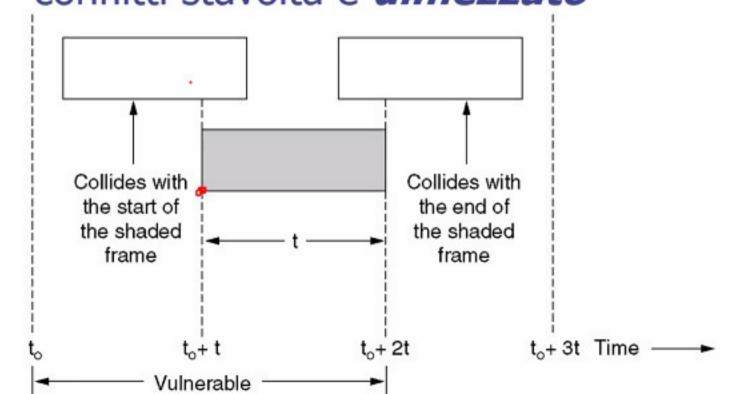
#### Slotted Aloha

- Due anni dopo Aloha, Roberts trova un metodo per migliorarla:
- Assume che il tempo sia slotted, tramite una stazione principale che manda un segnale di sincronizzazione
- In tal modo, una stazione deve attendere prima di trasmettere il pacchetto, non c'è trasmissione istantanea



#### Slotted Aloha

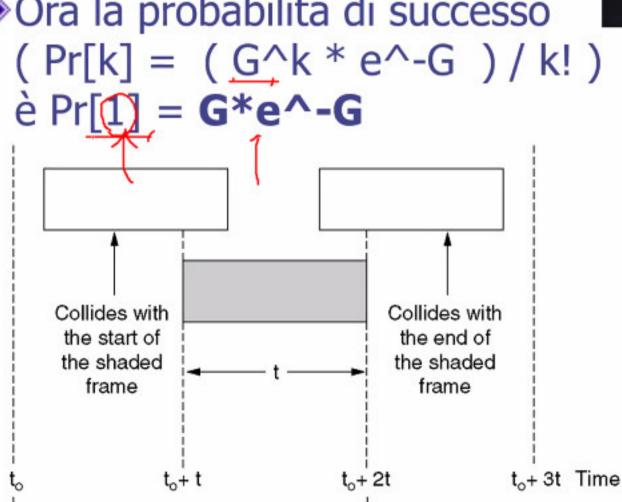
- Come cambiano le prestazioni?
- Il periodo "critico" che può generare conflitti stavolta è dimezzato





#### Slotted Aloha

Ora la probabilità di successo



Vulnerable

### Quindi... G\*e^-G

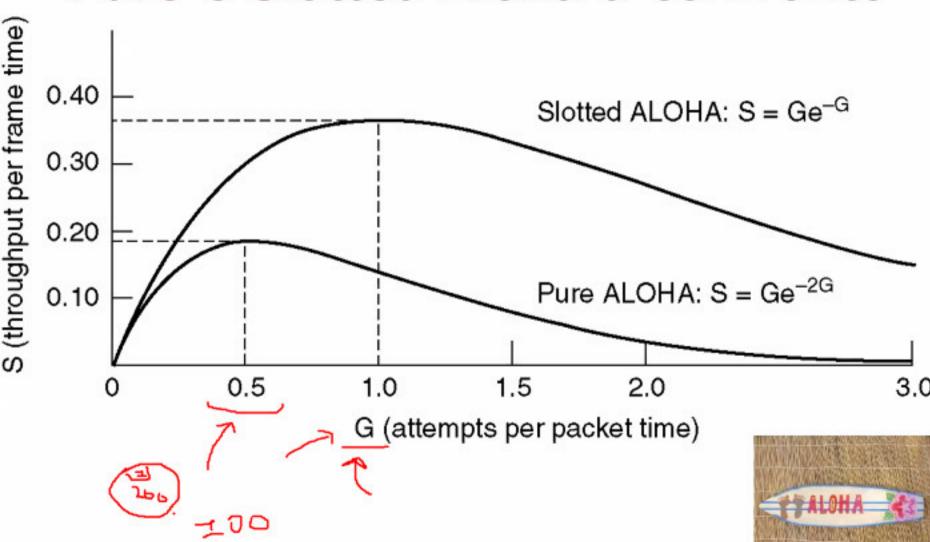
◆Il numero massimo di frame al secondo si ha con G=1, e diventa:

1 / e

Cioè circa 36.8%, il doppio di Aloha (!)



#### Pure e Slotted Aloha a confronto



#### Notare...

Abbiamo raddoppiato la velocità, alterando una delle opzioni a nostra disposizione...

