



FIB

Facultat d'Informàtica
de Barcelona

UNIVERSITAT POLITÈCNICA DE CATALUNYA

CONCEPTES AVANÇATS DE SISTEMES OPERATIUS
Departament d'Arquitectura de Computadors

Vulnerabilitats del protocol 802.11

(Seminaris de CASO)

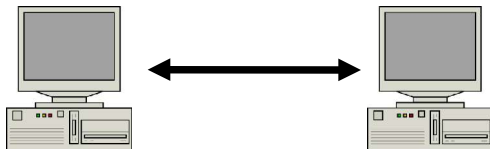
Autors

Albert Sànchez Casals i Daniel Pérez Alcázar

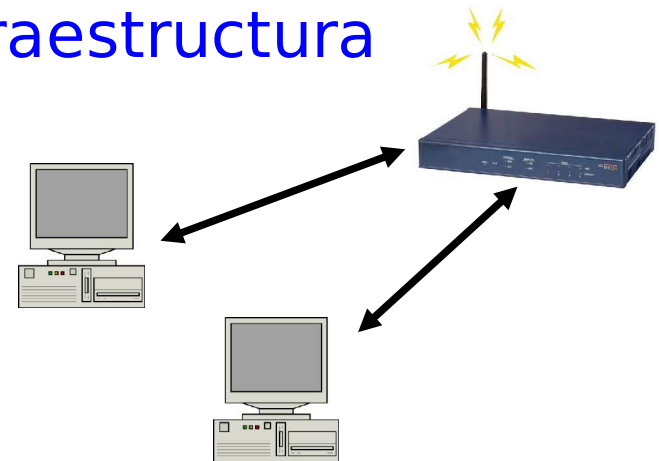
El protocol 802.11

- ❑ És un protocol de nivell 2 (enllaç).
- ❑ Utilitza un medi sense cablejar (*wireless*). Opera principalment a la banda dels 2,4Ghz.
- ❑ D'1 Mbps fins a 54 Mbps.
- ❑ Creixent popularitat.

