



UNIVERSIDADE
FEDERAL DE
SERGIPE



DEPARTAMENTO
DE COMPUTAÇÃO

Backtracking e branch-and-bound

Projeto e Análise de Algoritmos

Bruno Prado

Departamento de Computação / UFS

Introdução

- ▶ Classe de problemas difíceis para algoritmos
 - ▶ Soluções com complexidade exponencial

Introdução

- ▶ Classe de problemas difíceis para algoritmos
 - ▶ Soluções com complexidade exponencial
 - ▶ Demandam tempo de resposta aceitável

Introdução

- ▶ Classe de problemas difíceis para algoritmos
 - ▶ Soluções com complexidade exponencial
 - ▶ Demandam tempo de resposta aceitável
 - ▶ São uma classe de problemas muito relevantes

Introdução

- ▶ Classe de problemas difíceis para algoritmos
 - ▶ Soluções com complexidade exponencial
 - ▶ Demandam tempo de resposta aceitável
 - ▶ São uma classe de problemas muito relevantes

Busca exaustiva \longleftrightarrow Espaço exponencial

Introdução

- ▶ Como evitar a busca exaustiva por soluções?
 - ▶ As técnicas de *backtracking* e *branch-and-bound* podem limitar ou reduzir este espaço de soluções

Introdução

- ▶ Como evitar a busca exaustiva por soluções?
 - ▶ As técnicas de *backtracking* e *branch-and-bound* podem limitar ou reduzir este espaço de soluções
 - ▶ São geradas soluções candidatas de forma incremental, buscando atender as restrições do problema e gerar novas soluções baseadas nestas soluções promissoras

Introdução

- ▶ Como evitar a busca exaustiva por soluções?
 - ▶ As técnicas de *backtracking* e *branch-and-bound* podem limitar ou reduzir este espaço de soluções
 - ▶ São geradas soluções candidatas de forma incremental, buscando atender as restrições do problema e gerar novas soluções baseadas nestas soluções promissoras
 - ▶ Apesar de bons resultados práticos, em uma análise de pior caso, estas abordagens podem recair no mesmo desempenho da busca exaustiva

Backtracking

- ▶ O que é *backtracking*?
 - ▶ *Back* = voltar + *tracking* = encaminhamento

Backtracking

- ▶ O que é *backtracking*?
 - ▶ *Back* = voltar + *tracking* = encaminhamento
 - ▶ O algoritmo constrói um conjunto de soluções parciais, sempre avaliando se as regras ou restrições impostas pelo problema são satisfeitas

Backtracking

- ▶ O que é *backtracking*?
 - ▶ *Back* = voltar + *tracking* = encaminhamento
 - ▶ O algoritmo constrói um conjunto de soluções parciais, sempre avaliando se as regras ou restrições impostas pelo problema são satisfeitas
 - ▶ Quando uma solução parcial parece promissora, ou seja, atende as regras ou restrições, são geradas novas soluções parciais a partir desta solução

Backtracking

- ▶ O que é *backtracking*?
 - ▶ *Back* = voltar + *tracking* = encaminhamento
 - ▶ O algoritmo constrói um conjunto de soluções parciais, sempre avaliando se as regras ou restrições impostas pelo problema são satisfeitas
 - ▶ Quando uma solução parcial parece promissora, ou seja, atende as regras ou restrições, são geradas novas soluções parciais a partir desta solução
 - ▶ Se nenhuma solução obtida atende as regras ou restrições, o algoritmo deve retroceder e avaliar a próxima solução parcial ainda não explorada, caso exista

Backtracking

- ▶ Busca em profundidade
 - ▶ As soluções candidatas ou promissoras que atendem as restrições são exploradas primeiro

Backtracking

- ▶ Busca em profundidade
 - ▶ As soluções candidatas ou promissoras que atendem as restrições são exploradas primeiro
 - ▶ É feito o incremento de solução, sempre atendendo as regras impostas pelo problema

Backtracking

- ▶ Busca em profundidade
 - ▶ As soluções candidatas ou promissoras que atendem as restrições são exploradas primeiro
 - ▶ É feito o incremento de solução, sempre atendendo as regras impostas pelo problema
 - ▶ Este processo pode levar a uma solução completa, mas não existe uma garantia

