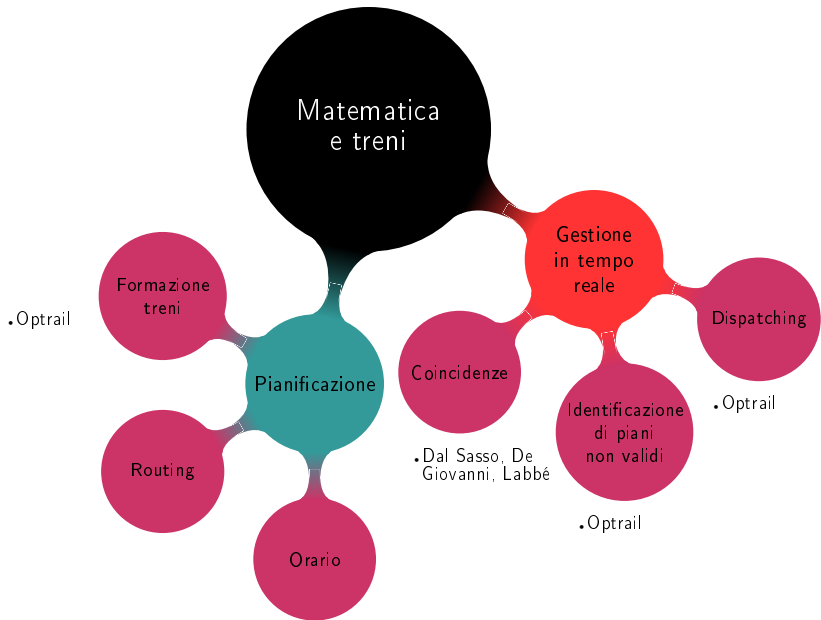


# Matematica del Traffico Ferroviario

Dal Sasso Veronica

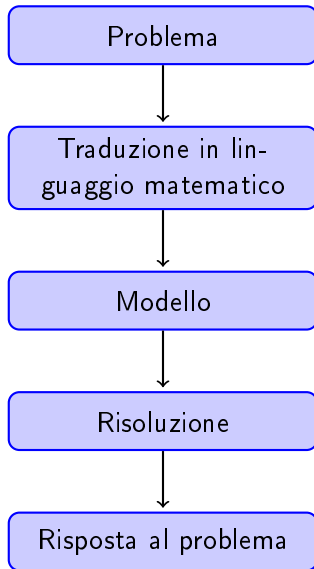
27/05/2020



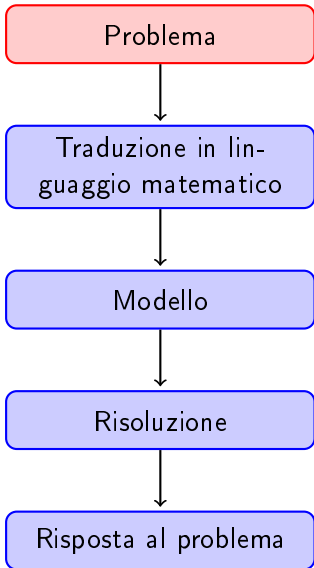
## Cos'è la Ricerca Operativa?

- è una branca della matematica applicata
- trova la soluzione migliore possibile ad un problema
- è tutta attorno a voi, anche se non ve ne accorgete (Google Maps! la spesa a domicilio che arriva all'ora stabilita! )

# Metodologia



# Come scegliere con quali vagoni formare un treno

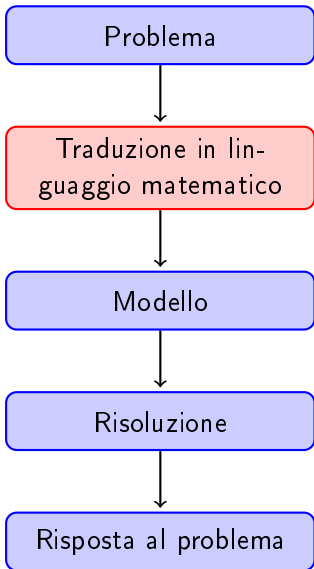


Un venditore manda ad una acciaieria vagoni di carbone e ferro. Li può trasportare con un solo treno.

- ci sono 8 vagoni di carbone a disposizione del venditore,
- per lavorare 1 vagone di ferro ho bisogno di 2 vagoni di carbone
- l'acciaieria è interessata a comperare più ferro possibile, se può anche comperare il carbone per lavorarlo
- l'acciaieria ha già 9 vagoni di carbone
- la motrice del treno può trasportare al massimo 12 vagoni

Il venditore guadagna 100\$ per ogni vagone di carbone venduto e 200\$ per ogni vagone di ferro. Come sarà formato il treno, per massimizzare il profitto del venditore?

# Le incognite del problema



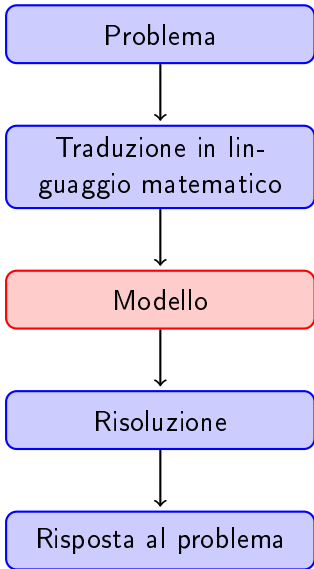
Quali sono le variabili?

- numero di vagoni di carbone ( $x$ )
- numero di vagoni di ferro ( $y$ )

Qual è il dominio delle variabili?

