

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



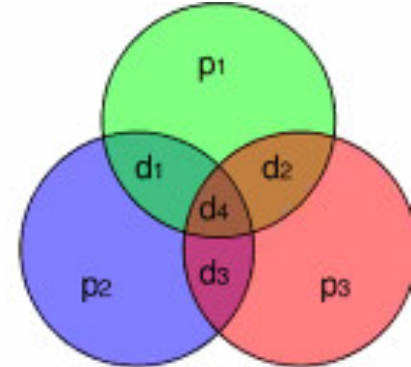
Il codice Hamming (7,4)

- ◆ 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**

4



Notate la dilatazione dello spazio informativo:



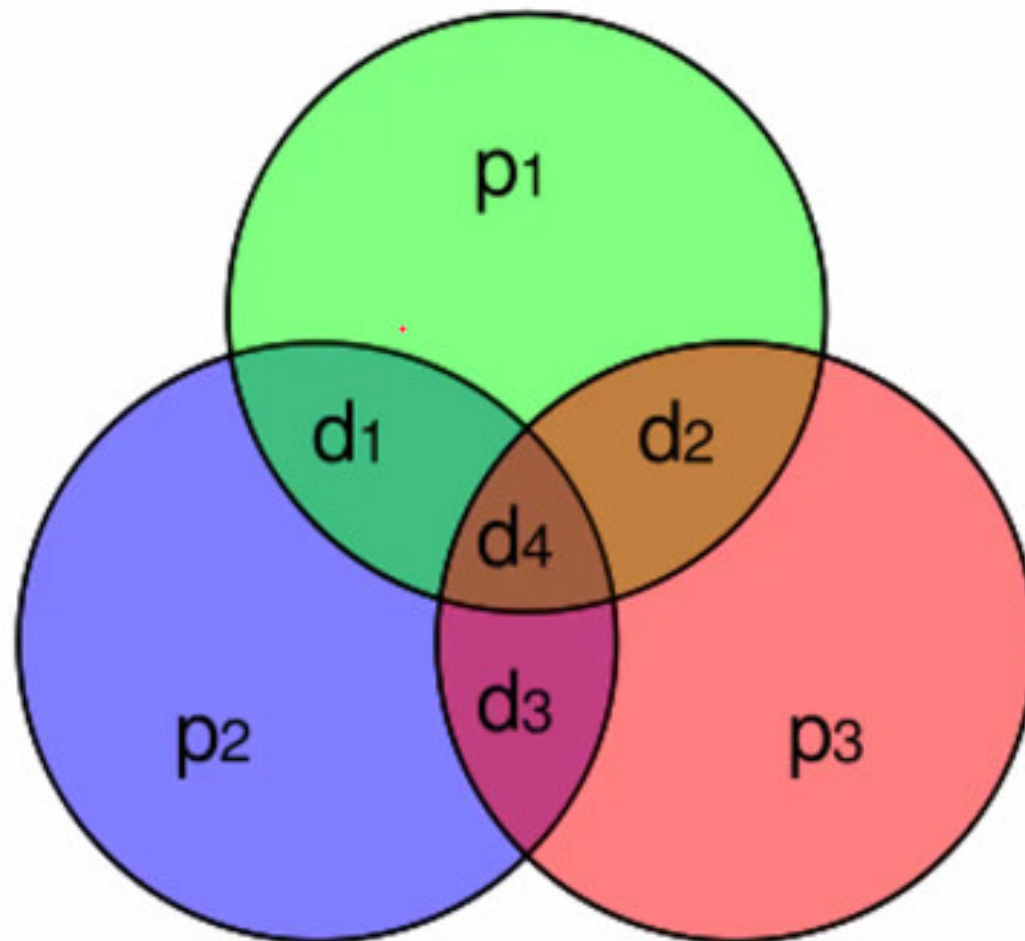
1000011
0100101
0010110
0001111
1100110
1010101
1001100
0110011
0101010
0011001
1101001
1001010
1111111
0111100
0011001
0000000

