



Progetto di alta formazione in ambito tecnologico economico e culturale per una regione della conoscenza europea e attrattiva approvato e cofinanziato dalla Regione Emilia-Romagna con deliberazione di Giunta regionale n. 1625/2021



Università degli Studi di Ferrara

Esempio: Vehicle Routing

- Un dato numero di veicoli deve partire da un punto iniziale per fornire beni a tutti i clienti
- Ogni cliente richiede un dato quantitativo di beni
- Ogni veicolo ha una capacità massima, che non può essere superata
- Tutti i clienti devono essere serviti
- Qual è la soluzione migliore?









How do we solve these problems?

- Brute force:
 - try all possible combinations.
 - If it takes too much, buy a faster computer
 - Next year, we will have faster computers at lower price than this year
- How long will it take?
 - Vehicle routing, 1 vehicle (Travelling Salesman Problem)
 - 27 cities => 27! permutations = 10,888,869,450,418,352,160,768,000,000





Fastest computer in the world (2019)

- Summit
- 148 petaflops (148 x 10¹⁵ floating-point instructions per second)



Image credit: Carlos Jones/ORNL





How long will it take?

- Vehicle routing, 1 vehicle (Travelling Salesman Problem)
- 27 cities => 27! permutations = 10,888,869,450,418,352,160,768,000,000
- Fastest computer in the world: 148,000,000,000,000,000 instructions per second
 - (let us assume it computes 1 permutation per instruction)

$$10,888,869,450,418,352,160,768,000,000 \div 148,000,000,000,000,000 =$$

2332 years

73,573,442,232 (s)





All is lost?

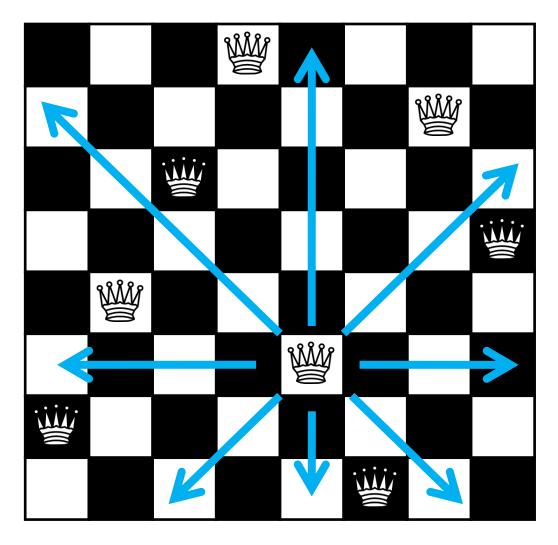
- Brute force: cannot go beyond 20 cities
- But, with smart techniques, a problem of 85,900 cities has been solved!





A simple example: 8-queens

- In a (8x8) chessboard, place 8 queens such that no queen attacks another queen
- Note that in each column we have to place exactly one queen: we just have to decide in which row we place it



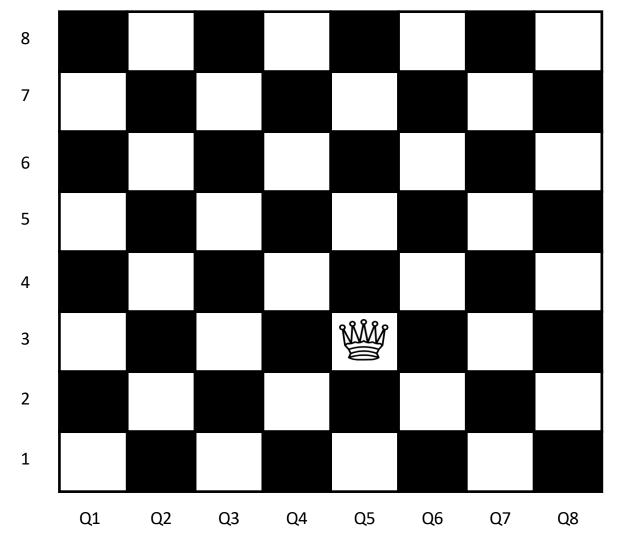




8-regine come CSP



- Variabili:
 - una variabile per ogni colonna Q1, Q2, ..., Q8
- Domini:
 - Possibili posizioni in riga {1,2,3...8}
- Vincoli:
 Per tutte le coppie i, j da 1 a 8
 - Qi≠Qj
 - Qi-Qj≠i-j 💆
 - Qi-Qj≠j-i





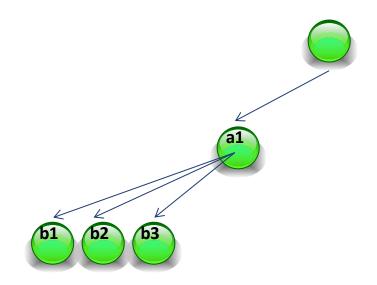


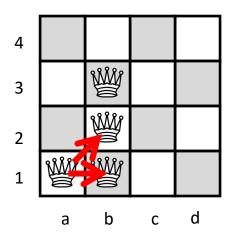
Simple backtracking o Standard Backtracking

- L'algoritmo di Standard Backtracking o Simple Backtracking si basa sull'idea di
 - provare ad assegnare un valore ad una variabile
 - verificare se tutti i vincoli che legano questa variabile con quelle assegnate in precedenza sono soddisfatti
 - se sì -> si continua ad assegnare i valori alle variabili successive
 - se no -> l'ultimo assegnamento era errato: lo si disfa e si prende un altro valore dal dominio della variabile
- Il simple backtracking verifica se i vincoli sono soddisfatti dopo aver effettuato l'assegnamento

