

# **Reti Wireless e Mobili**

# Indice

<b>1. Lezione 01 [25/02] .....</b>	<b>3</b>
1.1. Principi di Teoria della Trasmissione .....	3
<b>2. Lezione 02 [26/02] .....</b>	<b>5</b>
2.1. Ancora basi di teoria della trasmissione .....	5
2.2. Multiplexing .....	6
2.3. Comunicazione wireless .....	6
<b>3. Lezione 03 [04/03] .....</b>	<b>8</b>
3.1. Codifica e trasmissione dei dati .....	8
<b>4. Lezione 04 [05/03] .....</b>	<b>11</b>
4.1. Esercizi .....	11
4.2. OFDM [Orthogonal Frequency Division Multiplexing] .....	11
4.3. Spread Spectrum .....	12
4.3.1. Frequency Hopping Spread Spectrum .....	12
4.3.2. Direct Sequence Spread Spectrum .....	12
<b>5. Lezione 05 [11/03] .....</b>	<b>14</b>
5.1. WPAN .....	14
5.1.1. Personal Area Network [bluetooth] .....	15
<b>6. Lezione 06 [12/03] .....</b>	<b>17</b>
<b>7. Lezione 07 [18/03] .....</b>	<b>19</b>
7.1. Ancora BT .....	19

# 1. Lezione 01 [25/02]

## 1.1. Principi di Teoria della Trasmissione

Tipicamente è uno schema del tipo

$$d(t) \rightarrow \text{trasmettitore} \rightarrow s(t) \rightarrow \text{channel} \rightarrow s(t) \rightarrow \text{receiver} \rightarrow d(t)$$

con dati analogici/digitali che vengono passati al trasmettitore (ho una sequenza di bit). s è segnale, d è dato.

Questo schema però è utopico, non è mai così: infatti, il canale è soggetto a

- rumore
- attenuazione (certa potenza che piano piano si perde, si affievolisce)
- interferenze

Ci esce un  $s'(t)$  che esce dal canale. Ci saranno casi di  $s'$  impossibile da riconoscere oppure casi di  $s'$  che partono da un  $s$  così robusto da poterlo sistemare.

Segnale analogico:

- ha una variazione continua e non ci sono interruzioni/discontinuità

Segnale digitale:

- mantiene un livello di segnale costante per un determinato intervallo, con un rapido (quasi istantaneo) cambio di livello

I grafici sono nel dominio del tempo, ovvero come varia la misurazione nel tempo

Il segnale analogico, se periodico, è una sinusoidale

$$s(t) = A \sin(2\pi ft + \phi)$$

con 3 parametri sui quali giochiamo:

- $A$  ampiezza, massimo livello o forza del segnale nel tempo (volt)
- $f$  frequenza quanti cicli fa al secondo (Hertz)
- $\phi$  fase posizione relativa all'interno del periodo, dove parte

Abbiamo anche il periodo  $T$  inverso della frequenza, tempo impiegato per un ciclo. Infine anche la lunghezza d'onda  $\lambda$  che è la distanza occupata da un singolo ciclo, ed è tale che  $\lambda = \frac{c}{f} = Tc$  con  $c$  velocità della luce, lunghezza spaziale.

Metti 4 esempi

Nel dominio delle frequenze, ogni segnale ragionevolmente periodico può essere scomposto in una serie di segnali periodici (onde seno e coseno) con ampiezza, frequenza e fase differenti. Idea di Fourier ad inizio 1800. Una serie di Fourier è tale che

$$s(t) = \frac{1}{2}c + \sum_{n=1}^{\infty} a_n \sin(2\pi nft) + \sum_{n=1}^{\infty} b_n \cos(2\pi nft)$$

dove  $f = \frac{1}{T}$  è la frequenza fondamentale ( $n = 1$ ),  $a_n$  e  $b_n$  sono le ampiezze delle singole componenti dette armoniche e  $c$  è una costante che è il valore medio del segnale. Partendo dalla f fondamentale, ogni armonica avrà un multiplo di questa frequenza fondamentale.

Dato un grafico, come facciamo a determinare le ampiezze di ciascuna componente? Con quale frequenza dobbiamo campionare il nostro segnale?

**Teorema 1.1.1** (Teorema del campionamento di Shannon): La frequenza di campionamento deve essere almeno il doppio della frequenza massima del segnale in ingresso.

Per passare dal dominio del tempo al dominio delle frequenze usiamo la FFT (Fast Fourier Transform), ovvero passiamo il campionamento fatto alla FFT e mi genera le frequenze. La Inverse FFT passa dalle frequenze al tempo.

Quando tutte le frequenze sono multipli interi di una frequenza base  $f$  (frequenza fondamentale, le altre sono kf armoniche), il periodo del segnale  $s(t)$  è il periodo della frequenza fondamentale. Lo **spettro** (spectrum) del segnale è il range di frequenze che lo contiene. La absolute bandwidth è l'ampiezza dello spettro (max - min)

### ESEMPIO

Trasmettiamo due bit per ogni due bit, quindi il data rate è di  $2f$  bits. Maggior parte energia concentrata nelle prime frequenze ( $kf \rightarrow$  ampiezza  $1/k$ ), effective bandwidth

La capacità del canale è il massimo bit rate alla quale è possibile trasmettere dati su un canale di comunicazione in determinate condizioni. Il noise è un segnale NON VOLUTO che si combina al segnale trasmesso che lo altera o distorce. L'error rate, o tasso di errore, a questo livello si intende bit error rate.