- l'insieme dei numeri interi positivi

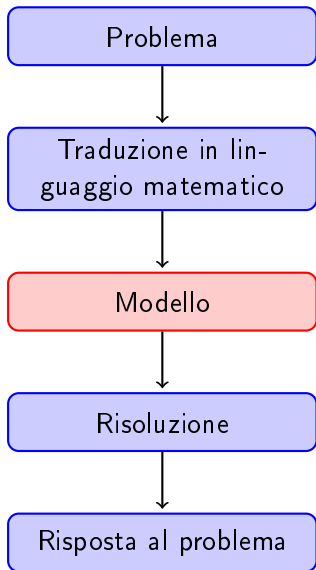
# Programmazione lineare intera



s.t.

$$x, y \in \mathbb{N}^+$$

# Programmazione lineare intera



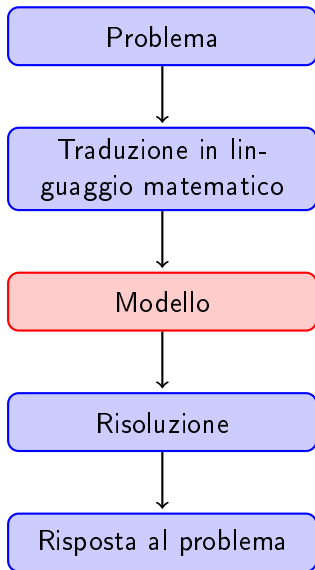
Ci sono 8 vagoni di carbone a disposizione del venditore

$$\text{s.t. } x \leq 8$$

$$x, y \in \mathbb{N}^+$$



# Programmazione lineare intera

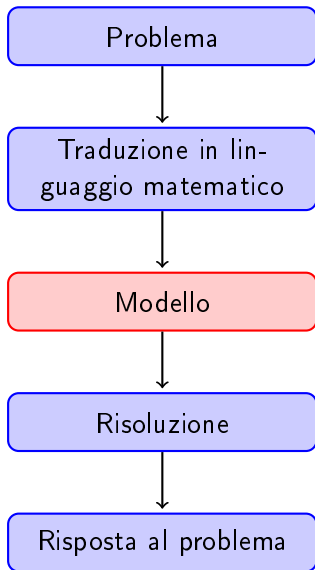


Per lavorare 1 vagone di ferro ho bisogno di 2 vagoni di carbone e l'acciaiera ha già 9 vagoni di carbone

$$\text{s.t. } x \leq 8$$
$$x + 9 \geq 2y$$

$$x, y \in \mathbb{N}^+$$

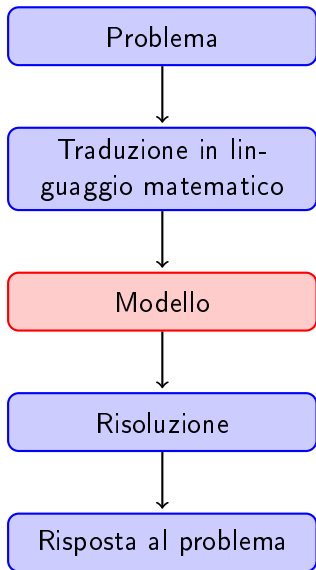
# Programmazione lineare intera



La motrice del treno può trasportare al massimo 12 vagoni

$$\begin{aligned} \text{s.t. } \quad & x \leq 8 \\ & x + 9 \geq 2y \\ & x + y \leq 12 \\ & x, y \in \mathbb{N}^+ \end{aligned}$$

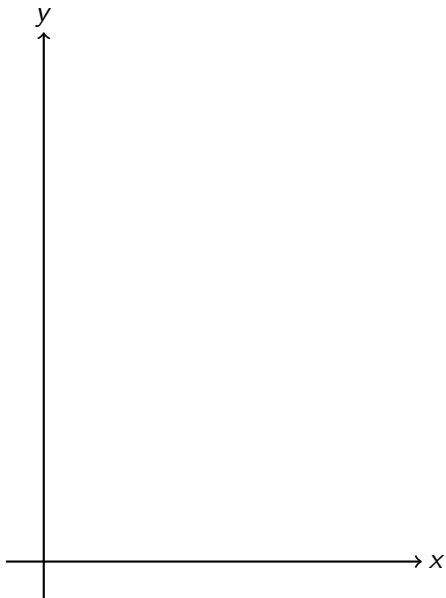
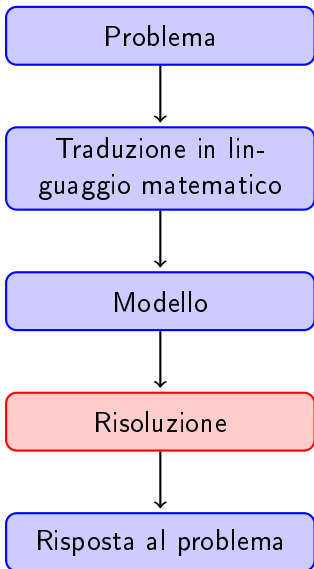
# Programmazione lineare intera



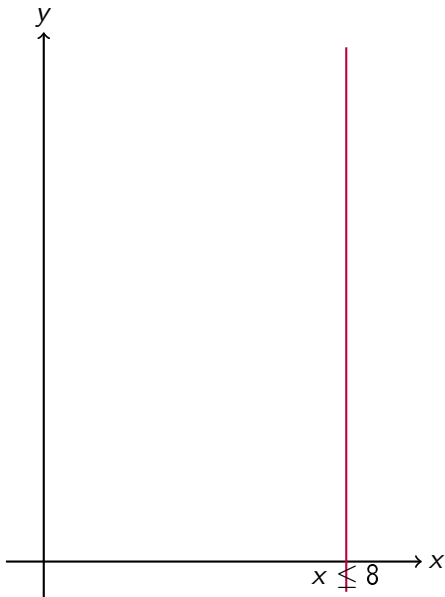
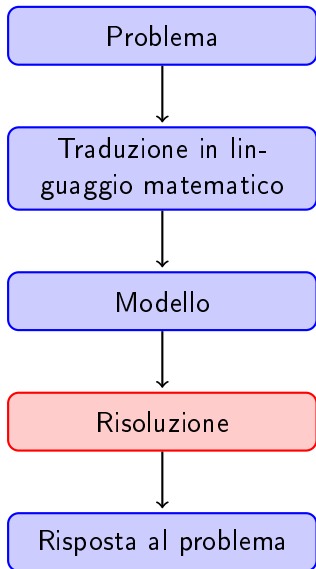
Massimizziamo il guadagno