Backtracking

- ▶ Busca em profundidade
 - ▶ As soluções candidatas ou promissoras que atendem as restrições são exploradas primeiro
 - ▶ É feito o incremento de solução, sempre atendendo as regras impostas pelo problema
 - ▶ Este processo pode levar a uma solução completa, mas não existe uma garantia

AS SOLUÇÕES PARCIAIS QUE
NÃO ATENDEM AS RESTRIÇÕES
SÃO DESPREZADAS

Backtracking

- ▶ Busca em profundidade
 - ▶ As soluções candidatas ou promissoras que atendem as restrições são exploradas primeiro
 - ▶ É feito o incremento de solução, sempre atendendo as regras impostas pelo problema
 - ▶ Este processo pode levar a uma solução completa, mas não existe uma garantia

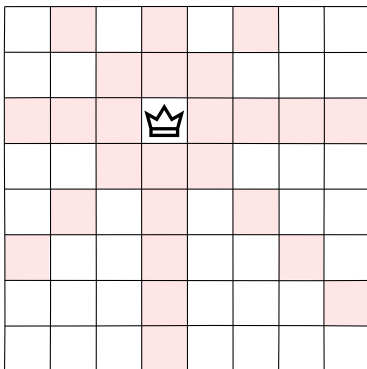
AS SOLUÇÕES PARCIAIS QUE
NÃO ATENDEM AS RESTRIÇÕES
SÃO DESPREZADAS



ESPAÇO DE BUSCA REDUZIDO

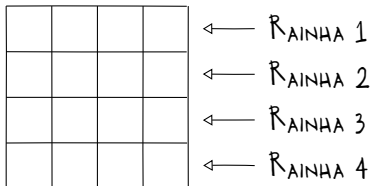
Backtracking

- Problema das n -rainhas: colocar n rainhas em um tabuleiro de dimensões $n \times n$, de forma que nenhuma das rainhas esteja em linhas de ataque diagonais, horizontais e verticais, sem limite de alcance



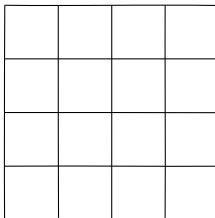
Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

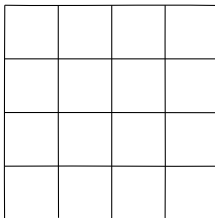


SOLUÇÃO \emptyset

NENHUMA RAINHA POSICIONADA

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



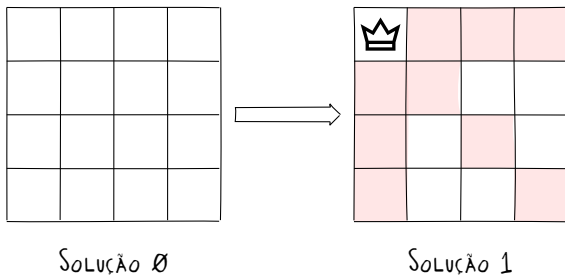
SOLUÇÃO \emptyset

NENHUMA RAINHA POSICIONADA

SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

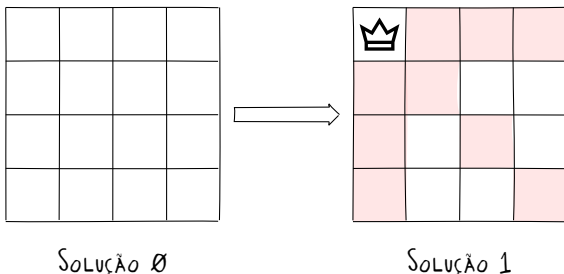
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 1 FOI POSICIONADA EM $(0, 0)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

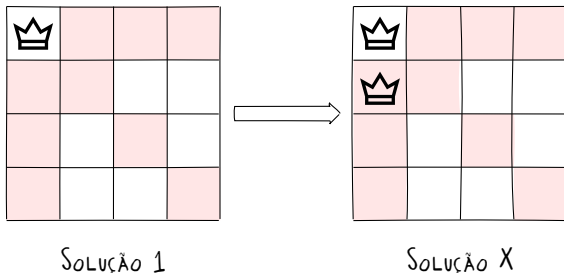


A RAINHA 1 FOI POSICIONADA EM $(0, 0)$

SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

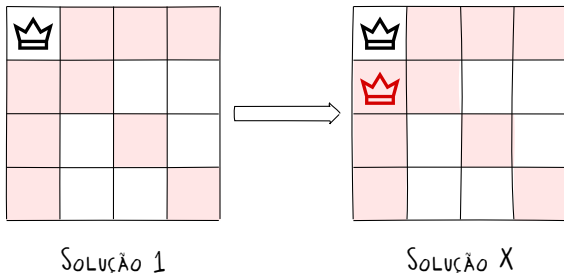
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM $(1, \emptyset)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