Esempio che non capisco

Considerazioni: impulso rettangolare ha banda infinita, noi vogliamo usare una banda finita. Banda minore ha maggiore distorsione

Scelgo la banda finita più ampia? Ho costi economici e limitazioni del dispositivo

Nyquist bandwidth

Dato un canale noise-free (ideale) la bandwidth limita il data rate

Ovvero, la Nyquist capacity ha un binary signals (2 livelli di voltaggio) quindi  $C=2B$  o ha un multilevel signaling  $C=2B \log_2(M)$  (con M numero di segnali discreti o livelli di voltaggio)

Il rumore è un segnale non voluto che si combina al segnale trasmesso che lo altera e distorce.

Può essere:

- thermal noise
- intermodulation noise
- cross talk
- impulse noise

## 2. Lezione 02 [26/02]

### 2.1. Ancora basi di teoria della trasmissione

Rumore termico: agitazione delle molecole. Intermodulation noise problemi tra le diverse modulazioni, ci si accavalla per trasmettere. Cross talk è più nel parlato. Impulse noise, impulso elettromagnetico specifico, distrugge il segnale che è attraversato.

Il decibel (dB) è una misura che rapporto tra due potenze (scala logaritmica), ovvero

$$\left( \frac{P_1}{P_2} \right)_{dB} = 10 \log_{10} \left( \frac{P_1}{P_2} \right).$$

Fare un +3 fa doppio/metà.

Il decibel-milliWatt (dBm) è l'unità di misura del rapporto tra una potenza arbitraria e una potenza di 1mW (milliWatt), ovvero

$$P_{dBm} = \frac{P}{1mW}.$$

Il rumore c'è sempre: il rapporto segnale rumore (signal to noise ratio SNR) è il rapporto tra la potenza del segnale trasmesso e la potenza del rumore, ovvero

$$(SNR)_{dB} = 10 \log_{10} \left( \frac{\text{signal power}}{\text{noise power}} \right).$$

Più è alto più il segnale è forte rispetto al rumore

La Shannon Capacity Formula rappresenta la massima capacità teorica di un canale in bit al secondo in funzione del SNR, ovvero

$$C = B \log_2(1 + SNR)$$

dove  $B$  è la banda. Risultato puramente teorico e considera solo il thermal noise, tuttavia fornisce un limite superiore alla quantità di informazione (data rate) che può essere trasmessa senza errori.

In una determinata condizione di rumore (SNR) possiamo aumentare il data rate:

- aumentando la banda  $B$  ma il rumore termico è rumore bianco e maggiore è la banda e maggiore sarà il rumore che entrerà nel sistema
- aumentando la potenza del segnale, allora SNR++ ma sarà maggiore l'intermodulation e il cross talk noise

**Esempio 2.1.1:** Supponiamo di avere uno spettro tra  $3MHz$  e  $4MHz$  e  $SNR = 24dB$ .

La banda vale quindi  $1MHz$  e  $SNR$  è  $251$

La capacità di Shannon è  $C = 8Mbps$

Ora facciamo inverso di Nyquist

Se  $C = 2B \log_2(M)$  andiamo a ricavare  $M = 16$

**Esempio 2.1.2:** Altro esempio

## 2.2. Multiplexing

In quasi tutti i casi la capacità del mezzo di trasmissione è superiore alla capacità richiesta da una trasmissione. Vogliamo combinare sullo stesso link più trasmissioni. Abbiamo un maggior data rate con un minore costo kbps. Le singole comunicazioni richiedono un data rate inferiore rispetto alla capacità del link.

FDM frequency division multiplexing, sfrutta il fatto che la banda disponibile sul mezzo di trasmissione eccede la banda richiesta da un singolo segnale. Divido la banda totale in sottobande, ognuna delle quali è canale parallelo.

TDM time division multiplexing sfrutta il fatto che il data rate del mezzo di trasmissione eccede il data rate richiesto da un singolo segnale. Sono robe pseudo-parallele

## 2.3. Comunicazione wireless

Trasmissione in banda base (baseband), ovvero ho dato digitale, che diventa analogico, canale, riconvertito, eccetera.

Per gestire sto segnale ho la banda  $B$ , dove parte? Dove arriva? Usiamo per semplicità 0 a  $B$ . Problemi:

- se tutti i dispositivi usano questo le comunicazioni interferiscono
- più è bassa la frequenza e più l'antenna deve essere grande
- ogni range di radio frequenze (RF) possiede diverse proprietà di propagazione e attenuazione

Soluzione è la banda traslata (o passa banda), ovvero ho sempre  $B$  ma ho una frequenza portante (frequency carrier) e il mio range di trasmissione è

$$f_c - \frac{B}{2} \rightsquigarrow f_c + \frac{B}{2}$$

Ora il trasmettitore, che prende il dato, lo codifica, lo modula con la portante  $f_c$ , fa il power control (amplificatore) e poi lo manda. Il bro invece fa de-modulazione e il decoding.

Ci chiediamo:

- quale spettro utilizzare ( $f_c$ )?
- come codifico i dati?
- come modulo il mio segnale in banda base sulla portante?

