ainsi le point d'accès,
- □ Pas de réponse demandée.