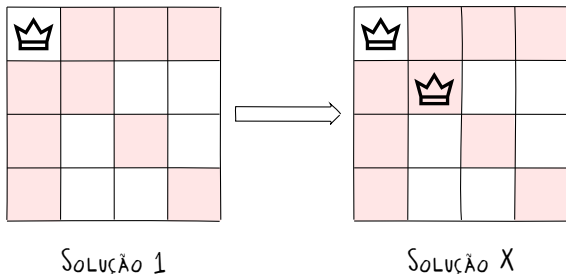


A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM $(1, 0)$

EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

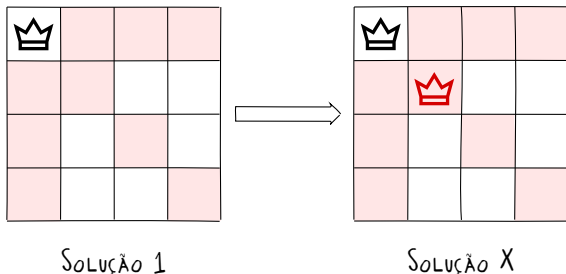
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 1)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

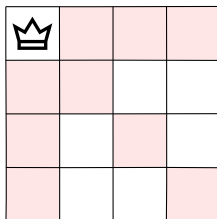


A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 1)

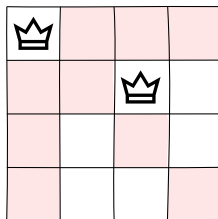
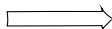
EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 1

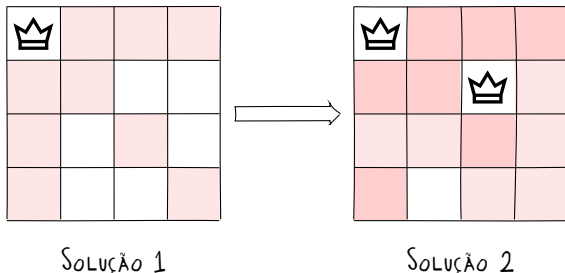


SOLUÇÃO 2

A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 2)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

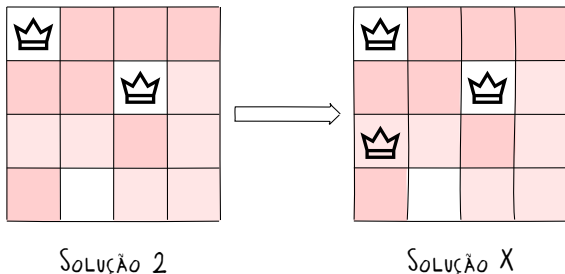


A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 2)

SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

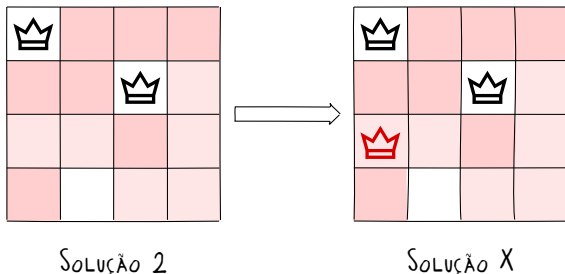
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, \emptyset)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