L'encoding symbol e symbol rate

Un simbolo è una forma d'onda, uno stato o una condizione significativa del canale di comunicazione che persiste per un intervallo di tempo fissato

Il symbol rate è il numero di simboli trasmitti al secondo, misurato in baud

In generale un simbolo può contenere più bit (codifica e modulazione), quindi symbol rate diverso da bit rate

Una data banda può supportare diversi data rate, a seconda dell'abilità del ricevente di distinguere 0 e 1 in presenza di rumore. Un simbolo può codificare più bit alla stessa frequenza.

La trasmissione che faremo noi è la radio Line of sight (LOS), ovvero sono in linea. Soffre di:

- free space loss & path loss (attenuazione del segnale dovuta alla distanza e all'ambiente in cui il segnale si propaga)
- rumore (disturbo che distorce il segnale)
- multipath (il segnale tra TX e RX può subire riflessioni, diffrazioni e scattering, causando la ricezione di più onde elettromagnetiche dello stesso segnale in tempi diversi)
- effetto Doppler (il segnale cambia a causa del movimento di TX, RX e ostacoli)

Il path loss è l'attenuazione del segnale radio in funzione della distanza tra TX e RX, ovvero

$$\frac{P_t}{P_r} = \left( \frac{4\pi}{\lambda} \right)^2 d^n = \left( \frac{4\pi f}{c} \right)^2 d^n$$

misurato in decibel. Questo è direttamente proporzionale alla frequenza (al quadrato), ad una potenza della distanza e  $n$  dipende dall'ambiente. Se free space ho praticamente una sfera, più sono lontano e meno ho segnale. Perdiamo sempre potenza, anche se non abbiamo rumore, e dipende tutto da quella formula.

### 3. Lezione 03 [04/03]

Se  $n = 2$  nel free space loss allora

$$L_{dB} = 10 \log\left(\frac{P_t}{P_r}\right) = 20 \log\left(\frac{4\pi f}{c}\right)$$

A parità di distanza, maggiore è la frequenza e maggiore è il path loss. La potenza di trasmissione è regolamentata. A parità di potenza, maggiore è la frequenza e minore è il raggio di copertura (segnali sufficientemente forte da essere utilizzabile).

Antenne sono isotropiche (ideali), ovvero sono sfere. Un'altra ideale è quella direzionale, tipo ellisse. Il gain (guadagno) dell'antenna è definito come il rapporto tra l'intensità della radiazione elettromagnetica in una data direzione e l'intensità che si avrebbe se si usasse un'antenna isotropica. Il gain è misurato in dBi (isotropic)

Il path loss, con antenna gain, è

$$\frac{P_t}{P_r} = \left(\frac{4\pi f}{c}\right)^2 d^n = \frac{(4\pi f)^2}{G_{t_x} G_{r_x} c^2} d^n$$

e quindi

$$L_{dB} = 10 \log_{10}\left(\frac{P_t}{P_r}\right) = 20 \left( \log_{10}\left(\frac{4\pi f}{c}\right) - \log_{10}(G_{t_x}) - \log_{10}(G_{r_x}) \right)$$

Vediamo il multipath: io sto mandando in LOS, ma ho interazioni con l'ambiente, tipo:

- riflessione
- scattering (se  $\lambda \sim$  oggetto)
- diffrazione (se  $\lambda \ll$  oggetto, effetto sui bordi)

Uno degli effetti è il **fading** (evanescenza), dovuto a interferenze distruttive tra più onde elettromagnetiche; le interferenze sono variabili nel tempo, perché siamo in un ambiente dinamico, e dipende anche dalla mobilità del dispositivo (entrambi ciao). Un altro è l'**interferenza Inter-Simbolo** (ISI Inter-symbol interference) ovvero la ricezione sovrapposta di simboli adiacenti a causa del ritardo di ricezione delle onde dei diversi percorsi. La durata è del simbolo è  $\sim = o <$  la max differenza dei tempi di arrivo.

Nel fading, il coherence time è la scala temporale in cui si possono considerare le caratteristiche del segnali costanti. Si calcola con

$$T_c = \frac{1}{f_D}.$$

La frequenza doppler dipende dalla velocità di movimento e dalla frequenza (oltre che da  $c$ ) ed è

$$f_D = \frac{v}{c} f_c$$

Usiamo il MIMO (Multiple Input Multiple Output), che può essere di diversi tipi

#### 3.1. Codifica e trasmissione dei dati

Dati utente  $\rightarrow$  forward error correction (FEC) ovvero encoder  $\rightarrow$  modulation e coding con la frequenza portante  $\rightarrow$  power amplifier (amplificatore) e lo mandiamo. Quando riceviamo

abbiamo de-modulazione (demodulation) e decoding  $\rightarrow$  forward error correction (FEC) e decoder

Schema di modulazione e codifica. Sappiamo che

$$s(t) = A \sin(2\pi f_c t + \phi)$$

ed esistono diverse tecniche per codificare dati digitali in segnali analogici.

Diversi livelli di ampiezza per diversi bit (o gruppi) parliamo di Amplitude-shift keying (ASK)

Diverse frequenze per diversi bit (o gruppi) parliamo di Frequency-shift keying (FSK)

Diverse fasi per diversi bit (o gruppi) parliamo di Phase-shift keying (PSK)

Il simbolo è una forma d'onda, uno stato o una condizione significativa del canale di comunicazione che persiste in un intervallo di tempo fissato. Il symbol rate è il numero di simboli trasmessi al secondo [baud]

In generale, un simbolo può contenere più bit, quindi symbol rate diverso da bit rate

Metti esempi vari

Tecniche che permettono più di un bit per simbolo:

- MFSK multilevel frequency-shift keying ( $L = \log_2(M)$ )
- QPSK quadrature phase-shift keying (2)
- X-QAM quadrature Amplitude modulation ( $L = \log_2(X)$ )

Vediamo ora QPSK. Usa la fase per determinare ...