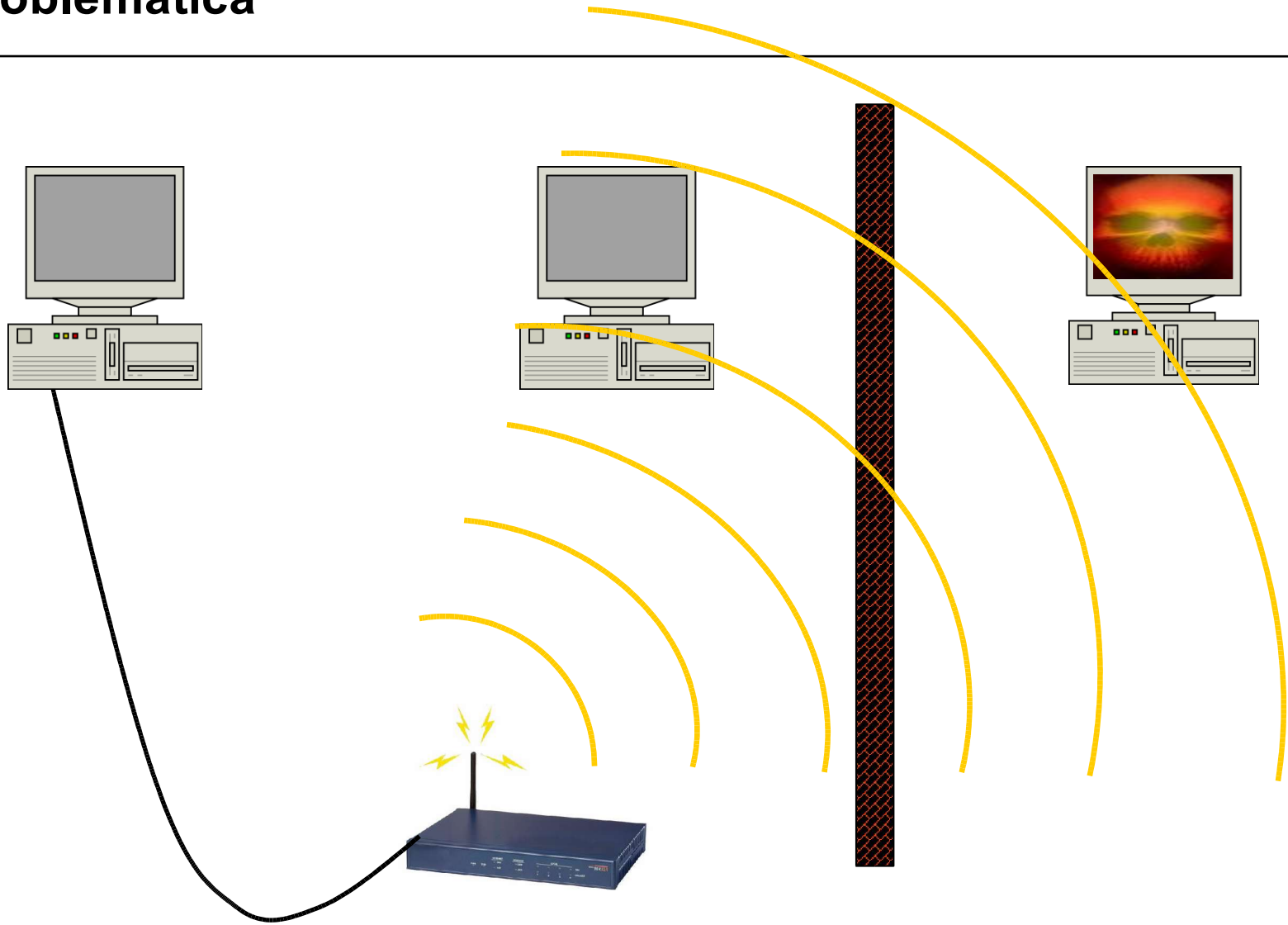
Mode ad-hoc



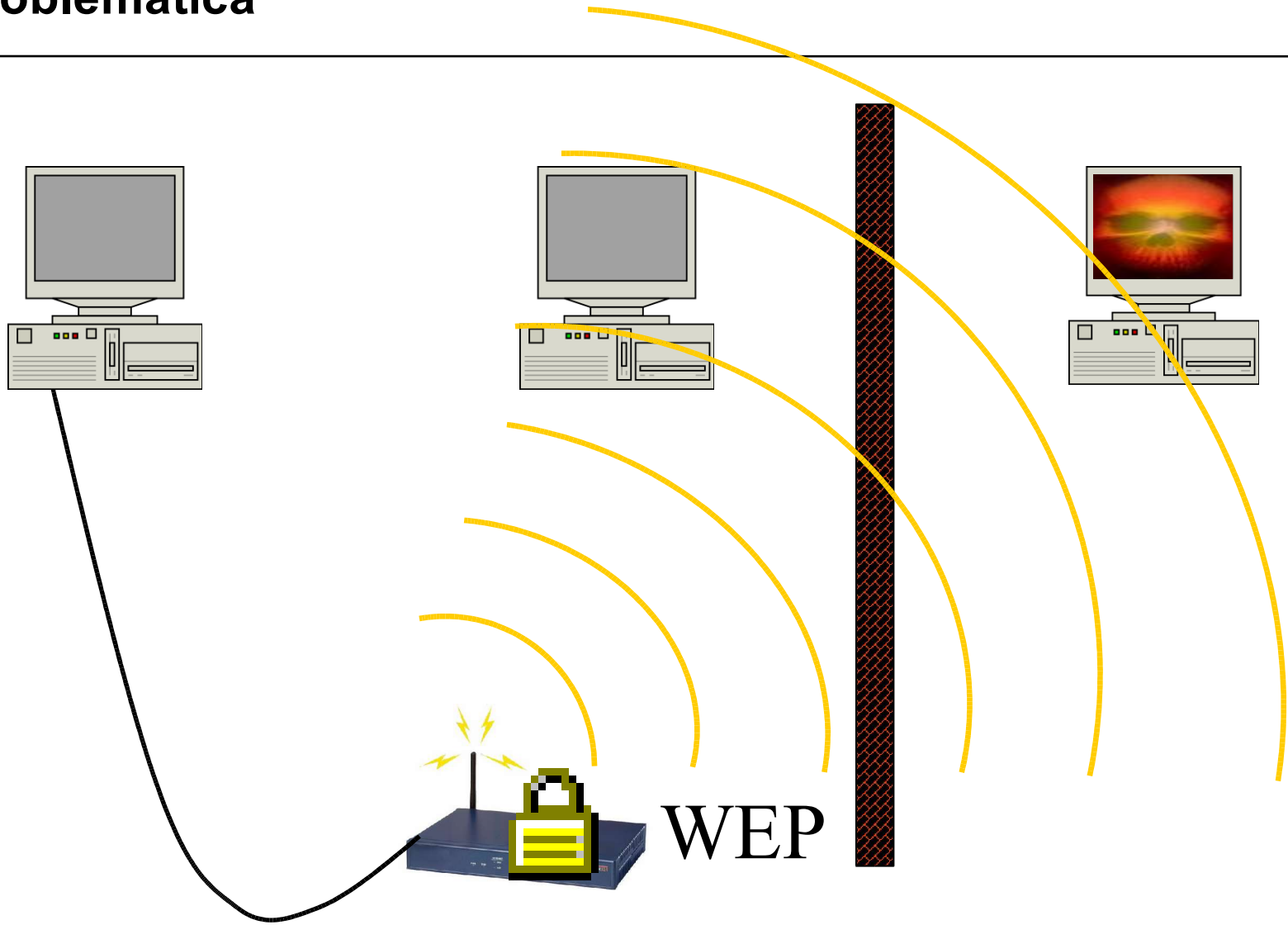
Mode infraestructura



Problemàtica



Problemàtica



WEP (wired equivalent privacy)(I)