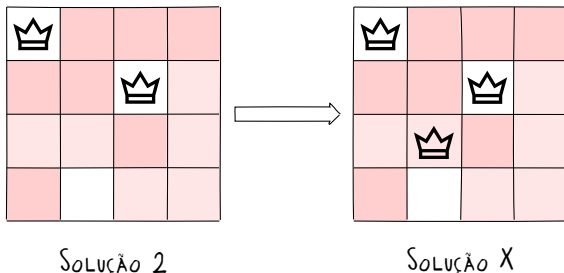


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, \emptyset)$

EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

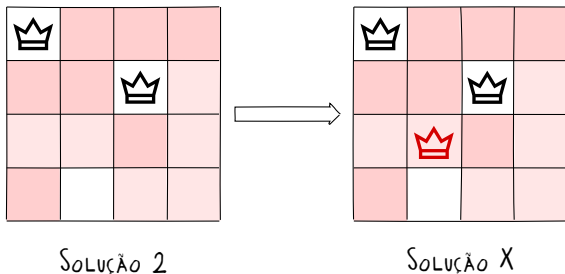
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 1)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

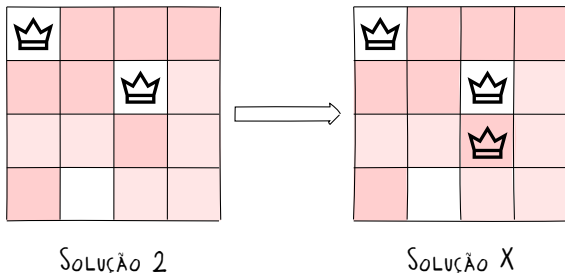


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 1)

EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

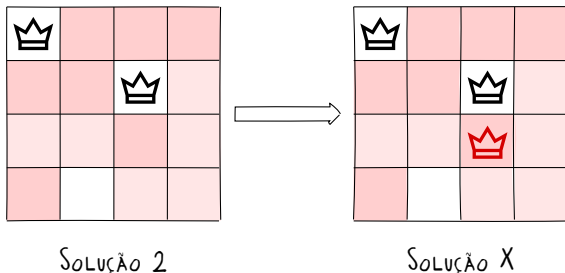
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 2)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

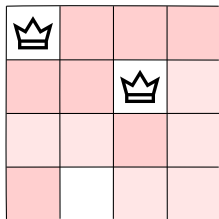


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 2)

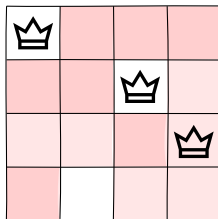
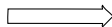
EXISTEM VIOLAÇÕES DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 2

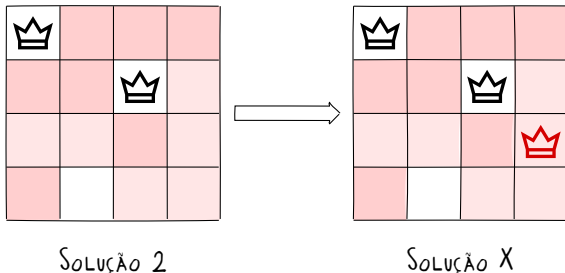


SOLUÇÃO X

A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 3)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

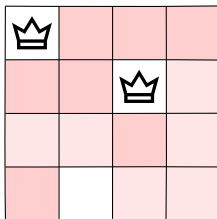


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 3)

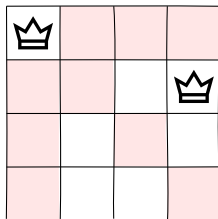
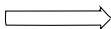
EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 2

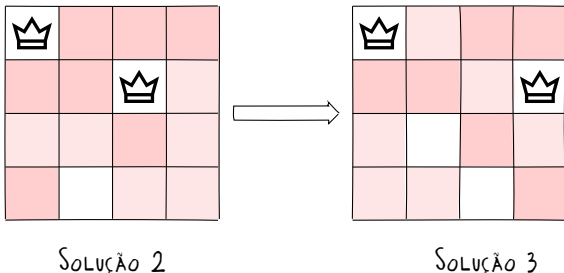


SOLUÇÃO 3

BACKTRACK: A RAINHA 2 FOI REPOSICIONADA EM (1, 3)

Backtracking

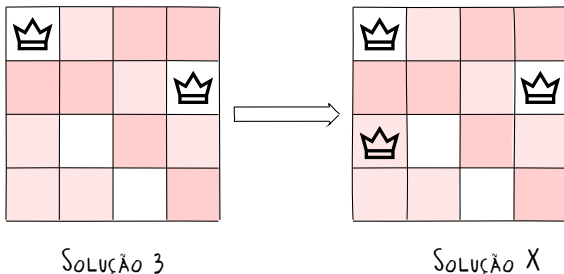
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