$$2^4 = 16 \quad \text{CODICI INIZIALI}$$

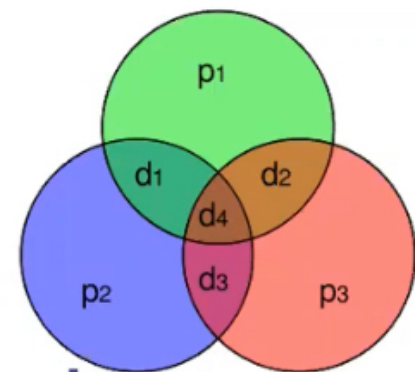
$$2^7 = 128 \quad \text{CODICI POSSIBILI}$$

Qual è l'idea?

- ◆ I bit extra si “dividono” equamente la parità dei bit dati:



L'encoding...

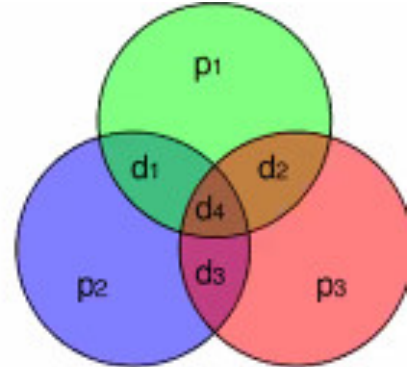


- ◆ ... si può scrivere linearmente usando una matrice, che si chiama matrice generatrice:

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



Esempio



◆ (0100)

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

→ 0 1 0 0 **1 0 1**

Red annotations: a bracket above the last three digits (1 0 1) and an arrow pointing up to the last digit (1).

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
- ◆ Es. $\text{weight}(1\ 0\ 0\ 1\ 1) = 3$



Vale allora il...



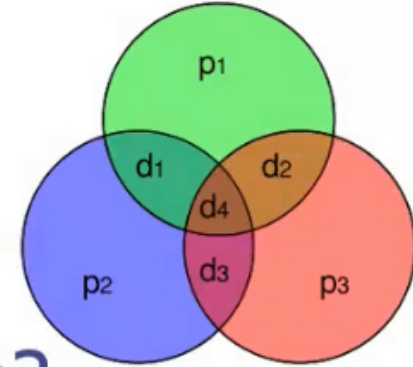
- ◆ **Teorema del peso minimo:**
se il peso minimo dei vettori
della matrice generatore X per Y è d ...
- ◆ ... allora ogni coppia di messaggi
codificati dista almeno d
- ◆ → codice (X, Y, d) !

Semplicissimo!

- ◆ Quindi:
prendiamo la
matrice generatrice
- ◆ Calcoliamo il peso minimo **d**
- ◆ \rightarrow 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?

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

◆ \rightarrow PESO MINIMO = **3** \rightarrow **(7,4,3)**

◆ \rightarrow CORREZIONE A POTENZA MAX = **1**

Notare...

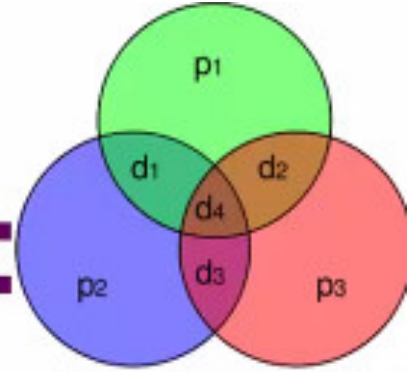
- ◆ Quanto ***abbiamo guadagnato***: l'altro codice a potenza di correzione 1 che conoscevamo era **R_3** , che aveva come data rate **$1/3 = 0.33...$**
- ◆ Qui invece il data rate è **$4/7 = 0.57...(!!!)$**



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):