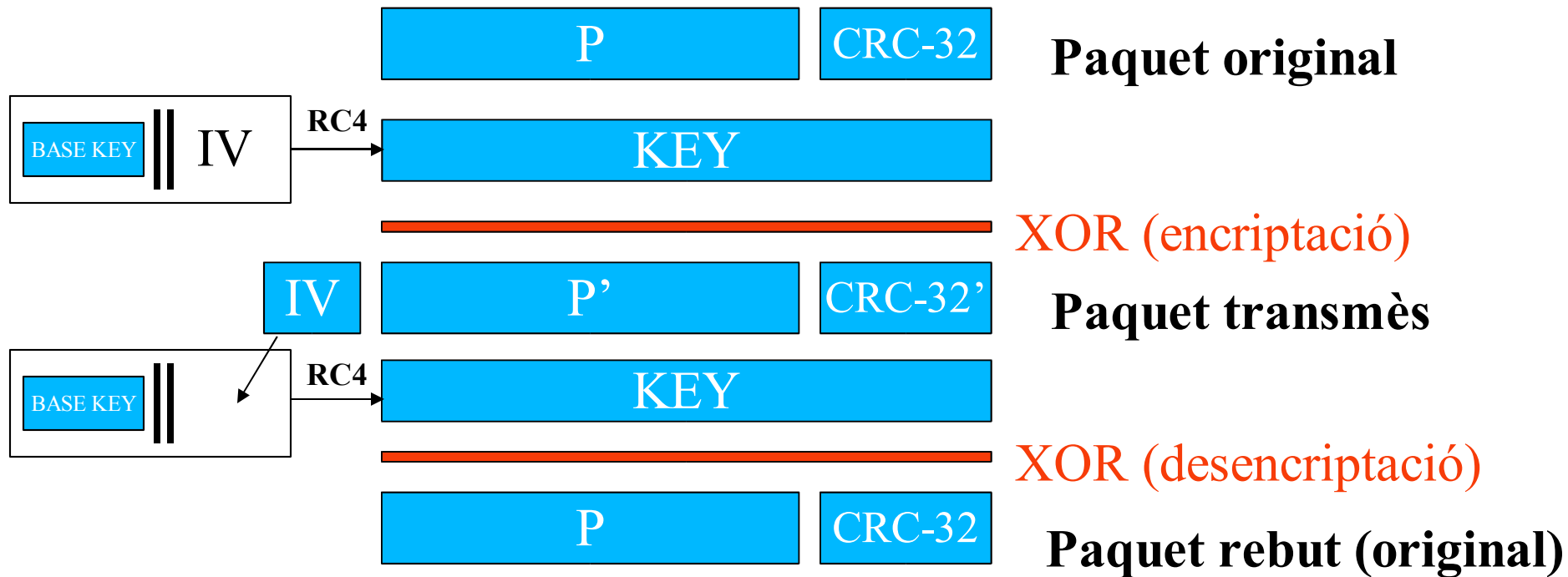
- ❑ WEP és un standard d'encryptació implementat a nivell d'enllaç (MAC).
- ❑ El seu ús és opcional → utilitzar-lo **sempre!**
- ❑ Utilitza l'algorisme RC4 (de RSA Security).
- ❑ Fa servir claus de 40 i 64 bits, posteriorment augmentat a 128 i 256 bits.
- ❑ S'utilitza perquè és simple d'implementar i d'execució ràpida, però massa insegur.