BACKTRACK: A RAINHA 2 FOI REPOSICIONADA EM (1, 3)
SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

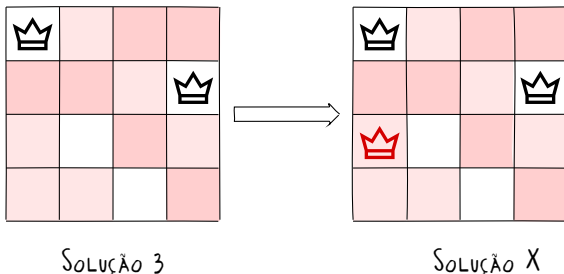
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, \emptyset)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

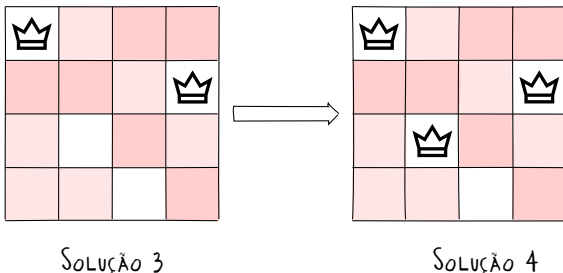


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, 0)$

EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

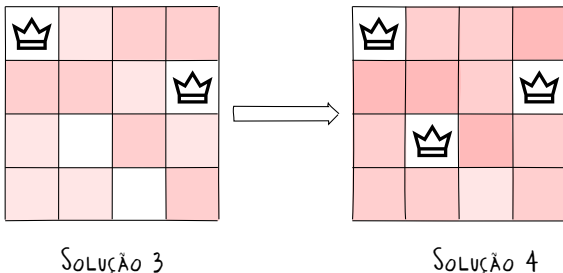
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 1)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

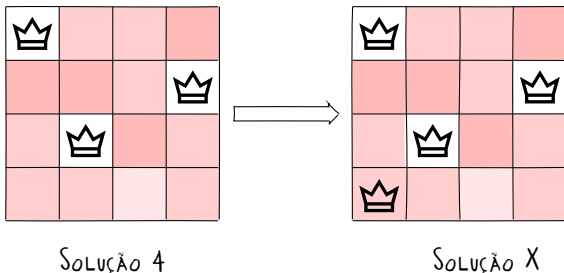


A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM (2, 1)

SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

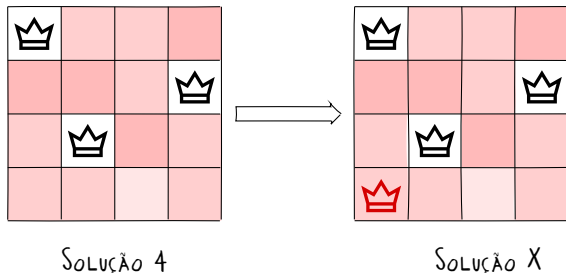
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM $(3, 0)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

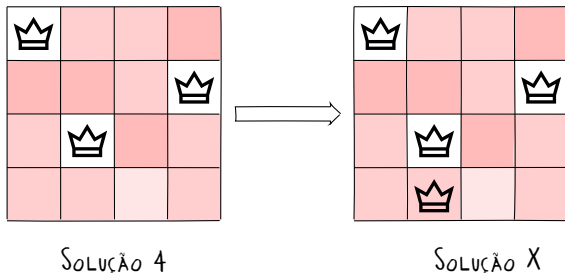


A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM $(3, 0)$

EXISTEM VIOLAÇÕES DE ATAQUE

Backtracking

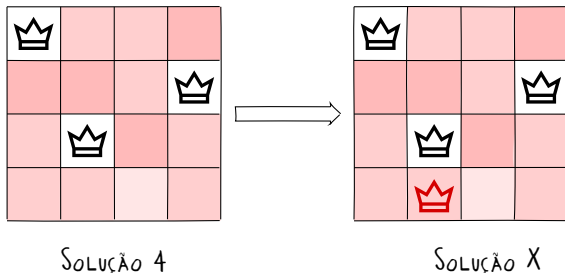
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 1)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