Siamo nello spazio complesso (viva Edu) ma usiamo le coordinate polari. Il segnale è

$$s(t) = \frac{1}{\sqrt{2}} \dots$$

Ogni punto codifica una coppia di bit. Sono 4 fasi differenti, distanziate di 90 gradi. Usiamo 2 bit per simbolo, usando una codifica Gray per punti adiacenti.

Vediamo QAM. Cambia un po', ma combina variazioni di ampiezza e fase, ad esempio 16-QAM usa 4 bit per simbolo e la costellazione è più densa.

Bit error rate curve: le curve di BER rappresentano la probabilità di errore di un bit in funzione del rapporto tra la densità di energia del segnale per bit ed il livello del rumore, ovvero

$$BER = func\left(\frac{E_b}{N_0}\right)$$

La formula analitica (verificata poi sperimentalmente) è una stima ottimistica rispetto al caso reale, ovvero

$$BER = \frac{4}{n} \left(1 - \frac{1}{\sqrt{M}}\right) erfc\left(\sqrt{\frac{3nE_B}{(M-1)N_0}}\right)$$

con  $n$  bit per simbolo,  $M$  numero di simboli diversi (costellazione) e erfc funzione degli errori di Gauss complementare, ovvero

$$erfc(x) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_x^{\infty} e^{-t^2} dt$$

AMC è adaptive modulation and coding

Il forward error correction aggiunge bit ai dati, così il ricevente li può usare per vedere se ci sono stati errori. Se la error detection vede un errore il blocco di dati viene ritrasmesso usando lo schema ARQ. Nelle trasmissioni wireless la probabilità di errore di un bit è elevata. Definiamo code redundancy come

$$\frac{n-k}{k}$$

mentre la coding rate come

$$\frac{k}{n}$$

A seconda delle condizioni del canale wireless il trasmettitore sceglie lo schema di modulazione e codifica opportuno

## 4. Lezione 04 [05/03]

### 4.1. Esercizi

Abbiamo  $\text{SNR} = 8 \text{ dB}$  e un obiettivo che il canale deve garantire di  $\text{BER} = 10^{-2}$  (sbagliare un bit ogni 100)

Abbiamo anche una tabella dei coding rate ( $k/n$  vedi Shannon)

SNR	BPSK	QPSK	16-QAM
< 6dB	0.6	0.4	0.2
6 – 10dB	0.8	0.6	0.5
> 10dB	0.9	0.8	0.7

Poi abbiamo un grafico con SNR sulle  $x$  e BER sulle  $y$ , di solito in scala

I simboli al secondo sono 1000 syb/s

Noi siamo a 8 dB quindi siamo sulla linea centrale. Noi vorremmo un BER uguale a  $10^{-2}$ , quindi scegliamo BPSK. La QPSK invece non va bene, faccio troppi errori. Guardando la tabella, selezioniamo 0.8 vista la zona e la codifica.

Facciamo quindi syb/s \* bit/syb \* CR [ad], ovvero

$$1000 \cdot 1 \cdot 0.8 = 800 \text{ bit } /s$$

Se avessi chiesto  $10^{-1}$  prendevo anche QPSK, facevo conti e prendevo il migliore. Basta prendere tutto quello che è meglio di quello richiesto.

### 4.2. OFDM [Orthogonal Frequency Division Multiplexing]

Abbiamo già visto TDM e FDM con divisione in frequenza e tempo in base al segnale.

La tecnica OFDM permette di inviare uno stream di bit usando frequenze differenti per inviare porzioni dello stream. Offriamo canali differenti usando una divisione in frequenza. Vogliamo garantire stesso data rate in TDD. Qua manteniamo fissa la banda ma garantendo lo stesso data rate Qui ho N stream paralleli, uno per ogni frequenza, e ho R/N bps di durata N/R. Stesso data rate in entrambi, ma qui abbiamo tanti sotto stream su tutte le frequenze disponibili

Come lo si implementa:

- dobbiamo fare una conversione seriale -> parallelo
- mandiamo R/N bit ad ogni frequenza diversa detta subcarrier (sotto-portanti)
- ogni stream viene modulato indipendentemente usando lo stesso schema di modulazione codifica MCS
- l'onda trasmessa è la combinazione di tutti i subcarrier modulati

Partiamo da una frequenza base e poi la spostiamo

Come troviamo la  $f_b$ ? Nel caso di FDM classico viene lasciato uno spazio di guardia per evitare interferenze. In questo caso, i subcarrier sono ortogonali tra di loro e non interferiscono. La distanza tra i subcarrier è studiata in modo da evitare interferenze

Ortogonalità non ho interferenze.

Come garantiamo l'ortogonalità?

La scelta dipende dalla durata del simbolo T, ovvero

$$f_b = \frac{1}{T}$$

ovvero più il simbolo è breve e più devo distanziare, più il simbolo è lungo meno devo distanziare.

