Molti altri esempi...

- Numeri di matricola delle automobili
- Codici fiscali
- Etc etc...



Torniamo ora ai codici di error correction



Abbiamo visto i codici di ripetizione...



- Che però sono inefficienti: sprecano un sacco di banda
- Ci sono codici migliori? E in ogni caso, qual è il limite a cui possiamo aspirare?





I codici di Hamming

Sono una famiglia di codici famosissima, fanno parte dei cosiddetti *codici lineari* perché le loro operazioni si possono esprimere tramite combinazioni lineari

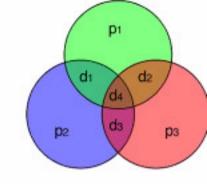
Sono sempre codici a blocco, che usano i bit di parità, solo, in modo

più efficiente

Il codice Hamming (7,4)

- ◆Il più semplice e conosciuto è il (7,4)
- Un codice Hamming (X,Y) significa che codifica Y bits di dati usandone X in totale
- Quindi con X-Y bit "extra" (in questo caso, tre bits)
- ◆Esempio: 0100 → 0100101

Notate la dilatazione dello spazio informativo:



$$2^4 = 16$$

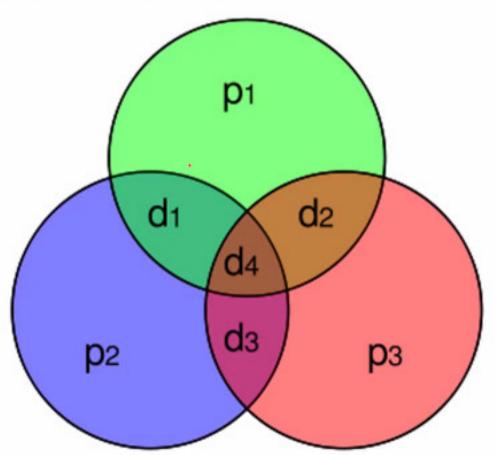
CODICI INIZIALI

$$2^7 = 128$$

CODICI POSSIBILI

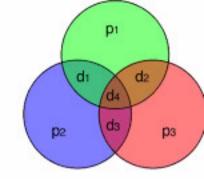
Qual è l'idea?

I bit extra si "dividono" equamente la parità dei bit dati:



Esempio

0100101



$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Che proprietà hanno questi codici?

- Fanno parte della famiglia più grande, come detto, dei *codici lineari* (sottospazi lineari di uno spazio vettoriale su campi finiti)
- Un codice Hamming (X,Y) e che ha distanza minima di Hamming Z viene anche detto (X,Y,Z)

Vediamo le loro proprietà...

- Diciamo che il peso (weight) di un messaggio binario è il conto di quanti 1 ha
- \bullet Es. weight (1 0 0 1 1) = 3



Vale allora il...

- Teorema del peso minimo: se il peso minimo dei vettori della matrice generatore X per Y è d ...
- ... allora ogni coppia di messaggi codificati dista almeno d
- ♦ → codice (X,Y,d)!

Semplicissimo!

- Quindi: prendiamo la matrice generatrice
- Calcoliamo il peso minimo d
- il codice corrispondente è un codice error detecting di potenza d-1, e error correcting di potenza (d-1)/2



Esempio

Hamming (7,4) ha potenza di correzione?

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

 $\bullet \rightarrow PESO MINIMO = 3 \rightarrow (7,4,3)$

Notare...

- Quanto abbiamo guadagnato: l'altro codice a potenza di correzione 1 che conoscevamo era R₃, che aveva come data rate 1/3 = 0.33...
- Qui invece il data rate è 4/7 = 0.57...(!!!)



Bella proprietà...

- ... dei codici lineari, e quindi anche di quelli di Hamming:
- L'error detection si fa usando ancora operazioni lineari: una moltiplicazione per una speciale matrice, la matrice di parità

Nel caso di Hamming (7,4):

$$\mathbf{H} := \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}_{3,7}$$

E l'error recovery?

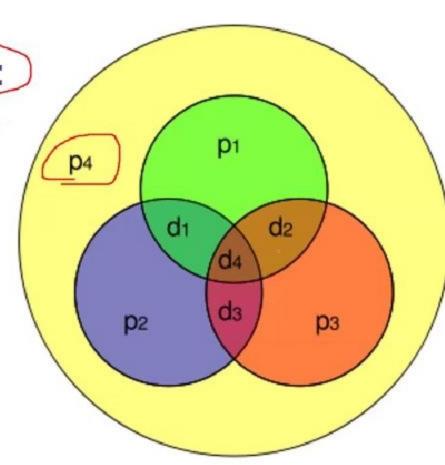
- C'è ovviamente il solito metodo del "più vicino"...
- Però pensate alla... complessità algoritmica!
- I codici lineari sono molto belli perché l'error recovery si fa in modo molto più veloce (usando la cosiddetta sindrome!)

Nel caso di Hamming (7,4):

$$\mathbf{H} := \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}_{3,7}$$

Hamming superiori: gli Hamming "ibridi"

Hamming (8,4): molto semplice, si aggiunge un altro parity bit

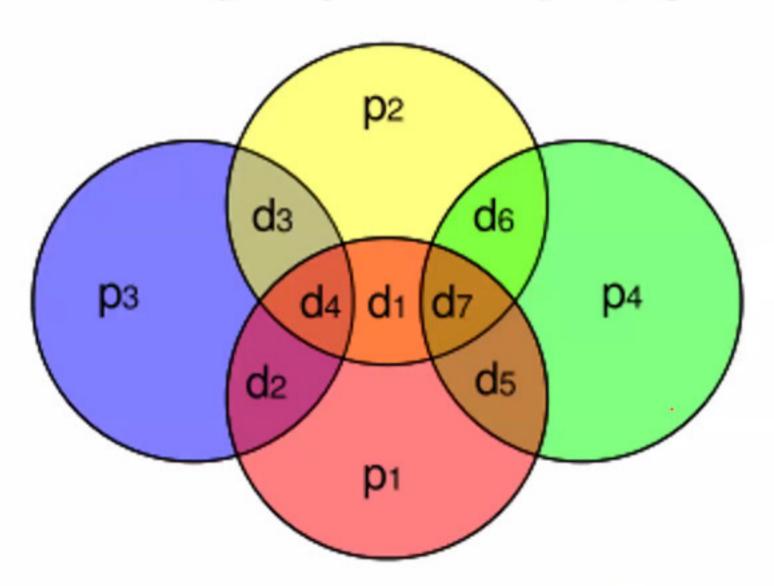


Proprietà di (8,4)

- La distanza minima è aumentata, stavolta a 4 (è un (8,4,4))
- Quindi,
 error-detecting 3,
 ed
 error-correcting 1
- Il data rate però è sceso: da 0.57 a 0.5



Hamming superiori: (11,7)



Proprietà di (11,7)

- Distanza minima: 5
 - → codice ((11,7,5))
- Quindi, corregge fino a 2 errori (!!)
- Data rate?
- ♦ Hamming (7,4): 0.57
- Ora: 7/11 (circa 0.637) !!!!



Nota... ma Hamming come ha fatto a inventarli?



Ecco il motivo... (1950!)