WEP (wired equivalent privacy)(II)

- ❑ Les estacions sense fil comparteixen la clau secreta de la xarxa amb el punt d'accés.
- ❑ Cada paquet està encriptat amb la clau compartida + un vector d'inicialització (IV) de 24 bits generat aleatoriament.
- ❑ Cada paquet inclou un control d'integritat.
- ❑ IC falla → paquet rebutjat.

WEP (wired equivalent privacy)(III)

❑ Funcionament:



Vulnerabilitats

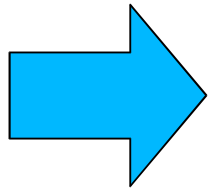
□ Presentarem 5 vulnerabilitats:

- Atac actiu per introduir transit
→ CRC vs control d'integritat
- Atac passiu per descriptar el transit
→ Reutilització del IV
- Atac actiu desde dos extrems
→ Dos extrems
- Atac actiu per descriptació pràctica
→ IP forwarding
- Atac actiu de denegació de servei
→ DOS



Vulnerabilitats – CRC vs control d'integritat (I)

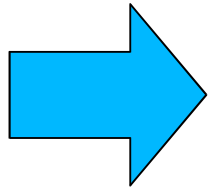
- ❑ CRC-32 utilitzat com a control d'integritat



Bo per errors aleatoris

Però que passa si són errors forçats?

- ❑ CRC i RC4 són lineals:

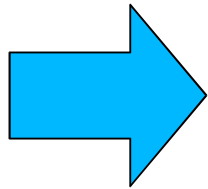


$$\text{CRC}(X^{\wedge}Y) = \text{CRC}(X)^{\wedge}\text{CRC}(Y)$$

$$\text{RC4}(k, X^{\wedge}Y) = \text{RC4}(k, X)^{\wedge}Y$$

Vulnerabilitats – CRC vs control d'integritat (I)

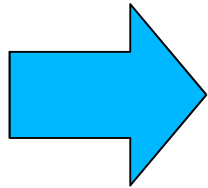
- ❑ CRC-32 utilitzat com a control d'integritat



Bo per errors aleatoris

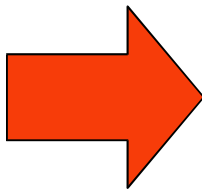
Però que passa si són errors forçats?

- ❑ CRC i RC4 són lineals:



$$\text{CRC}(X^{\wedge}Y) = \text{CRC}(X)^{\wedge}\text{CRC}(Y)$$

$$\text{RC4}(k, X^{\wedge}Y) = \text{RC4}(k, X)^{\wedge}Y$$



PODEM MODIFICAR ELS PAQUETS!!!

Vulnerabilitats – CRC vs control d'integritat (II)

❑ Com?



