

ESERCIZIO 1:

→ KNAPSACK, con i seguenti dati:

$$V_1 = 10 \quad P_1 = 50 \quad L = 70$$

$$V_2 = 20 \quad P_2 = 30$$

$$V_3 = 15 \quad P_3 = 40$$

* Vogliamo descriverlo in termini di sistema di indipendenza.

$\langle O, F \rangle$ $O = \text{"oggetti del knapsack"}$

$$F = \{ A \in O \mid \sum_{i \in A} p_i \leq L \}$$

Queste sono le soluzioni ammissibili

$F = \text{"combinazione di } O_i \text{ che non sfondano la zaino"}$

* Poi faccio controlli:

$$1) \forall H \in F \Rightarrow J \in F \text{ se } J \subseteq H$$

"Qualunque sottoinsieme di F , appartiene comunque ad F ?" R: SÌ. (Intuitivo)

~~È CERTAMENTE UN SISTEMA DI INDIPENDENZA~~

$$2) |B| = |A| + 1 \quad \forall A, B \in F$$

"Deve esserci sempre un elemento di B che se aggiunto ad A , permette ad A di stare comunque in F ."

Non posso farlo: (controesempio)

$$|\{40, 30\}| = |\{50\}| + 1, \text{ ma } \begin{cases} \{50, 40\} \notin F \\ \{50, 30\} \notin F \end{cases}$$

Quindi: ~~non ho un matroide.~~

ESERCIZIO 2

$G = \langle V, E \rangle$ non orientato

"ci passa"

$F = \{ A \subseteq E \mid \exists v \in V \text{ t.c. ogni lato di } A \text{ è incidente a } v \}$

ossia: "tutti gli archi passanti per un nodo v "

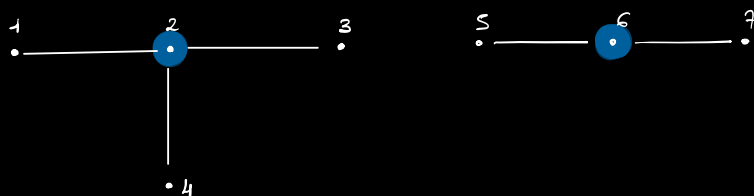
Assumiamo $\emptyset \in F$

- 1 $\forall H \in F, \exists \subseteq H$ è H "tolto" qualche lato.
 $\exists \in F$ comunque, perchè il vertice in comune è lo stesso di H .

È un sistema di indipendenza!

- 2 $\forall A, B \in F \quad |B| = |A| + 1$, quindi $\exists b \in B$ t.c. $A \cup \{b\} \in F$

No, controesempio:



B è collegato 3 volte A è collegato 2 volte
 A e B non sono collegabili.

Dovrei, per ogni sottoinsieme \rightarrow poter togliere 1 el. da A e buttarlo in B .

NON È UN MATROIDE.

Per qualche funzione peso il teorema di Rado non funziona.

ESERCIZIO 4:

$E_3 =$ "multipli di 3 ≤ 100 "

$E_4 =$ " " " 4 ≤ 100

$E_7 =$ " " " 7 ≤ 100

$E = E_3 \cup E_4 \cup E_7 =$ "multipli di 3, 4, 7 ≤ 100 "

$F = \{A \mid A \subseteq E, |A \cap E_3| \leq 1 \text{ AND } |A \cap E_4| \leq 1 \text{ AND } |A \cap E_7| \leq 1 \text{ AND } \forall a \in A, \text{ se } a \in E_i \Rightarrow a \notin E_j, \text{ con } i, j \in \{3, 4, 7\} \wedge i \neq j\}$

$\hookrightarrow A \in F =$ insieme di numeri, con:

- * sicuramente multipli di 3, 4, 7.
- * Ho al più un multiplo di 3.
- * " " " 4.
- * " " " 7.
- * Non ho multipli di (3, 4), (3, 7), (4, 7) contemporaneamente.

1 $\langle E, F \rangle$ è un sistema di indipendenza?

Sì \rightarrow togliere degli elementi da $A \rightarrow$ rafforza i vincoli su A .

2 $\langle E, F \rangle$ è un matroide?

Sì \rightarrow per l'ultima condizione.

max card. = 3

$|B| = 3$, $|A| = 2 \rightarrow$ quello che manca sicuramente lo posso trovare in B .

È un matroide! Ho la forma std. del GREEDY.

ESERCIZIO 5:

Sia:

$$S = \{1, 2, \dots, 1000\}$$

$$I = \{A \mid A \subseteq S \text{ e } |A| \leq 5\}$$

- 1 $\langle E, I \rangle$ è sicuramente un sistema di indipendenza.
- 2 È UN MATROIDE \rightarrow sicuramente
(abbastanza intuitivo).

ESERCIZIO 6:

Stesso S di prima. \rightarrow la somma è $\mid 3$.

$$I = \{A \subseteq S \text{ e } \sum_{a \in A} a \equiv 0 \pmod{3}\}$$

- 1 $\langle E, I \rangle$ È un sistema di indipendenza?
Non è un sistema di indep:
 $\{2, 3, 4\} \in I$, ma $\{2\} \notin I$ (molto easy)
- 2 Non è (ovviamente) nemmeno un MATROIDE:
 $\{2, 3, 7\} \in A$
 $\{3, 6\} \in A$ $\rightarrow \{2\} \vee \{7\} \rightarrow$ No!

ESERCIZIO 7:

$$E = \{1, 2, \dots, 100\}$$

F = famiglia di sottoinsiemi di E contenente ESATTAMENTE 1 elemento $\in \{1, 2, 3, 4\}$

1 $A \in F$, $B \subseteq A$, $B \in F$?

* Non sempre \rightarrow se scarto $\{1, 2, 3, 4\}$ e non ne ho nemmeno un altro tra questi \rightarrow ALLORA NO.

2 $B \in F$, $|B| = |A| + 1 \Rightarrow \exists b \in B - A$ t.c. $A \cup \{b\} \in F$

* Vera! Perché sia A che B $\in F$.

* In A ho già $\{1, 2, 3, 4\} \rightarrow$ qualsiasi $\{b\}$ aggiunga, $A \in F$ comunque.