◆ 0 1 0 0 **1** 0 **1**

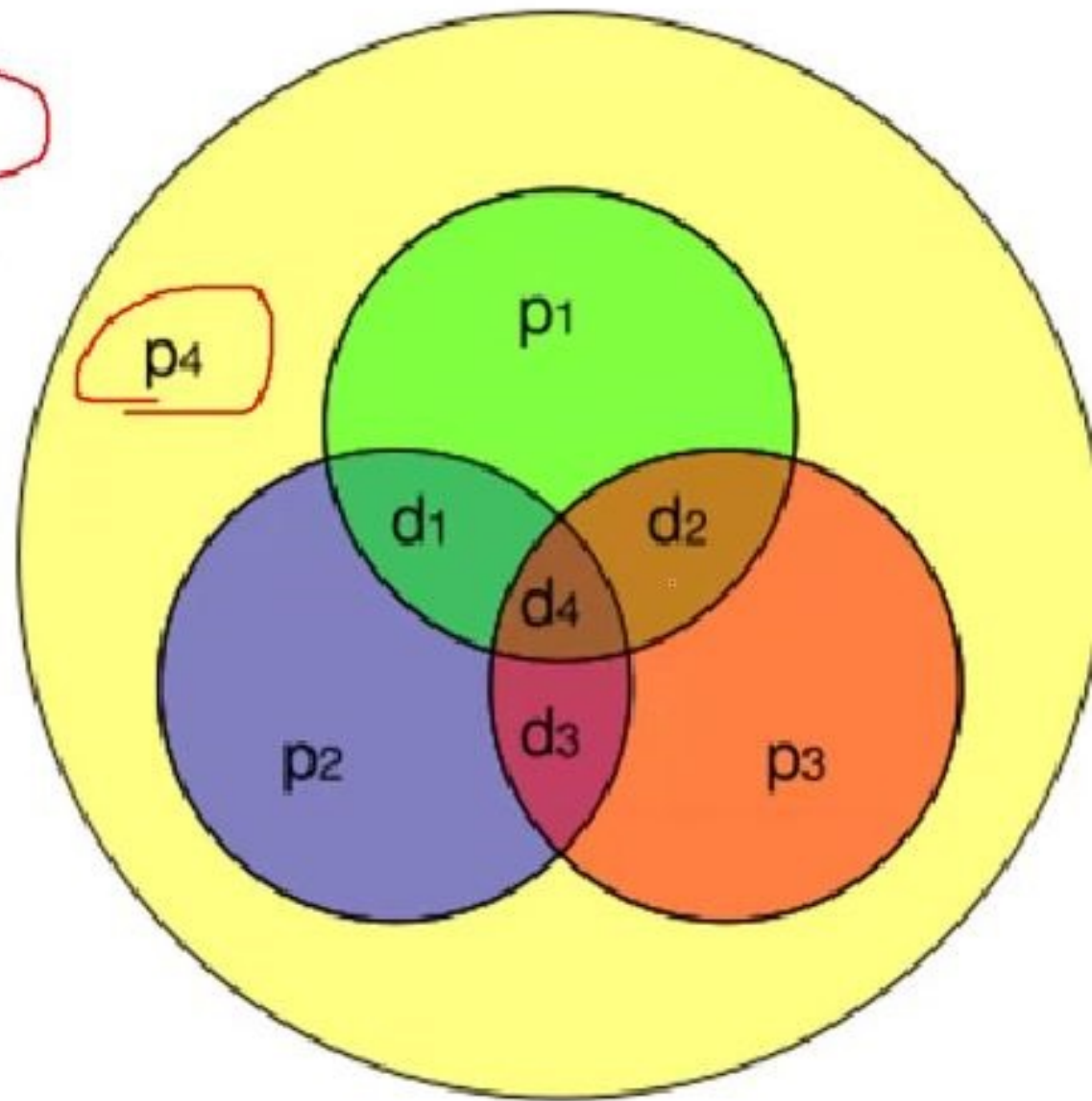
$$\mathbf{H} := \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}_{3,7}$$

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*!)