000.....00100.....0 010010

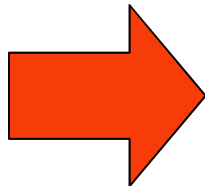


XOR



Vulnerabilitats – Reutilització del IV (I)

- ❑ WEP combina una clau privada amb un vector d'inicialització de 24 bits generat aleatòriament per a cada paquet.
 - Key = base_key || IV
 - 24 bits aleatoris → es reutilitzen valors del vector
- ❑ A més,
 - en algunes instal·lacions, totes les estacions utilitzen la mateixa clau
 - Claus repetides en ambdues direccions
 - Algunes implementacions posen el IV a 0 un cop inicialitzat

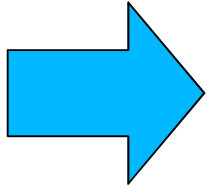


La repetició de IVs facilita atacs estadístics.

Vulnerabilitats – Reutilització del IV (II)

- ❑ La clau del RC4 no s'hauria de reutilitzar ja que

$$\text{RC4}(k,X) \wedge \text{RC4}(k,Y) = X \wedge Y$$



Tenim dos paquets amb el mateix IV

$$C1 = P1 \text{ xor } \text{RC4}(k||IV)$$

$$C2 = P2 \text{ xor } \text{RC4}(k||IV)$$

$$C1 \text{ xor } C2 = P1 \text{ xor } P2$$

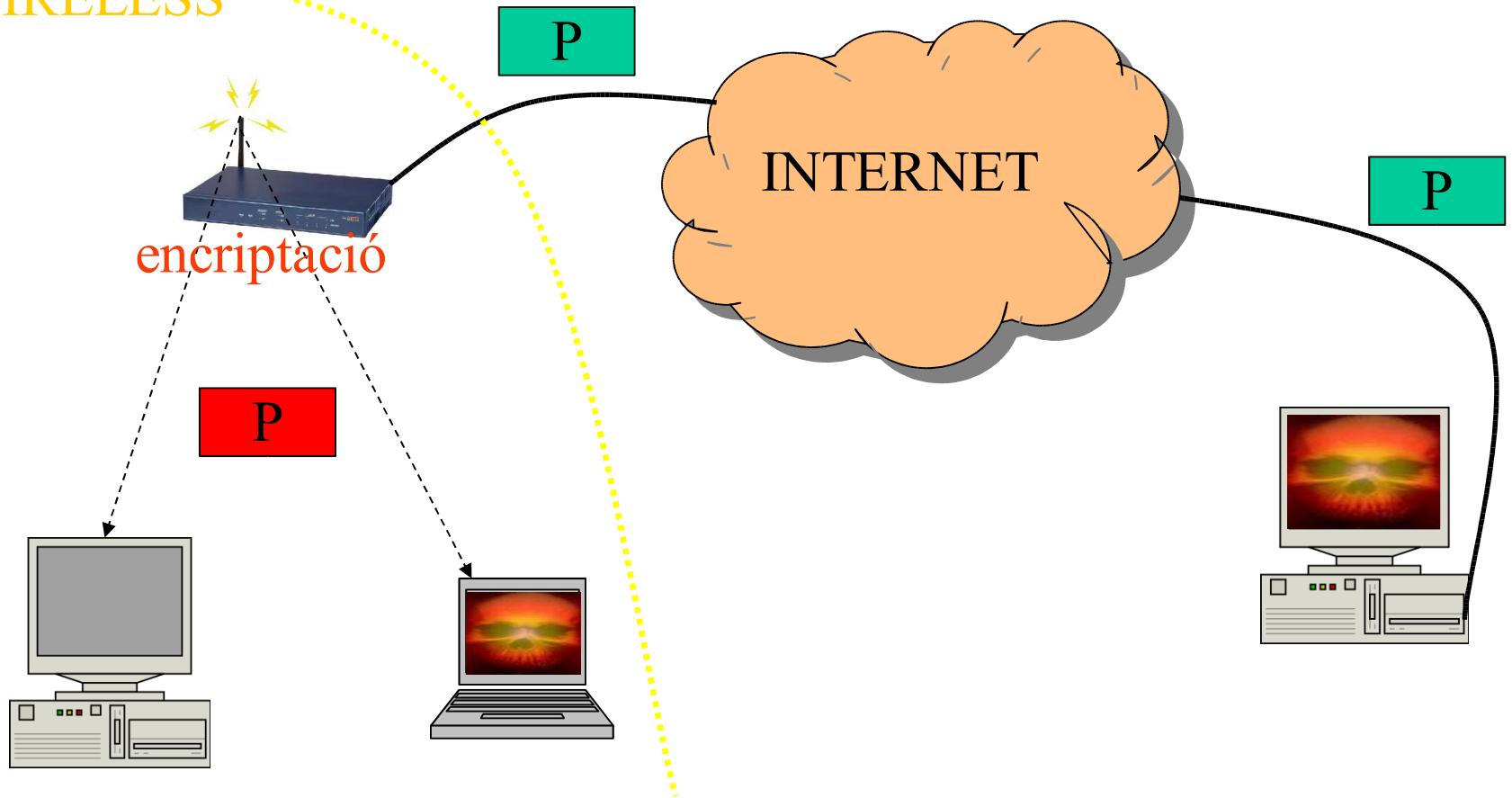
→ Coneixent el text de P1, tenim P2

→ Anàlisi estadístic per trobar P1 i P2

→ Encara més fàcil amb 3 paquets ...

Vulnerabilitats – Dos extrems (I)