$$\begin{aligned} \max \quad & 100x + 200y \\ \text{s.t.} \quad & x \leq 8 \\ & x + 9 \geq 2y \\ & x + y \leq 12 \\ & x, y \in \mathbb{N}^+ \end{aligned}$$

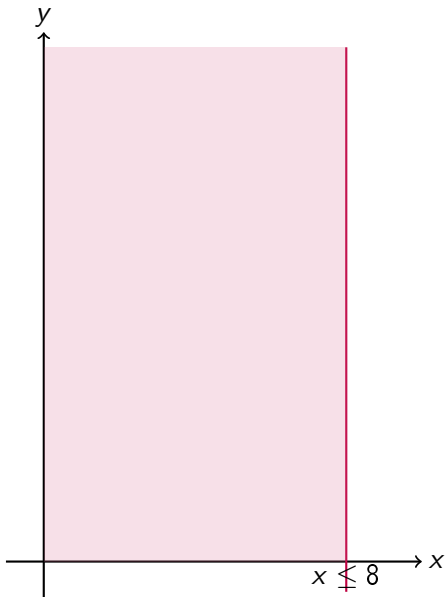
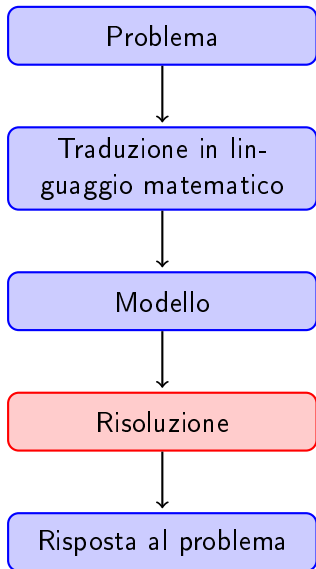
# Risoluzione grafica



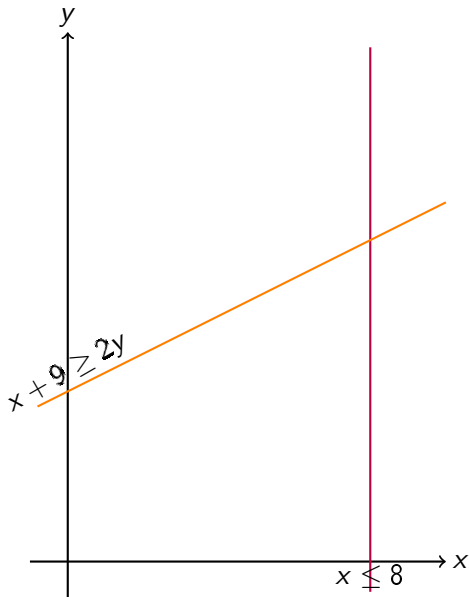
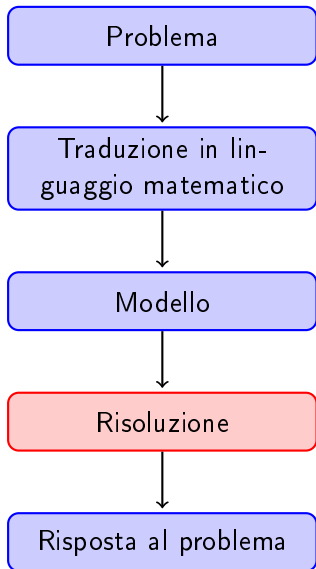
# Risoluzione grafica



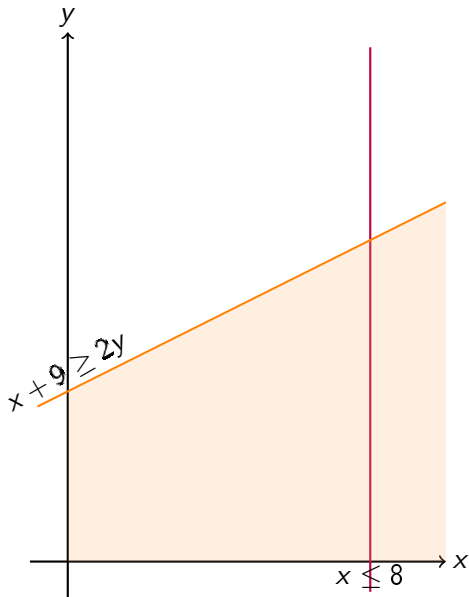
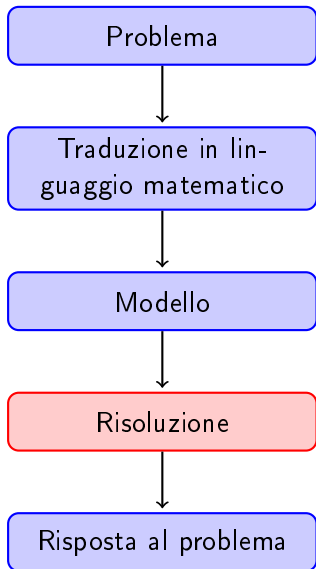
# Risoluzione grafica