Considerazioni:

- più robusto riguardo ad interferenze che riguardano solo alcuni subcarrier; nel caso di sx rompe le palle a tutto, nel caso di dx solo un bit (o R/N) sarebbe interessato
- più robusto rispetto ai problemi di multipath perché la distanza tra un simbolo e l'altro è maggiore (inter-symbol interference (ISI) ridotto)

Multiple access: condividere il canale di comunicazione tra più utenti. In generale MA diverso da multiplexing. Ora abbiamo:

- TDMA slot temporali diversi
- FDMA frequenze diverse per gli utenti
- CDMA codificare l'informazione [3g e satellite]
- CSMA controllare il canale
- FHSS frequenze diverse saltando random
- OFDMA subcarrier [4g e 5g]

### 4.3. Spread Spectrum

Spread Spectrum (spettro espanso) consiste nel trasmettere il segnale di informazione su uno spettro di frequenze più ampio di quella del segnale

Ho input, poi encoder, il modulator prende uno pseudonoise generator oppure uno spreading code (deciso), canale, de-modulatore e poi fine

Motivazioni:

- immunità a diversi tipi di rumore e distorsioni multipath
- utilizzato per nascondere e cifrare il segnale. Solo TX e RX sono a conoscenza del codice di spreading
- molti utenti possono usare indipendentemente la stessa banda più ampia con pochissima interferenza, usata da CDMA

#### 4.3.1. Frequency Hopping Spread Spectrum

In FHSS il codice di spreading determina quale frequenza usare per trasmettere il segnale. Ad ogni intervallo di tempo prestabilito, la frequenza viene cambiata (Frequency Hopping). Sequenza nota a TX e RX

Ci si mette d'accordo su due parametri: ogni quanto fare hopping (anche pubblico) e pseudonoise bit source, il seed della sequenza da generare

Cosa possiamo dire:

- più resistente al rumore e al jamming
  - ▶ jamming su una frequenza compromette solo quella
  - ▶ jamming su tutta la banda spread ha meno efficacia
- un altro ricevitore che si sincronizza con il trasmettitore può solo leggere alcuni pezzi di messaggi perché non conosce la sequenza di frequency hopping

#### 4.3.2. Direct Sequence Spread Spectrum

Data una sequenza di bit D, ogni bit della sequenza viene rappresentato da un insieme di bit usando un codice di spread

1 bit di informazione diventa da N ottenuti da una sequenza casuale

I bit della sequenza di spread sono più piccoli (durano  $1/N$  dei bit di informazione) e sono denominati chip

Vogliamo mantenere lo stesso data rate, quindi abbiamo bisogno di N volte la banda utilizzata per l'informazione

**Esempio 4.3.2.1:** Devo trasmettere  $D = 101$  e ho un fattore  $N = 3$ . Per ogni bit di D uso 3 bit casuali. Faccio XOR (bit per ogni bit della sequenza) e poi mando.

Un bit di informazione va in xor con i bit del chip

## 5. Lezione 05 [11/03]

Multiplexing a livello fisico: ho 1 canale e lo divido in  $n$  sotto-canali. A livello 2 invece ho il multiple access: permetto a più utenti di accedere contemporaneamente, è il livello MAC che, in base ai canali, vede cosa fare. Se voglio livello MAC devo avere il livello fisico

Finiamo spread spectrum: ci manca CDMA (Code division multiple access)

Data una sequenza di bit  $D$ , ogni bit della sequenza viene convertito in un insieme di  $k$  chip usando un pattern prefissato detto codice. Un chip è una sequenza di 1 e -1. Vogliamo lo stesso data rate, quindi ci serve  $k$  volte la banda. Ogni utente ha un codice diverso e produrrà chip diversi.

Abbiamo:

- sequenze Walsh: creano un insieme di codici ortogonali (sono in numero limitato, non interferiscono l'uno con l'altro)
- sequenze PN, Gold, Kasami: creano codici non ortogonali ma in un numero molto maggiore (permettono leggera interferenza)

Se trasmettiamo 1 il codice rimane identico, se voglio trasmettere uno 0 cambio ogni segno del codice.

Posso mandare tutto assieme, modulando comunque sulle varie portanti, ma posso tutto assieme e recuperare, con i codici, le varie cose. Come?

Noi sappiamo il codice e quanto è lungo. Calcoliamo

$$S_u(d) = \sum_{i=1}^k d_i \times c_i$$

dove  $d_i$  è quello ricevuto e  $c_i$  è il codice.

Perché funziona? Perché se ho mandato un 1 ho delle moltiplicazioni che sommano solo cose positive, e la somma vale  $k$ . Se invece ho mandato uno 0 ottengo una somma  $-k$ . Quindi il bro che riceve, quando calcola moltiplicazioni e somme, deve ottenere  $k$  per 1 e  $-k$  per 0. Questo in quelli ortogonali. Se usiamo il codice di un altro utente devo ottenere 0 in quelli ortogonali, quindi so che non mi ha mandato dati un certo utente.

Se non sono ortogonali i codici, ottengo una cosa diversa da 0 se altro utente ma non è abbastanza alto per essere considerato corretto.

Che succede se ho un segnale combinato? CDMA mi permette di mandare tutti assieme senza problemi. Ad esempio se mandiamo in 2 abbiamo 2 0 -2 come valori possibili. Prendiamo il codice del primo, moltiplicazione+somma. Il risultato, se è più alto (non ortogonali) allora il bro ha mandato un 1.