Hamming superiori: gli Hamming "ibridi"

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

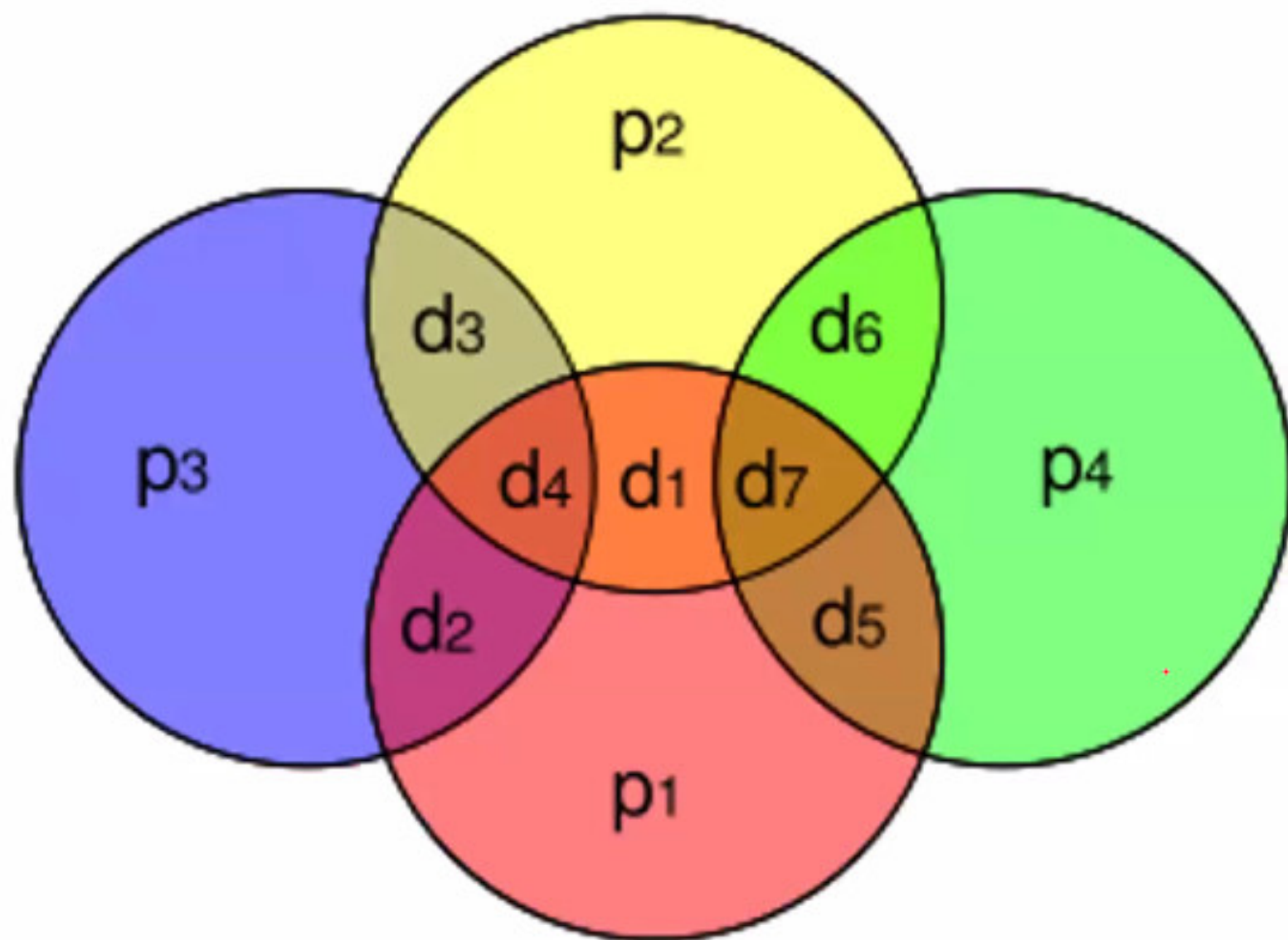


Proprietà di (8,4)

- ◆ 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)