# Risoluzione grafica

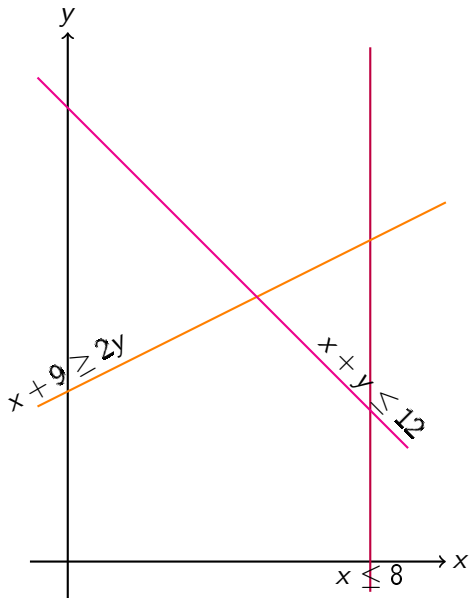
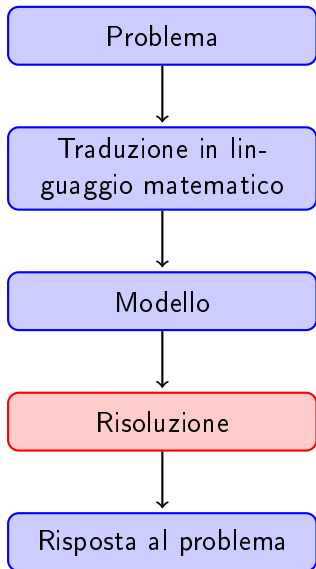


# Risoluzione grafica

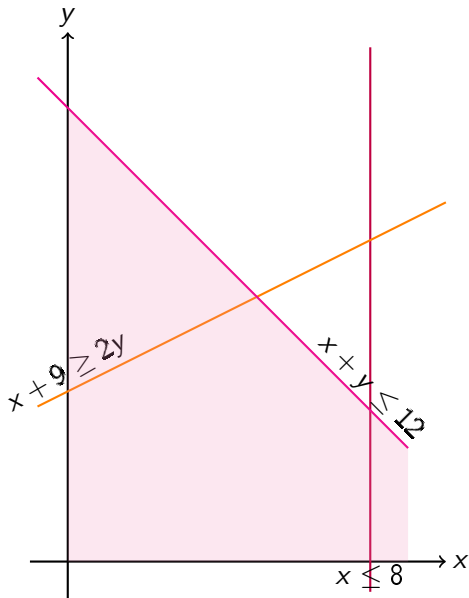
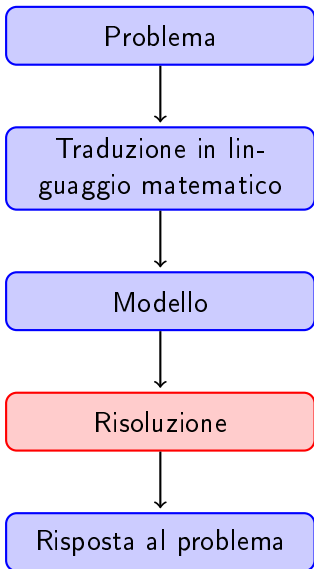




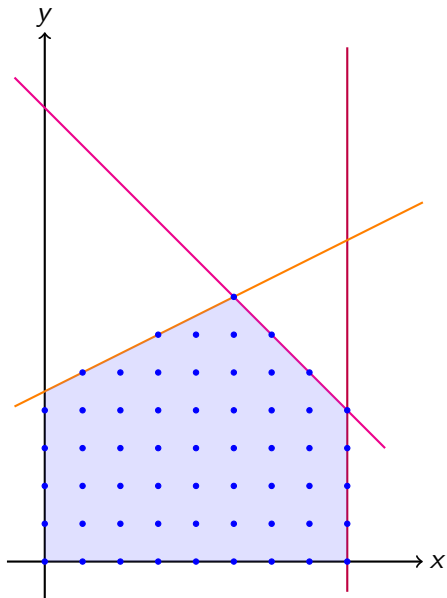
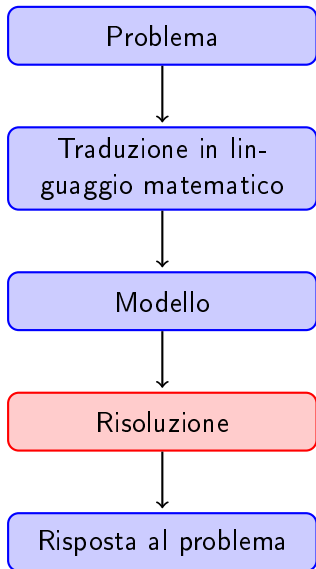
# Risoluzione grafica



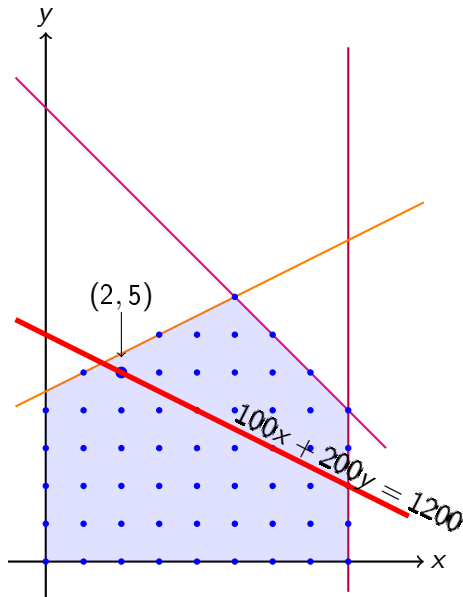
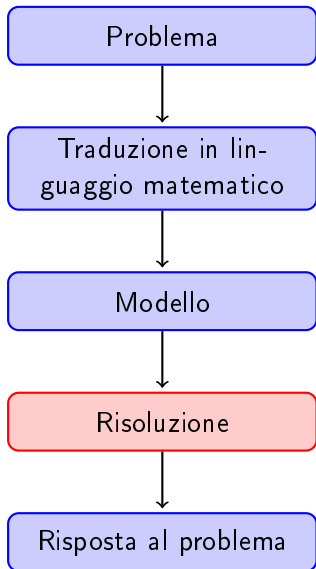
# Risoluzione grafica