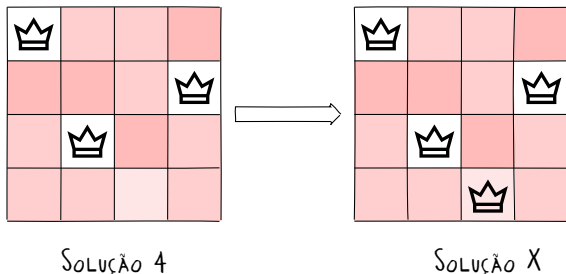


A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 1)

EXISTEM VIOLAÇÕES DE ATAQUE

Backtracking

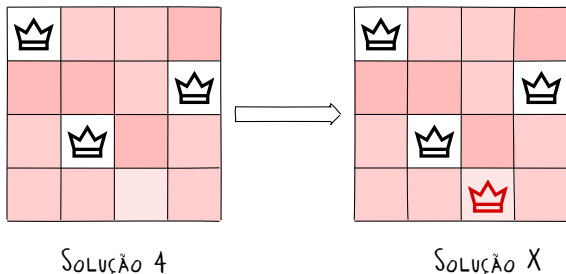
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 2)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

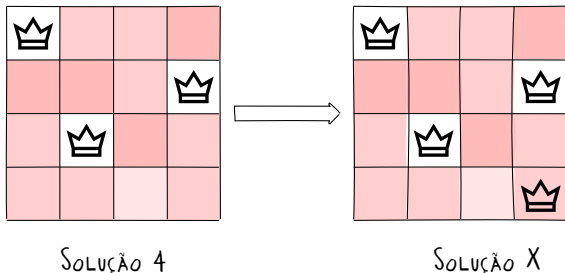


A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 2)

EXISTE VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

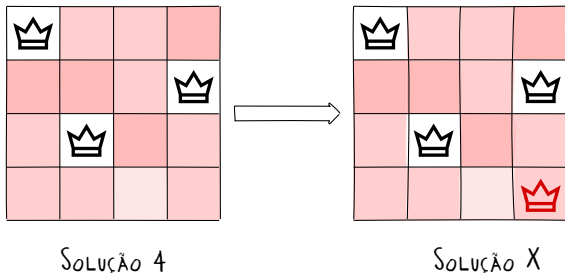
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 3)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas

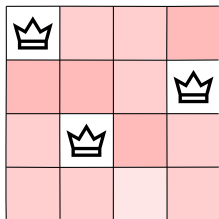


A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 3)

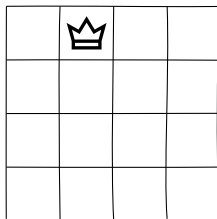
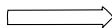
EXISTEM VIOLAÇÕES DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 4

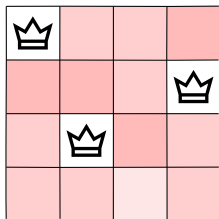


SOLUÇÃO 5

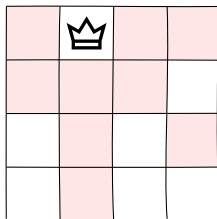
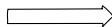
BACKTRACK: A RAINHA 1 FOI REPOSICIONADA EM $(0, 1)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 4



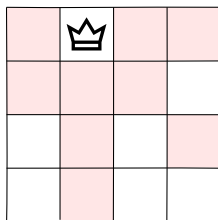
SOLUÇÃO 5

BACKTRACK: A RAINHA 1 FOI REPOSICIONADA EM $(0, 1)$

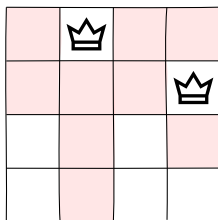
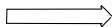
SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 5

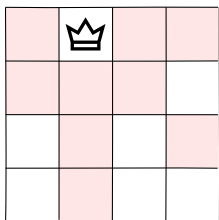


SOLUÇÃO 6

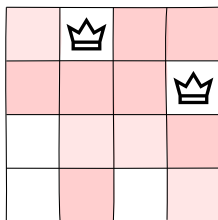
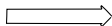
A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 3)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 5



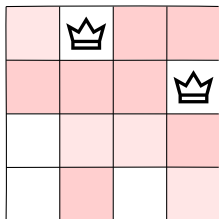
SOLUÇÃO 6

A RAINHA 2 FOI POSICIONADA EM (1, 3)

