

$$x_3 < x_5 \text{ (BLAND)}$$

$x_2$   
 $x_6$   
 $x_n$

$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$z$	$b$
0	0	-1	0	-5	0	-1	7
0	1	23	1	2	0	0	23
0	0	1	2	16	1	0	15
1	0	46	2	1	0	0	46

$$B = [x_2, x_6, x_n]$$

$$\bar{B} = \arg \min \left\{ \frac{x_i}{B_{ii}} \right\}$$

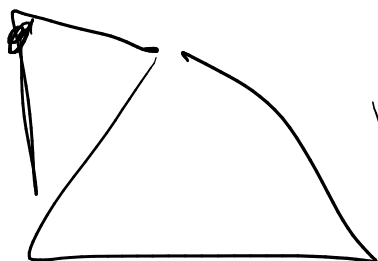
$$= \left\{ \frac{23}{23}, \frac{1}{15}, \frac{46}{46} \right\} = \left\{ 1, \frac{1}{15}, 1 \right\}$$

$x_2$     $x_6$     $x_n$

$$B = [x_2, x_6, x_3]$$

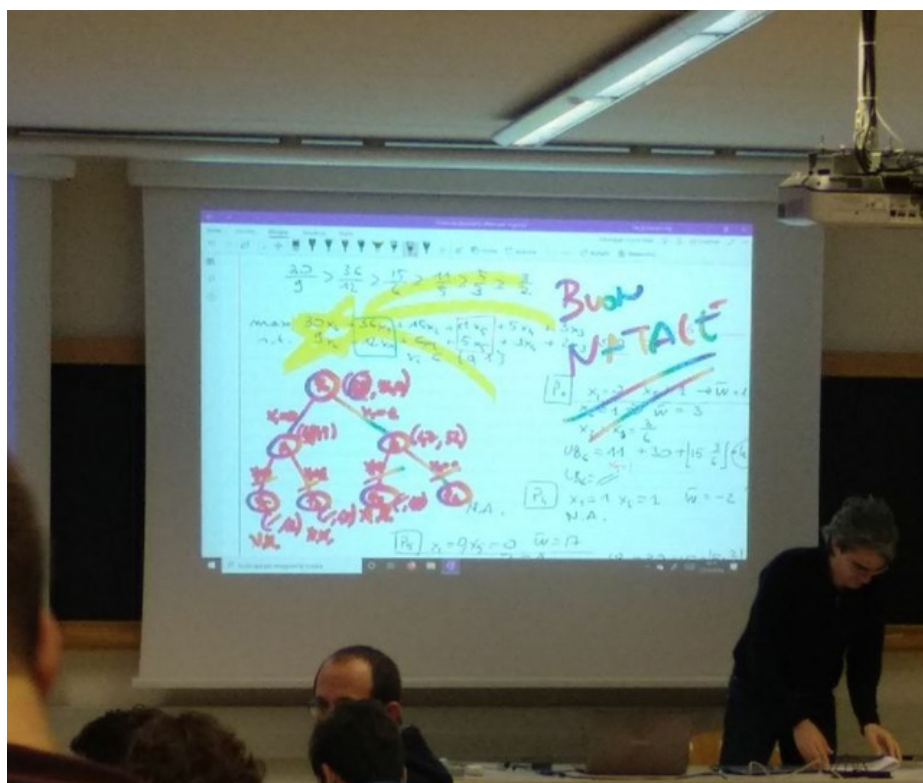
$x_2, x_1 \rightarrow$  USARS

(CROSSO RAPP. MINIMO)



DEGENERIS

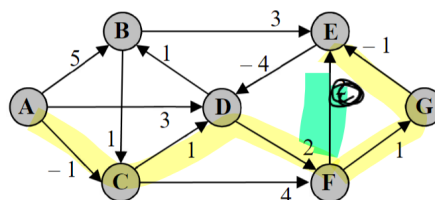
(NO 2 PUNTI PER SPOTX27...)



3. Nel seguente grafo, calcolare i cammini minimi dal nodo A verso tutti gli altri nodi.

Albero = Giallo (per problema)

Grafo = Verde (comprende anche Giallo)



- si scelga l'algoritmo da utilizzare e si motivi la scelta;
  - si applichi l'algoritmo scelto (riportare e giustificare i passi dell'algoritmo in una tabella);
  - si utilizzi la tabella del punto b per riportare, se possibile, l'albero e il grafo dei cammini minimi oppure, se esiste, un ciclo di costo negativo (descrivere il procedimento);
  - è possibile, con l'algoritmo scelto, ottenere un cammino minimo da A a E con al più 5 archi? Se sì, qual è? come si ottiene?
6. Si vuole risolvere con **AMPL** un problema di trasporto di alberi da un insieme di origini  $I$  a un insieme di destinazioni  $J$ . Ciascuna origine  $i$  mette a disposizione  $O_i$  alberi e ciascuna destinazione richiede  $D_j$  alberi. Il costo unitario di trasporto da  $i$  a  $j$  è  $C_{ij}$  e si ha un costo fisso  $F_i$  per l'organizzazione dei trasporti da ciascuna origine  $i$ . Non è inoltre possibile organizzare il trasporto in più di  $N$  origini. Il modello per la minimizzazione dei costi è riportato affianco e utilizza le variabili  $x_{ij}$  per indicare il numero di alberi trasportati da  $i$  a  $j$ , e  $y_i$  che vale 1 se si organizza il trasporto da  $i$ , 0 altrimenti.
- $$\begin{aligned} \min \quad & \sum_{i \in I, j \in J} C_{ij} x_{ij} - \sum_{i \in I} F_i y_i \\ \text{s.t.} \quad & \sum_{i \in I} x_{ij} \geq D_j, \quad \forall j \in J \\ & \sum_{j \in J} x_{ij} \leq O_i y_i, \quad \forall i \in I \\ & \sum_{i \in I} y_i \leq N \\ & x_{ij} \in \mathbb{Z}_+, \quad y_i \in \{0,1\}, \quad \forall i \in I, \quad j \in J \end{aligned}$$
- Si traduca nel linguaggio **AMPL** il modello proposto (**file .mod**).
  - Si produca il **file .dat** per l'istanza con origini Croazia, Svezia, Gran Bretagna e Canada (disponibilità di 1000, 2000, 3000 e 4000 alberi rispettivamente), destinazioni Italia, Francia e Germania (con richieste di 5000, 3000 e 2000 rispettivamente),  $N = 3$ , costi fissi  $F_i$  di 1000 euro per tutte le origini, e costi di trasporto verso Italia, Francia e Germania (nell'ordine) pari a: dalla Croazia 10, 20 e 30 euro; dalla Svezia 40, 50 e 60 euro; dalla Gran Bretagna 70, 80 e 90 euro; dal Canada 100, 110 e 120 euro.
  - Si scriva uno script di **AMPL** (**file .run**) che risolve l'istanza specificata e visualizza il valore della funzione obiettivo e delle variabili per una soluzione ottima.