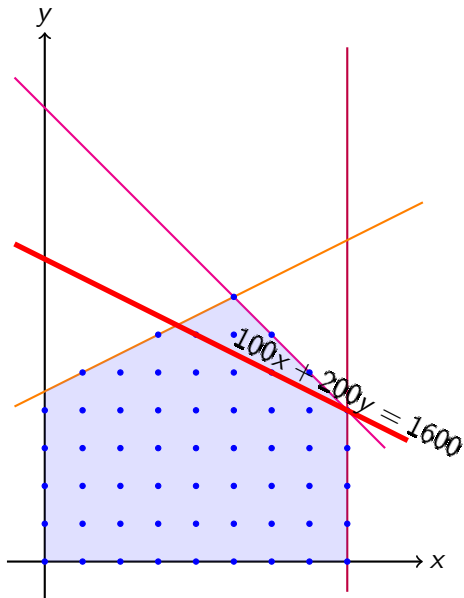
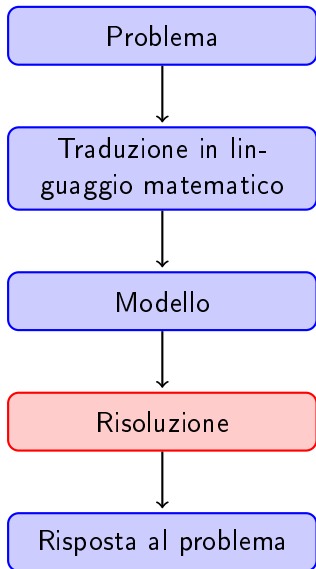
# Risoluzione grafica



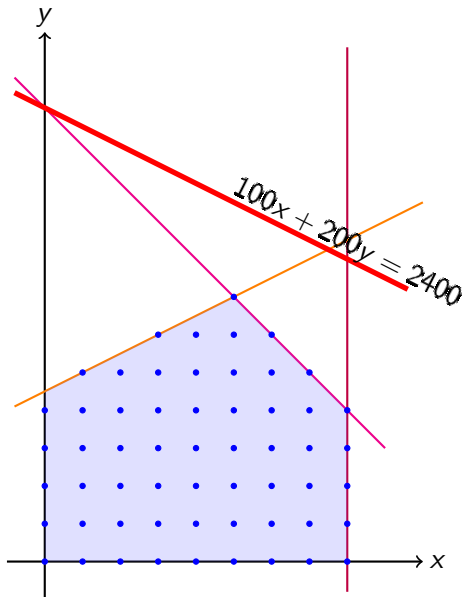
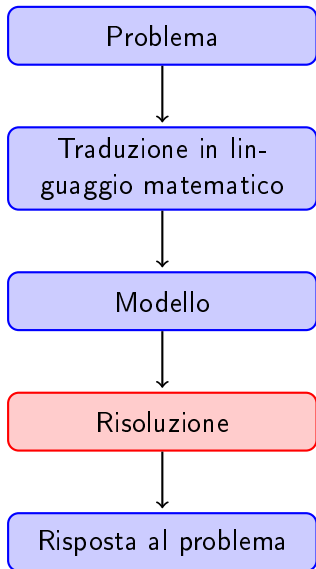
# Risoluzione grafica



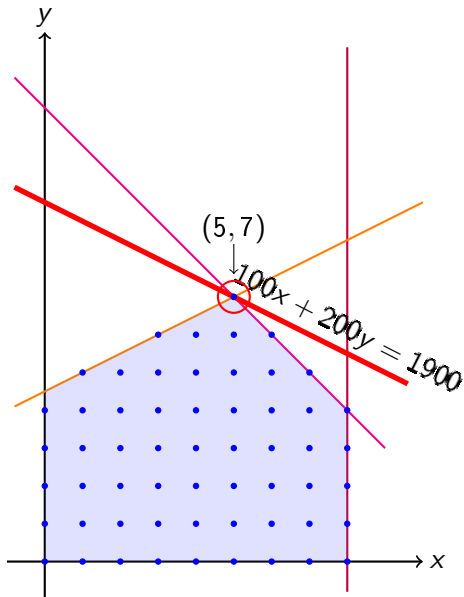
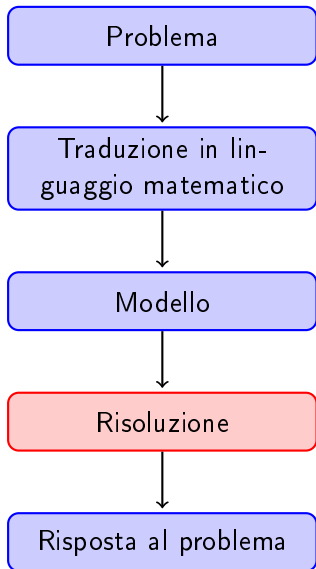
# Risoluzione grafica



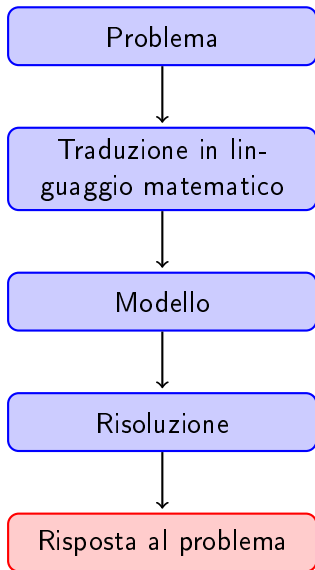
# Risoluzione grafica



# Risoluzione grafica



# Abbiamo la soluzione!



Il venditore formerà il treno con:

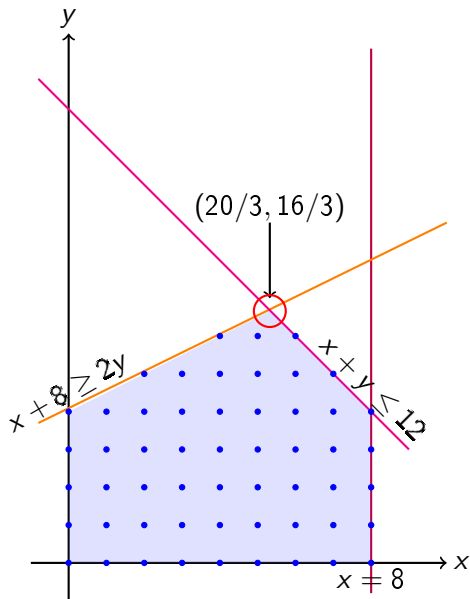
- 5 vagoni di carbone,
- 7 vagoni di ferro,

per un profitto totale di 1900\$.

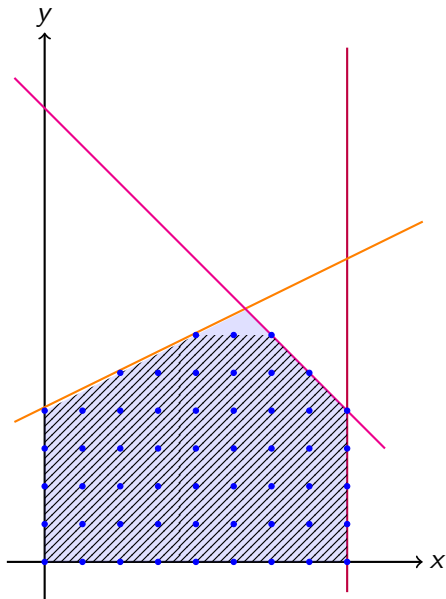


E se l'acciaieria avesse avuto  
solo 8 vagoni  
di carbone in rimanenza?

## Piani di taglio

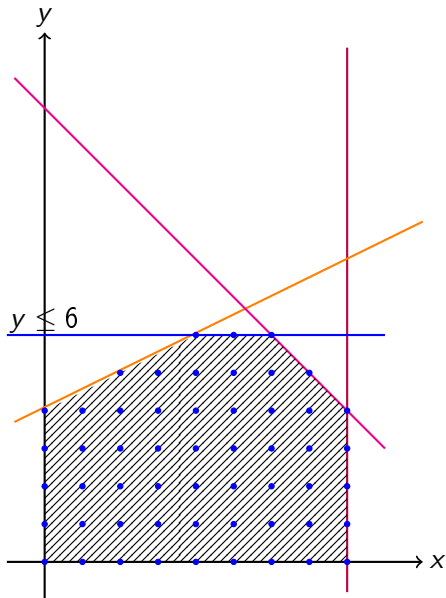


# Piani di taglio



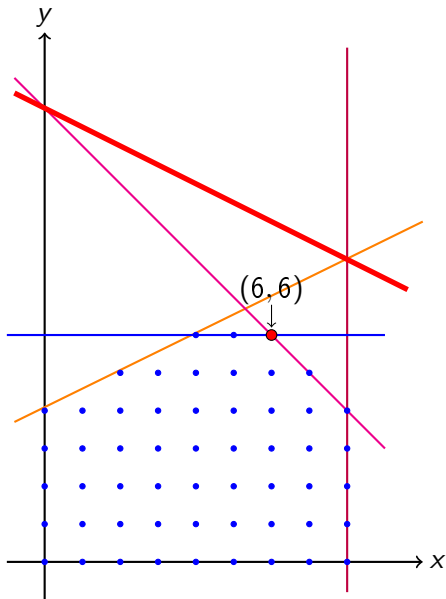
- aggiungiamo disequazioni per descrivere meglio la regione ammissibile
- i vertici sono di nuovo tutti interi
- ! Non sono sempre facili da individuare

# Piani di taglio



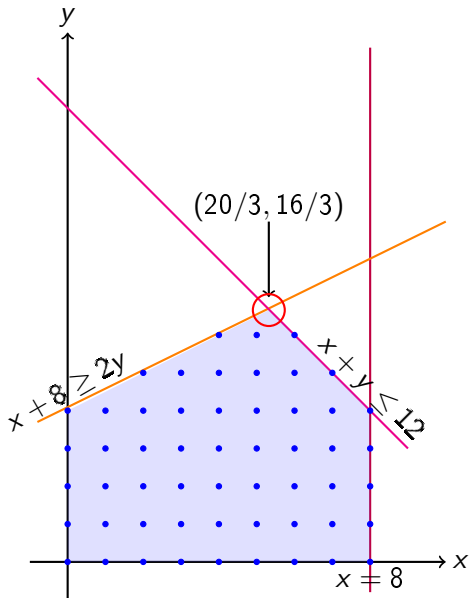
- aggiungiamo disequazioni per descrivere meglio la regione ammissibile
- i vertici sono di nuovo tutti interi
- ! Non sono sempre facili da individuare

# Piani di taglio



- aggiungiamo disequazioni per descrivere meglio la regione ammissibile
- i vertici sono di nuovo tutti interi
- **!** Non sono sempre facili da individuare