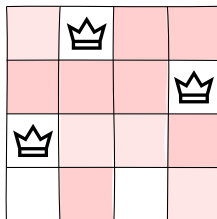
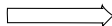
SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 6

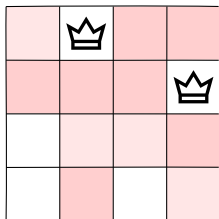


SOLUÇÃO 7

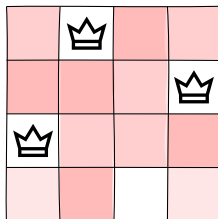
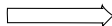
A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, \emptyset)$

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 6



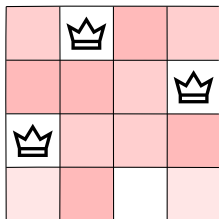
SOLUÇÃO 7

A RAINHA 3 FOI POSICIONADA EM $(2, \emptyset)$

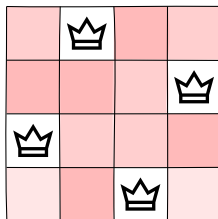
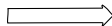
SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 7

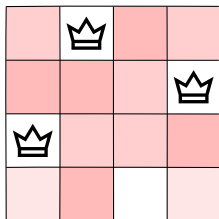


SOLUÇÃO 8

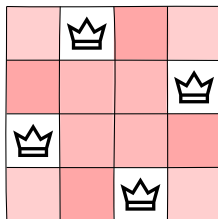
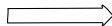
A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 2)

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



SOLUÇÃO 7



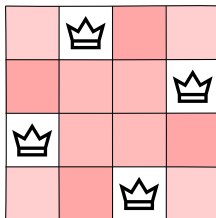
SOLUÇÃO 8

A RAINHA 4 FOI POSICIONADA EM (3, 2)

SEM VIOLAÇÃO DE ATAQUE

Backtracking

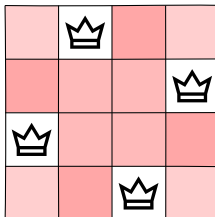
- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



EM UMA BUSCA EXAUSTIVA, SERIAM NECESSÁRIAS
QUE TODAS AS $N^N = 4^4 = 256$ SOLUÇÕES FOSSEM AVALIADAS
PARA VERIFICAR QUAIS ATENDEM ÀS REGRAS DO PROBLEMA

Backtracking

- Problema das 4-rainhas: em um tabuleiro 4×4 , cada rainha é posicionada em linhas distintas



APLICANDO A TÉCNICA DE BACKTRACKING,
FORAM EXPLORADAS APENAS 8 SOLUÇÕES
(CERCA DE 3% DO ESPAÇO TOTAL)

Branch-and-bound

- ▶ O que é *branch-and-bound*?
 - ▶ *Branch* = desviar + *bound* = limitar

Branch-and-bound

- ▶ O que é *branch-and-bound*?
 - ▶ *Branch* = desviar + *bound* = limitar
 - ▶ Em problemas de otimização, as soluções geradas procuram minimizar ou maximizar alguma métrica do problema, atendendo as restrições do problema

Branch-and-bound

- ▶ O que é *branch-and-bound*?
 - ▶ *Branch* = desviar + *bound* = limitar
 - ▶ Em problemas de otimização, as soluções geradas procuram minimizar ou maximizar alguma métrica do problema, atendendo as restrições do problema
 - ▶ As soluções parciais geradas são avaliadas e os cenários inválidos são descartados

Branch-and-bound

- ▶ O que é *branch-and-bound*?
 - ▶ *Branch* = desviar + *bound* = limitar
 - ▶ Em problemas de otimização, as soluções geradas procuram minimizar ou maximizar alguma métrica do problema, atendendo as restrições do problema
 - ▶ As soluções parciais geradas são avaliadas e os cenários inválidos são descartados
 - ▶ O valor da melhor solução obtida até o momento armazenada, para que seja verificado se as próximas soluções geradas são melhores

Branch-and-bound

- ▶ Redução do espaço de soluções
 - ▶ Esta técnica procura deduzir quais caminhos não irão conduzir o algoritmo para encontrar uma solução