Più utenti vogliamo gestire, più il codice deve essere ampio

CDMA soffre del Near-Far problem, ovvero tutti trasmettono con la stessa potenza, gli utenti più lontani sono più difficili da interpretare. Quindi chi è lontano deve mandare più forte, ma consuma molta più batteria

### 5.1. WPAN

ISM band [industrial, scientific and medical] è una porzione di spettro riservato per usi industriali, scientifici e medici

Ad esempio, il forno a microonde lavora a 2.45GHz, l'ipertermia oncologica (con altre tecniche) su 434MHz e 915MHz

Spettro usato senza licenza, agire senza interferenze

Inoltre, abbiamo il Pulse Code Modulation (PCM) ed è una codifica del segnale audio con due aspetti:

- frequenza di campionamento (per unità di tempo)
- numero di livelli di quantizzazione (do i bit)

### 5.1.1. Personal Area Network [bluetooth]

Siamo nelle wireless personal area network

Lo standard IEEE 802.15 comprende un insieme di tecnologie per la comunicazione a corto raggio

Bluetooth è .1 come codice. Abbiamo delle reti piconet (molto piccole), e all'interno della rete non c'è uguaglianza. Ovvero, un dispositivo fa da master e una serie di slave che sono sotto il controllo del master, controlla la piconet

Il bluetooth è short range (10-50m nei casi d'uso tipici e a seconda della classe di potenza del dispositivo). Usa la banda ISM 2.4 GHz. Ha un data rate di 2.1-24 Mbps (non pensato per elevato data rate). Utilizzato per:

- punto di accesso per dati e voce (dati limitati)
- sostituzione di cavi (no tastiere mouse ecc, es. periferiche wireless)
- comunicazione ad hoc con altri dispositivi BT

BLU: core protocols, ci sono in tutti i dispositivi BT, la parte del core, se uno è BT complaint ci devono essere

ROSSI/BLU SCURO: ci sono solo se quel dispositivo offre quel servizio

Partiamo dal basso

Bluetooth radio: specifica l'interfaccia radio, ovvero radio frequenze, gestione del frequency hopping, schema di modulazione e utilizzo della potenza di trasmissione

Baseband: livello banda base, si occupa di stabilire la connessione con la piconet, gestire l'indirizzamento (no MAC, specifico dello stato), formattazione di pacchetti, sincronizzazione e tempistiche di comunicazione (TDD & TDMA) e gestisce la potenza di trasmissione (indicazioni passate poi al tempo radio)

Link Manager Protocol (LMP) configura dei collegamenti tra dispositivi, gestione di collegamenti attivi e funzionalità di sicurezza e cifratura. Svolte un compito di controllo

Punto di rottura: sotto ho dentro il chip bluetooth, sopra ho software o firmware

Logic link control and adaptation protocol (L2CAP) adatta i protocolli di livello superiore al livello baseband e offre ai livelli superiori servizi connectionless e connection-oriented. Fa da interfaccia

Service discovery protocol (SDP) gestisce le info del dispositivo, tipo servizi disponibili, caratteristiche disponibili. Possiamo interrogare per stabilire connessioni tra dispositivi.

Radio frequency communication (RFCOMM) è una porta seriale che mi astrae il bluetooth per permettere la comunicazione. Bla bla bla vedi slide

Sopra abbiamo un sacco di robe, intende riutilizzare il maggior numero di protocolli esistenti. Lo standard Bluetooth specifica dei profili che indicano un particolare modello di utilizzo dell'architettura

#### Piconet & scatternet

Una piconet ha un master, degli active slave (AS) (membri arrivi della piconet) che hanno un active member address [AMA] di 3 bit (il master è 0). Quindi ho  $2^3$  dispositivi disponibili, tolto il master, quindi max 7 active slave

I parked slave (PS) sono membri che devono aspettare che uno degli AS cambi stato e hanno un parked member address [PMA] su 8 bit (0 master) e quindi ho  $2^8 - 1$  possibili

Ci sono poi i standby slave (SS), sono stati riconosciuti ma sono nel chill, senza indirizzo quindi numero infinito

La piconet è molto master-centrica: appartengo e mi coordino con il master, ma un dispositivo può stare in più piconet. Se un AS sta in più piconet otteniamo una scatternet. I due master sono entità separate, le due piconet sono totalmente indipendenti, ognuno per sé, ma una delle AS sta in entrambe le reti.

## 6. Lezione 06 [12/03]

Frequenze pari master parla, frequenze dispari slave parla. Non sono mai slot separati: parla master, subito dopo parla slave.

Gli slot per parlare consecutivi sono 1,3 o 5. Sempre dispari per la divisione in time division duplex. Se fossero pari andremmo a parlare anche negli slave. Da 7 in poi sono troppi. Questo vale sia per master che per slave. Il FH va in base agli slot: nell'esempio passiamo da  $f_2$  a  $f_5$  perché ho uno slot da 3, ho fatto 3 salti, non vado in  $f_3$ . Inoltre, nella stessa finestra di trasmissione ( $n$  dispari slot) uso sempre la stessa frequenza.