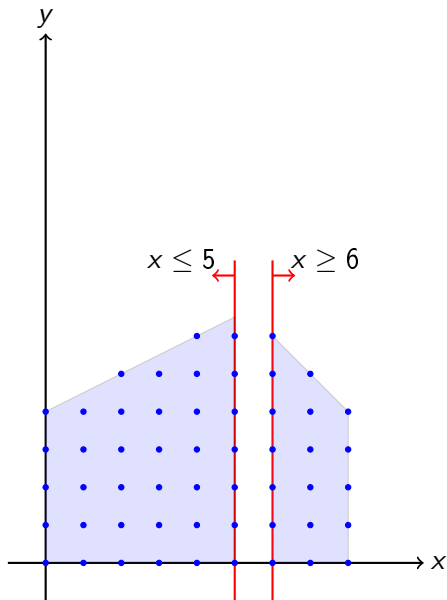
# Branch-and-bound



Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore

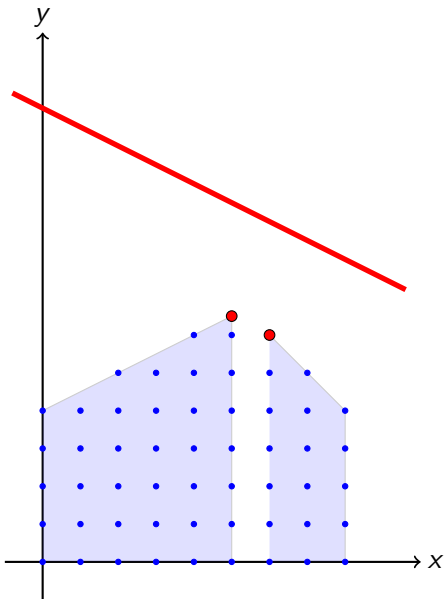
# Branch-and-bound



Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore

# Branch-and-bound

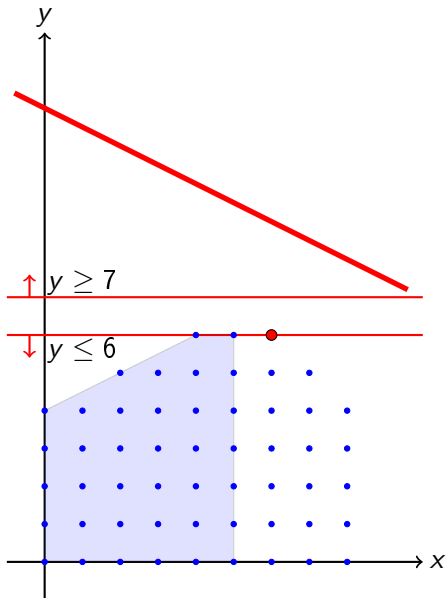


Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore



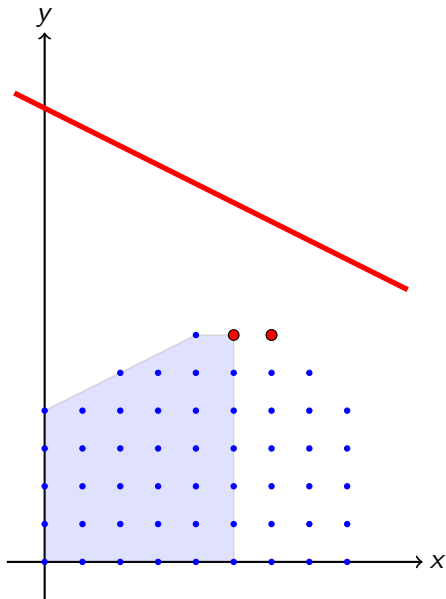
# Branch-and-bound



Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore

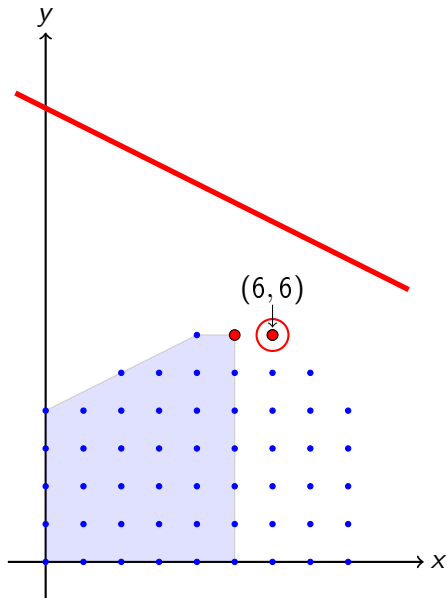
# Branch-and-bound



Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore

# Branch-and-bound



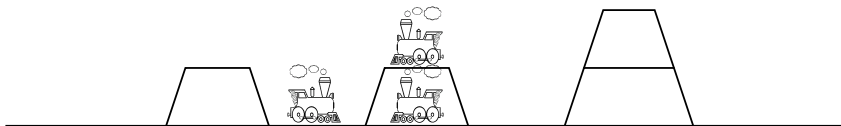
Branch-and-bound:

- dividiamo in sottoproblemi
- troviamo la soluzione di ogni sottoproblema e prendiamo la migliore

## Gestione in tempo reale

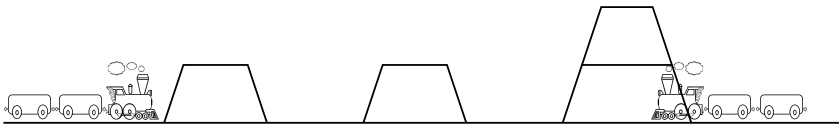


# Cosa sono i deadlocks



**Deadlock:** un insieme di treni si trova in deadlock se nessun treno può continuare il suo percorso, a meno che uno degli altri treni non venga prima tirato indietro.