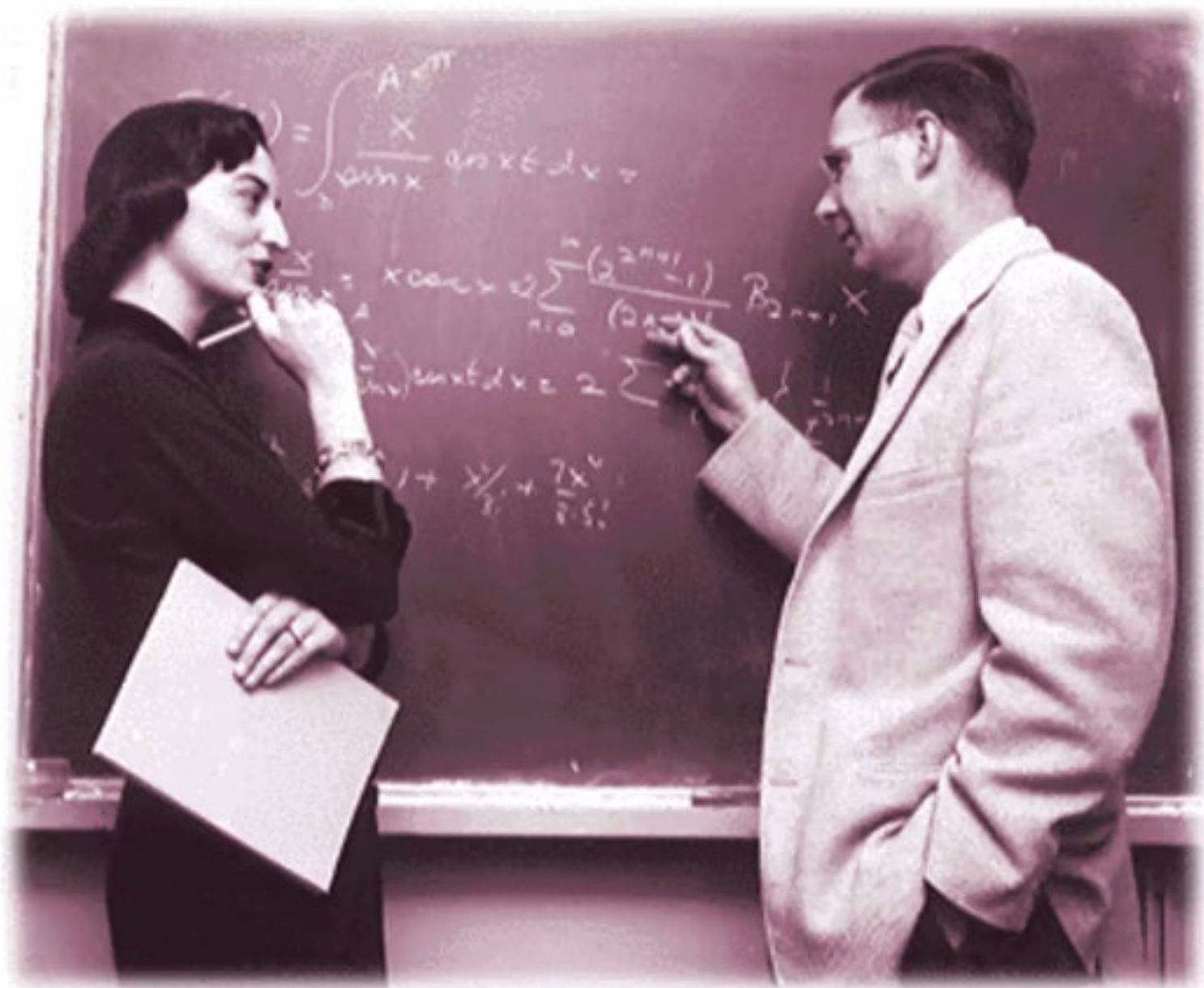


Proprietà di (11,7)

- ◆ 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!)

[illegible]