Si può fare ancora meglio, proseguendo

su questa linea...?



#### Carrier Sense

Gli Aloha, pure e slotted, hanno no carrier sense, cioè non hanno modo di sapere se ci sono già trasmissioni in atto

Magari introducendo il carrier sense le cose migliorano...



### 1-persistent CSMA

- CSMA sta per Carrier Sense Multiple Access protocol
- prima di trasmettere, controlla che non ci sia già una trasmissione (carrier sense)
- Se c'è una trasmissione, controlla il canale, e non appena si libera, trasmette

### 1-persistent CSMA

- Può lo stesso succedere che ci siano collisioni (Murphy...): in questo caso?
- Si riaspetta un certo tempo casuale, e poi si riprova
- Performance: aumenta a più del 50% (!!)

#### Difetto di 1-CSMA?

- Se molte stazioni stanno aspettando durante una trasmissione, alla fine della trasmissione tutte cercano di trasmettere contemporaneamente, provocando una collisione
- Se fossero un po' meno egoiste, il mondo funzionerebbe meglio...

### p-persistent CSMA



- ◆Si ottiene rilassando l'ipotesi che uno debba sempre trasmettere (p=1) quando trova la linea libera, ma invece, trasmette con probabilità p (è più gentile ☺ e non deve sempre trasmettere a tutti i costi)
- Performance? Migliora, con molte stazioni, al diminuire di p
- Al limite (vedremo), può arrivare anche al 100% (!!!!)

# Nonpersistent CSMA

Usa un metodo alternativo: invece di tenere d'occhio il canale per ricominciare la trasmissione non appena è libero, se trova il canale occupato aspetta un periodo di tempo casuale e poi riprova

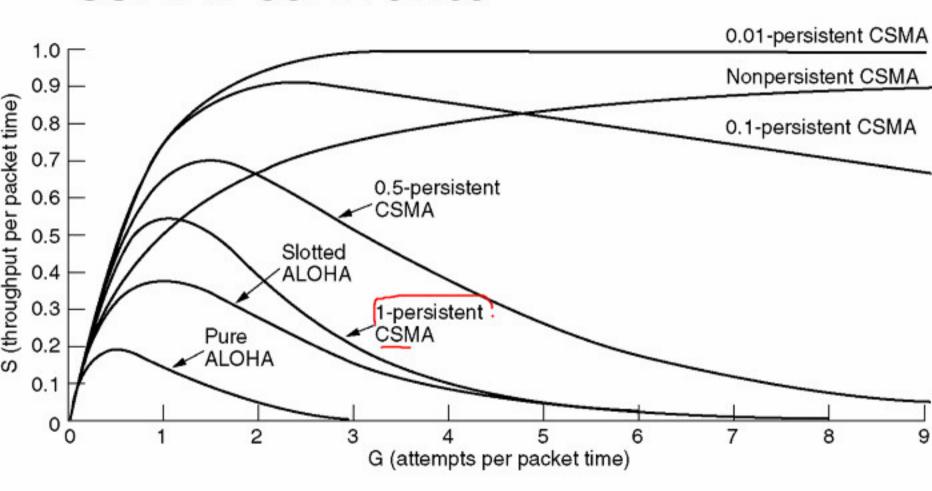
# Nonpersistent CSMA

Usa un metodo alternativo: invece di tenere d'occhio il canale per ricominciare la trasmissione non appena è libero, se trova il canale occupato aspetta un periodo di tempo casuale e poi riprova

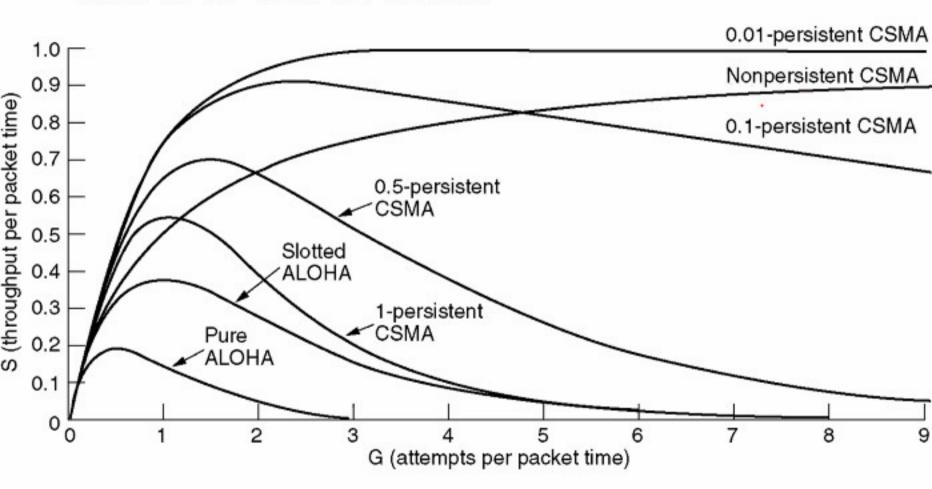
# Nonpersistent CSMA

Performance: la curva di performance si comporta differentemente da p-CSMA, e può raggiungere performance vicine al 90% (!)