# Cosa sono i deadlocks



**Deadlock:** un insieme di treni si trova in deadlock se nessun treno può continuare il suo percorso, a meno che uno degli altri treni non venga prima tirato indietro.

# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!





# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!



# Come individuare i deadlocks

Partiamo sempre da un piano senza deadlocks.

Cosa succede?

- si verificano eventi inattesi,
- i dispatchers possono decidere di modificare i percorsi dei treni.

"Ma c'è un deadlock?"

Se riesco a trovare una sequenza di mosse valide, la risposta è no!













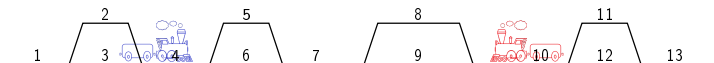
# Vincoli

Posizione iniziale all'istante 0:

- $x_{1,4,0} = 1$ ,
- $x_{2,10,0} = 1$ ,
- $y_{1,3,0} = 1$

Posizione finale (8 istanti totali):

- $x_{1,13,8} + x_{1,4,8} = 1$ ,
- $x_{2,1,8} + x_{2,10,8} = 1$



# Vincoli

Al massimo un solo treno su ogni risorsa  $r$  e istante  $i$ :

- $x_{1,7,3} + x_{2,7,3} \leq 1$

Ad ogni istante  $i$ , la locomotiva del treno si trova in un posto solo:

- $x_{1,1,2} + x_{1,2,2} + x_{1,3,2} + x_{1,4,2} + x_{1,5,2} + x_{1,6,2} + x_{1,7,2} + x_{1,8,2} + x_{1,9,2} + x_{1,10,2} + x_{1,11,2} + x_{1,12,2} + x_{1,13,2} = 1$



# Vincoli

Al massimo un solo treno su ogni risorsa  $r$  e istante  $i$ :

- $x_{1,7,3} + y_{1,7,3} + x_{2,7,3} + y_{2,7,3} \leq 1$

Ad ogni istante  $i$ , la locomotiva del treno si trova in un posto solo:

- $x_{1,1,2} + x_{1,2,2} + x_{1,3,2} + x_{1,4,2} + x_{1,5,2} + x_{1,6,2} + x_{1,7,2} + x_{1,8,2} + x_{1,9,2} + x_{1,10,2} + x_{1,11,2} + x_{1,12,2} + x_{1,13,2} = 1$



# Vincoli

Al massimo un solo treno su ogni risorsa  $r$  e istante  $i$ :

- $x_{1,r,i} + y_{1,r,i} + x_{2,r,i} + y_{2,r,i} \leq 1$

Ad ogni istante  $i$ , la locomotiva del treno si trova in un posto solo:

- $x_{1,1,2} + x_{1,2,2} + x_{1,3,2} + x_{1,4,2} + x_{1,5,2} + x_{1,6,2} + x_{1,7,2} + x_{1,8,2} + x_{1,9,2} + x_{1,10,2} + x_{1,11,2} + x_{1,12,2} + x_{1,13,2} = 1$



# Vincoli

Al massimo un solo treno su ogni risorsa  $r$  e istante  $i$ :

- $x_{1,r,i} + y_{1,r,i} + x_{2,r,i} + y_{2,r,i} \leq 1$

Ad ogni istante  $i$ , la locomotiva del treno si trova in un posto solo:

- $\sum_{r=1}^{13} x_{t,r,i} = 1$



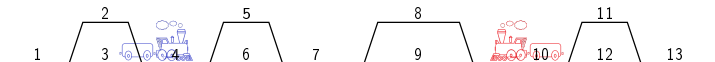
# Vincoli

Avanzamento delle locomotive:

- $x_{1,4,1} \leq x_{1,4,2} + x_{1,5,2} + x_{1,6,2}$
- $x_{2,7,2} + y_{2,7,2} \leq 1 - x_{1,7,3}$

Occupazione dei binari da parte dei vagoni:

- basata sulle lunghezze dei treni
- $x_{1,5,4} \leq y_{1,4,4}$





# Vincoli

Avanzamento delle locomotive:

- $x_{t,r,i} \leq x_{t,r,i+1} + \sum_{S \text{seguenti}} x_{t,s,i+1}$
- $x_{2,7,2} + y_{2,7,2} \leq 1 - x_{1,7,3}$

Occupazione dei binari da parte dei vagoni:

- basata sulle lunghezze dei treni
- $x_{1,5,4} \leq y_{1,4,4}$



# Vincoli

Avanzamento delle locomotive:

- $x_{t,r,i} \leq x_{t,r,i+1} + \sum_{s \text{ seguenti}} x_{t,s,i+1}$
- $x_{2,r,i} + y_{2,r,i} \leq 1 - x_{1,r,i+1}$  e  $x_{1,r,i} + y_{1,r,i} \leq 1 - x_{2,r,i+1}$

Occupazione dei binari da parte dei vagoni:

- basata sulle lunghezze dei treni
- $x_{1,5,4} \leq y_{1,4,4}$



# Funzione obiettivo

**Scelta preferita:** il treno riesce ad attraversare la rete ferroviaria.

Scelta di ripiego: il treno rimane fermo.

$$\max \quad 10x_{1,13,8} + 10x_{2,1,8} + x_{1,4,8} + x_{2,10,8}$$



$$(2 \times 13 \times 9) \times 2 = 468 \text{ variabili!}$$

Cosa dobbiamo ricordare della risoluzione grafica:

- la soluzione ottima si trova su un vertice della regione ammissibile
- un vertice è la soluzione di un sistema di equazioni lineari
- scegliendo diversi sottoinsiemi di equazioni, trovo diversi vertici

Algoritmo del simplesso

# "lo studio matematica"



Oh che bello! Mi é sempre  
piaciuta la matematica!



Ah, io la matematica non l'ho  
mai capita...