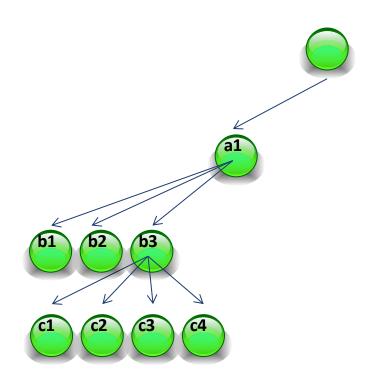


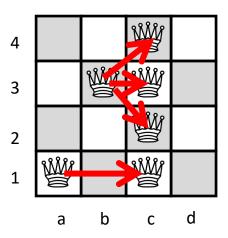






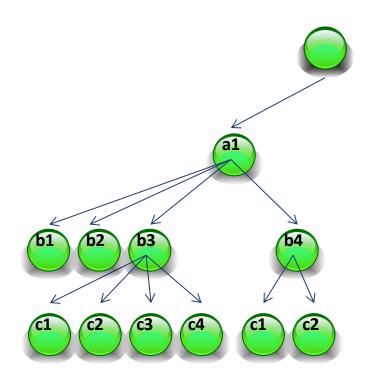


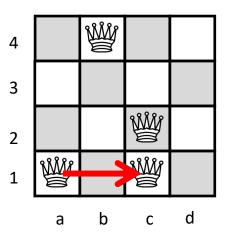






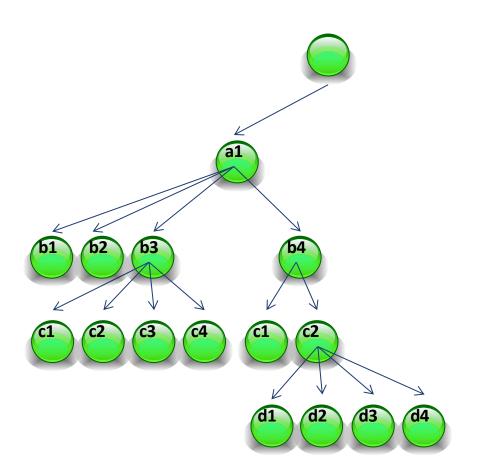


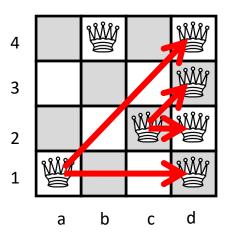






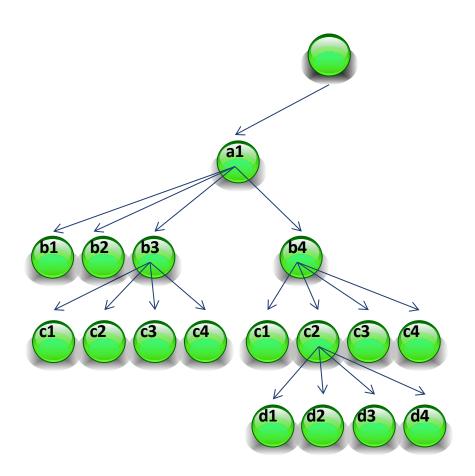


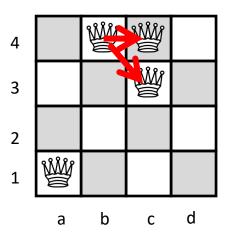






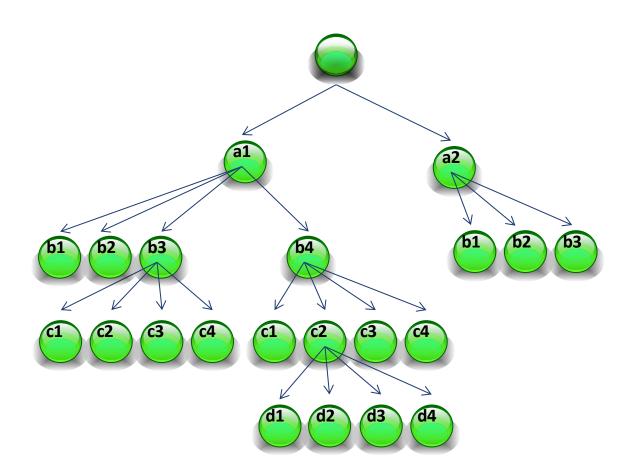


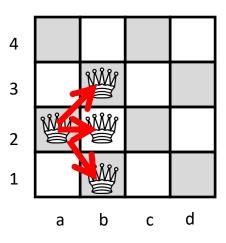








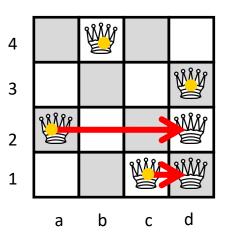








Simple backtracking SUCCESS!!







Simple backtracking

Disegna la radice dell'albero

Finché ci sono variabili non assegnate

1. Scegli una variabile X fra quelle non ancora assegnate e scrivi il suo nome nel nodo che hai appena disegnato.

Finché non hai provato tutti i valori nel suo dominio,

scegli un valore v nel dominio di X e disegna un arco

a partire da X, etichettando l'arco con v

Controlla i vincoli fra X=v e tutti gli assegnamenti antecedenti (fino alla radice dell'albero)

Se sono tutti soddisfatti,

aggiungi un nodo alla fine dell'arco e vai a 1.

Altrimenti (Se qualche vincolo non è soddisfatto)

scrivi fallimento in fondo all'arco.

Torna al nodo da cui era partito l'arco appena disegnato