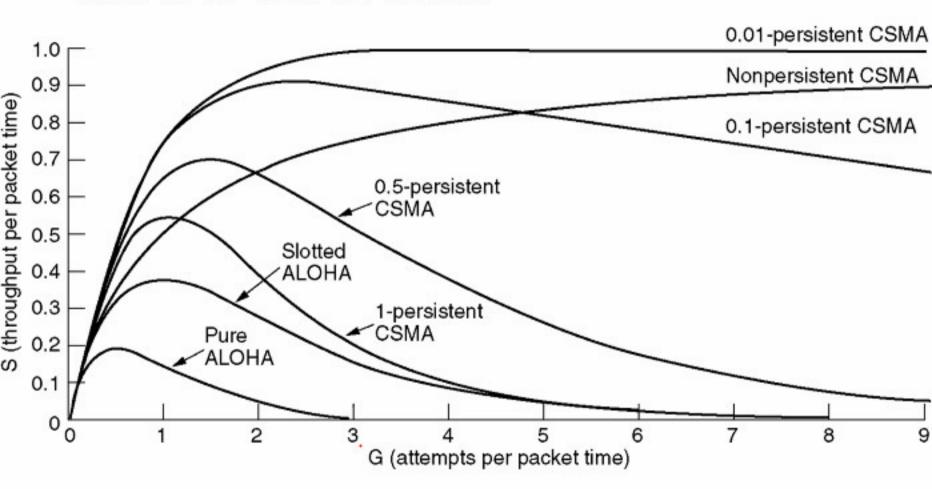
### CSMA: confronto



### CSMA: confronto



### CSMA: confronto







- Avendo il carrier sense, possiamo anche essere più furbi quando trasmettiamo: non controlliamo solo quando vogliamo spedire il segnale, ma anche durante tutta la trasmissione, e se ci accorgiamo di una collisione, ritrasmettiamo dopo:, sprecando dunque meno banda \*
- (e magari smettiamo anche subito di trasmettere...)
- Quindi, rilassiamo l'assunzione station model, possiamo fare anche altro mentre trasmettiamo

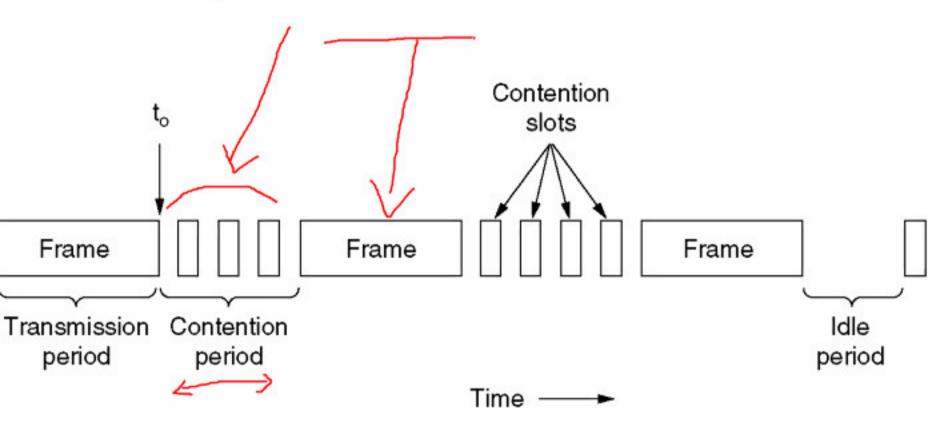


- Questo tipo di trasmissione dà luogo ai CSMA con Collision Detection (CSMA/CD)
- CSMA/CD tratta le collisioni come Aloha, cioè se c'è una collisione, aspetta un certo periodo di tempo casuale prima di riprovare a trasmettere



In CSMA/CD, possiamo separare tre possibili stati della rete: trasmissione,

contention, e idle:



#### La parte importante



- E' nella parte di contention, cioè decidere quanto tempo allocare a quella zona in cui si decidono le sorti della trasmissione
- ◆Il tempo da allocare sarà due volte il tempo di trasmissione tra le due stazioni più distanti (→ il tempo di roundtrip)