ABAST
WIRELESS

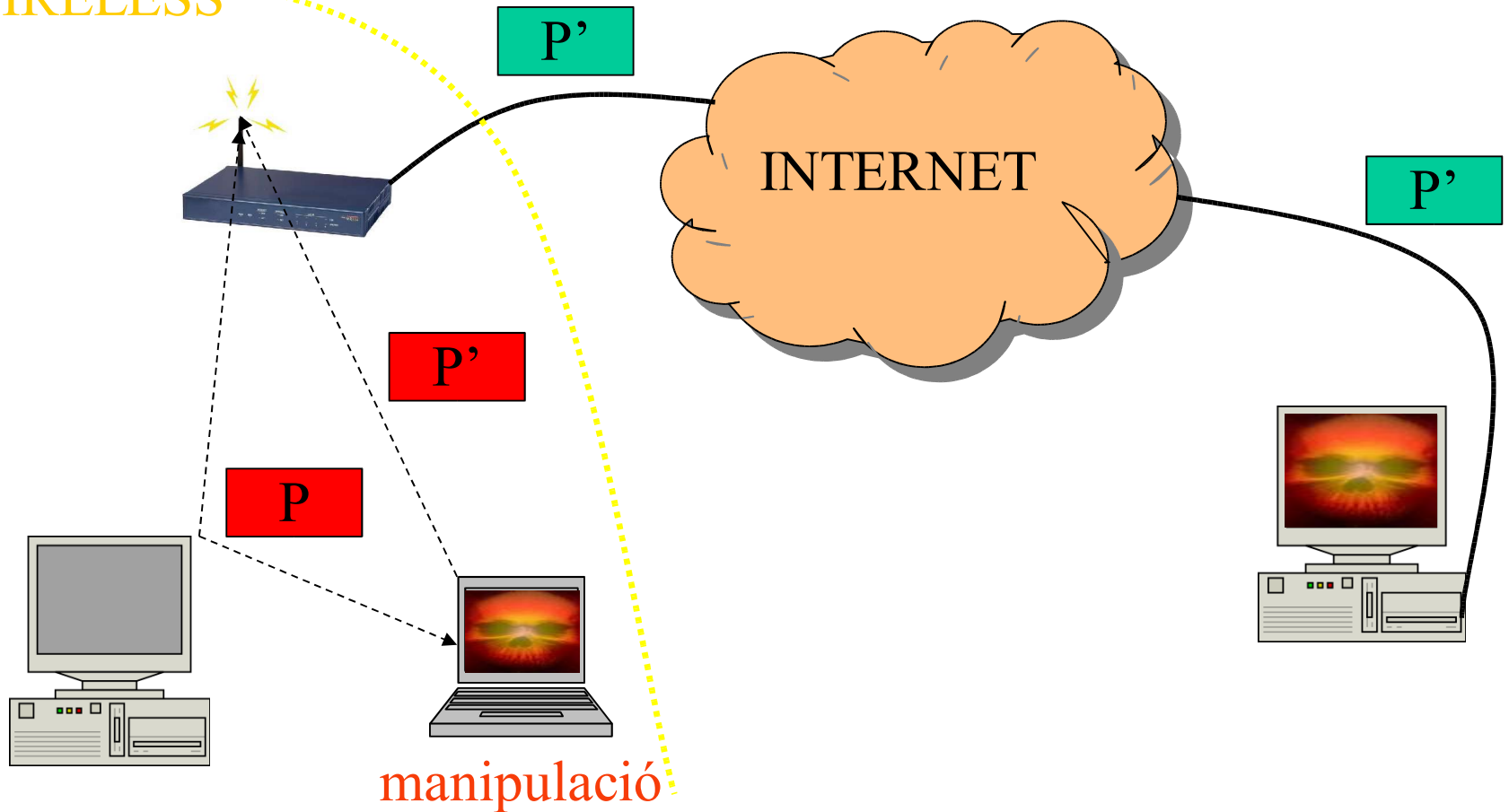


Vulnerabilitats – IP forwarding (I)

- ❑ Recordem que hem vist que podem modificar els bits dels paquets.
- ❑ Modifiquem la IP destí de la capçalera, fàcil d'obtenir.
- ❑ Modificació posant una IP d'un host que controlem.
- ❑ L'enviem a l'Access Point (AP), que té connexió a Internet.
- ❑ L'AP descripta el paquet, i fa "forwarding".
 - Rebem el paquet amb el text descriptat!!!
- ❑ Si modifiquem la capçalera TCP, podem posar el port 80 per saltar-nos els firewalls.

Vulnerabilitats – IP forwarding (II)

ABAST
WIRELESS



Vulnerabilitats – DOS (I)



□ Ja era possible provocar una DOS saturant la banda dels 2,4Ghz de determinada manera, però calia equips potents.

→ Però el Maig 2004 es descobreix com fer-ho... amb una Palm!!!!

□ Afecta a l'IEEE 802.11, 802.11b i 802.11g de baixa velocitat (per sota dels 20Mbps). No es veuen afectats l'IEEE 802.11a ni l'802.11g d'alta velocitat (>20 Mbps).

□ Afecta a tots els clients dins del rang de l'atacant.



□ Descripció de l'atac:

→ No ha sortit una descripció precisa! ☹... o ☺?

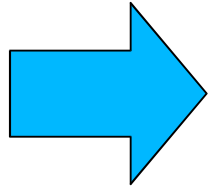
→ Estaria basat en l'explotació d'un error de disseny del MAC (control d'accés al medi):

- S'utilitza CSMA/CA per evitar col·lisions a la transmissió, que a la seva vegada utilitza un procediment anomenat Clear Channel Assessment (CCA) per assegurar que el transmissor pot transmetre perquè el canal està lliure.

- L'atac fa que el CCA sempre vegi el canal com a "ocupat" i per tant no es puguin establir comunicacions.

Conclusions

- ❑ Llancem la nostra xarxa wireless a la paperera????
 - No!!



Simplement evaluar riscos i utilitzar-la amb el pensament de què és insegura:

- Utilitzar encriptació a nivells superiors.
- Delimitar accés físic a la xarxa (evitar tafaners).
- No basar la infraestructura de xarxa en aquesta tecnologia.
- Utilitzar una política de claus exigent.

Bibliografia

- ❑ <http://standards.ieee.org/getieee802/802.11.html> (estàndar wifi)
- ❑ <http://www.wi-fiplanet.com/tutorials/article.php/1368661> (seguretat wireless)
- ❑ <http://www.isaac.cs.berkeley.edu/isaac/wep-faq.html> (seguretat WEP)
- ❑ <http://www.auscert.org.au/render.html?it=4091> (la darrera vulnerabilitat)
- ❑  802.11 + security