Tutti gli slave connessi alla piconet hanno questo clock ben sincronizzato con il master. Quindi scelgo FH uguale in tutta la rete, TDD per fare le parlate MS e SM e infine TDMA per far scegliere al master con chi parlare

La scatternet deve aggiungere altro

Ogni master ha la propria FH e si ha un disallineamento dei tempi, quindi ogni piconet è sfasata e non abbiamo vincoli che le leghino

FH decisa sempre dal master e condivisa nella piconet, ognuna con una sequenza diversa. Avendo 79 canali può capitare una sovrapposizione. Come si sistema:

- FH su un numero ridotti di canali (sceglio robe diverse), riduce ma non risolve
- si usa CDMA per risolvere, ovvero evita interferenze tra piconet. Ogni master dà un codice ortogonale per tutti gli elementi della piconet (CDSMA scatter). Il MA sono le piconet

Non abbiamo veramente risolto, ma così riduciamo di molto perché i codici ortogonali sono molto pochi

Cosa offre la baseband come servizi (2 canali):

- synchronous connection-oriented link (SCO) point-to-point
  - ▶ canale audio/voce di 64 kbps bidirezionali
  - ▶ il master riserva una coppia di slot adiacenti ad intervalli regolari (MS e SM per arrivare a 64kbps)
  - ▶ previsti al massimo 3 canali SCO attivi contemporaneamente
  - ▶ traffico real time come la voce (delay non c'è)
- asynchronous connectionless link (ACL) point-to-multipoint
  - ▶ canali ACL occupano gli slot rimanenti, ciò che non è SCO
  - ▶ traffico dati con ciascuno degli slave (varie dimensioni)
  - ▶ un solo ACL contemporaneo tra master e uno slave
  - ▶ traffico best effort (non garanzie di delay)

Due canali logici offerti

Come sono formati i frame (pacchetti) a livello baseband?

Abbiamo:

- 68 (o 72) bit di access code, usato per ... che possono essere:
  - ▶ channel access code (CAC) identifica la piconet (48 bit dell'indirizzo HW del master)
  - ▶ device address code (DAC) derivato dall'HW dello slave ed è usato dal master per chiamare (paging) il dispositivo
  - ▶ inquiry address code (IAC) usato per trovare l'indirizzo di un dispositivo vicino (durante la fase di inquiry)
- 54 bit di packet header

- ▶ 3 bit di AMA
- ▶ 4 bit di tipo (tipo del pacchetto, formato di ACL)
- ▶ 1 bit flow (controllo di flusso), vale 1 se stop, altrimenti 0 resume (usiamo per gli ACL, gli SCO sono cadenzati)
- ▶ 1 bit di ARQN (automatic RQ number)
- ▶ 1 bit di SEQN (sequence number modulo 2)
- ▶ Ultimi due usati per il controllo degli errori
- 0-2744 bit di payload
  - ▶ SCO 30 byte (230 bit) perché abbiamo  $30*8*1600/6$  ovvero 64 kbps
  - ▶ ACL da 0 a 343 byte

Link Manager Protocol (LMP) è una macchina a stati

- si parte dalla standby mode, il dispositivo è acceso ma non è in nessuna piconet, quindi minimo consumo
- entro in ...

In standby non sono a conoscenza di niente. Come faccio a collegare? Non ho nessun coordinamento, ma c'è un concetto di «presentazione di qualcuno», ma non è lo slave che si annuncia al master (quello dal 4.0 in poi), qua è il master che si presenta allo slave. Il master fa discovery e manda pacchetti con IAC su 32 frequenze standard dove li mandiamo uno dopo l'altro. Gli slave sanno che devono ascoltare qua

I tempi di collegamento sono diversi: avendo un TDMA dobbiamo avere culo a prendere quando il master sta per mandare su quelle frequenze.

Quindi:

- mando su 32 canali wake-up un IAC packet (32 consecutivi) e i bro slave ascoltano per vedere se qualcuno ha mandato un IAC, tutto non coordinato però. Visto che spreco ad ascoltare, ascolto per 11.25 ms e aspetto. Tra una scansione e l'altra passano 1.28/2.56s
- quando si beccano dobbiamo dire chi siamo (48bit del MAC e la classe) con un random backoff per evitare le collisioni

Master passa da standard a inquiry, mentre slave da standby a inquiry-scan. Ci siamo allineati con il metronomo del master, manca solo una cosa: la FH. Non la sappiamo per ora, la dobbiamo sapere.

Uso 16 frequenze standard dei 32 di prima per mandare un DAC (access code) con il FH da usare e il suo active member address. Ora sappiamo come sincronizzarci, mando un DAC con un ACK

Passiamo poi negli stati PAGE e infine CONNECTED

## 7. Lezione 07 [18/03]

### 7.1. Ancora BT

Digressione sul near far: stessa potenza perché devo essere in grado di decodificare, se troppo debole il segnale si perde via

Due blocchi da 16 frequenze sulle 32 disponibili (divise in modo equo su tutto lo spettro). Lo slave seleziona UNO dei 32 canali di wake-up, perché non sa dove la sta mandando ora ma sa che la può mandare in 32 canali. Poi dopo random mando la risposta, il master ascolta le 16 frequenze

Un dispositivo accesso in standby mode non è membro di alcuna piconet, ho minimo consumo

Entro in inquiry mode per:

- creare una piconet
- periodicamente per vedere se sono stati mandati dei messaggi con IAC

Questa operazione di inquiry non è coordinata, ovvero non c'è sincronia dei clock

In page mode il master crea la piconet interrogando gli slave sui profili che possiedono. Transmit consuma, connected uguale ma meno

Master promuove e degrada gli slave in stati di power saving:

- sniff (consuma molto) ascolta ma non tutti gli slot (mantiene AMA)
- hold (consuma medio) con ACL sospesi e solo SCO (mantiene AMA)
- park (consuma meno) rimane membro della piconet ma lascia l'AMA per un PMA; periodicamente ascolta i messaggi del master in broadcast (non sulle 32/16 di prima, sanno dove sono, siamo nella piconet) a tutti i membri parked

Abbiamo visto la parte fisica, ora andiamo nel software

Logical Link Control and Adaptation Protocol (L2CAP) come se fosse il livello IP, non più firmware e hardware. Sempre presente da standard, siamo ad un livello superiore, funzionalità di alto livello

Non viene utilizzato per l'audio, è tutto nel livello dopo

Supporta solo canali ACL e offre 3 canali logici:

- connectionless: unidirezionale (broadcast tra master e slave)
- connection-oriented: bidirezionale con supporto QoS (qualità di servizio, tipo TCP)
- signaling: bidirezionale usato per messaggi di controllo master/slave

Come sono fatti i pacchetti [METTI FOTO]

Notiamo come i payload siano molto più grandi: infatti, sono >> baseband, mentre qua sono in byte. Viene fatta una segmentazione in messaggi baseband. In ricezione poi assembliamo.

Abbiamo lunghezza per sapere la lunghezza del messaggio, CID (connectionless 2 connection-oriented  $\geq 64$  signaling 1)

Ultimo pezzo è SDP: protocollo client-server dove si ha un server con le info e un client che fa

- ricerca di un servizio
- browser di servizi (listare i servizi di un dispositivo)

Client è il master, che chiede ai server (slave) i servizi o altro

FINE BT 2.1

Bluetooth Low Energy (BLE) balzo in avanti dal 2.1, siamo almeno nel 4.0 (credo)

Motivazioni:

- ridurre il consumo energetico sui dispositivi
- utilizzo nel mondo degli smart sensor
- necessità di un sistema più snello per la comunicazione
- compatibilità con disponibili Bluetooth
- richiesta di nuove funzionalità come positioning o presence

[IMMAGINE] a sx < 4.0 ho solo master + slave, banda e basta, 1MHz per ogni canale, a dx siamo nel mondo 4.0 e abbiamo, oltre alla stella, anche una struttura broadcast (senza una piconet rigida, chi è nel raggio GG sennò suca) e mesh, con anche servizi di device positioning (misura di presenza di dispositivi, distanza tra dispositivi e direzione). Stesso spettro ma i canali sono di meno 40 (non più 79) e quindi sono un po' più larghi e resistenti all'interferenza

Perdiamo data rate, le versioni dopo cercano di aumentarlo

[IMMAGINE]

Livello BLE radio (PHY) ho sempre radio a 2.4 GHz ISM

Banda divisa in 40 canali, i primi 37 usati come data packets e i canali 37 38 39 usati come canali di advertising

Facciamo FHSS con hops determinati dalla formula

$$\text{channel} = (\text{current\_channel} + \text{hop}) \bmod 37$$

dove hop è stabilito all'atto della connessione

Usiamo la Gaussian Frequency Shift Keying (GFSK) bla bla bla

Advertising è lo slave che si annuncia al master per entrare nella piconet. Initiating lo fa il master, se si becca con advertising si crea la connection. Altri stati (iso e scanning) che sono messi li nello standard per i nuovi casi d'uso:

- iso è un broadcast periodico, che mette info in giro
- scanning fa ascolto di quello che c'è in giro

Advertising si fa su 3 canali, VEDI IMMAGINE

Si entra in stato advertising, si mandano sui 3 canali con un ADVInterval, multiplo di 0.625ms ma nel range 20ms-10.24s (determina anche uso batteria, subito -> molto lento). Per evitare allineamento che causi collisione (non siamo coordinati) ho un advDelay, pseudo-random in 0ms e 10ms

Generic Attribute Profile non ho capito cosa sia ma va bene

General Access Protocol (GAP) è un modulo software che trasforma gli stati del dispositivo:

- broadcaster (spedisce advertising packets, trasmissione i dati connectionless come eventi di adv)
- observer (riceve adv packets, riceve dati in connectionless)
- peripheral (periferico), device slave che opera in advertiser mode a LL
- central è un device master (Initiator) mode a LL

Vediamo una unicast peer-peer: opposto di quello che avveniva prima, master ascolta e gli slave fanno richiesta per collegarsi ad una piconet. Quando il master ha ascoltato passa in initiator

e manda una connection request sullo stesso canale. Poi si passa all'effettiva comunicazione master-slave

Connessione broadcast: abbiamo un broadcaster che manda dati sui canali 37 38 39 agli observer (nel raggio di comunicazione, non mi frega chi c'è o chi no, io devo solo trasmettere)

Possiamo avere un passive scanning: uno sniffer, ascolto periodicamente su quei canali quello che arriva, sempre sui 37 38 39 (id)

Oppure un active scanning: è sempre e solo sul 37 38 39 ma facciamo richieste su questi canali con una request + response. Scanner fa richiesta, advertiser fa la response. Questo deve avvenire in un advertising scan interval. La richiesta sono tipo cosa sai fare, dammi le tue coordinate, dove sei. Possiamo vederlo come broadcast + unicast quando faccio le richieste, mi sincronizzo per parlare con quel bro