Branch-and-bound

- ▶ Redução do espaço de soluções
 - ▶ Esta técnica procura deduzir quais caminhos não irão conduzir o algoritmo para encontrar uma solução
 - ▶ Não existe garantia de se obter o melhor resultado possível (ótimo), entretanto, a solução gerada atende a todas as restrições definidas pelo problema

Branch-and-bound

- ▶ Redução do espaço de soluções
 - ▶ Esta técnica procura deduzir quais caminhos não irão conduzir o algoritmo para encontrar uma solução
 - ▶ Não existe garantia de se obter o melhor resultado possível (ótimo), entretanto, a solução gerada atende a todas as restrições definidas pelo problema

DEFINIÇÃO DE LIMITANTES
INFERIORES OU SUPERIORES

Branch-and-bound

- ▶ Redução do espaço de soluções
 - ▶ Esta técnica procura deduzir quais caminhos não irão conduzir o algoritmo para encontrar uma solução
 - ▶ Não existe garantia de se obter o melhor resultado possível (ótimo), entretanto, a solução gerada atende a todas as restrições definidas pelo problema

DEFINIÇÃO DE LIMITANTES
INFERIORES OU SUPERIORES

+

ARMAZENAMENTO DO VALOR
DA MELHOR SOLUÇÃO OBTIDA

Branch-and-bound

- ▶ Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - ▶ Cada pessoa pode realizar somente um trabalho
 - ▶ A matriz armazena o valor que cada pessoa (linhas) recebe para realizar um trabalho (colunas)

$$\begin{bmatrix} 9 & 2 & 7 & 8 \\ 6 & 4 & 3 & 7 \\ 5 & 8 & 1 & 8 \\ 7 & 6 & 9 & 4 \end{bmatrix}$$

Branch-and-bound

- ▶ Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - ▶ Cada pessoa pode realizar somente um trabalho
 - ▶ A matriz armazena o valor que cada pessoa (linhas) recebe para realizar um trabalho (colunas)

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

MINIMIZAÇÃO DO CUSTO TOTAL
PARA REALIZAÇÃO DOS TRABALHOS

Branch-and-bound

- ▶ Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - ▶ Como parte da estratégia de minimização, o menor custo de cada pessoa (linha) para um trabalho (coluna) é selecionado para obter o limite inferior

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

NO CÁLCULO DESTES LIMITANTES, UMA PESSOA PODE REALIZAR MÚLTIPLOS TRABALHOS, POIS NÃO É BUSCADA UMA SOLUÇÃO

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - Como parte da estratégia de minimização, o menor custo de cada pessoa (linha) para um trabalho (coluna) é selecionado para obter o limite inferior

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

O LIMITE INFERIOR É $2 + 3 + 1 + 4 = 10$

Branch-and-bound

- ▶ Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - ▶ É feita a alocação da pessoa P_1

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

-
$2+3+1+4=10$

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_1

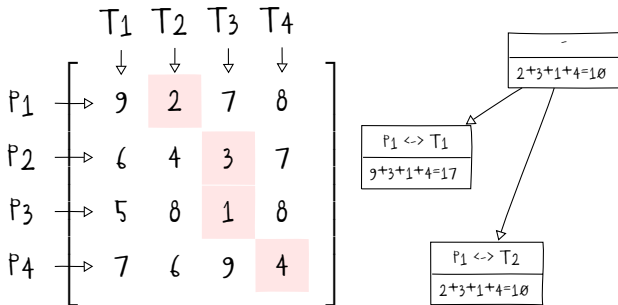
		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

P₁ <-> T₁
9+3+1+4=17

2+3+1+4=10

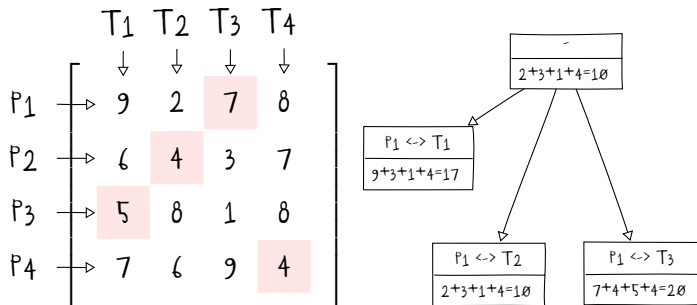
Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_1



Branch-and-bound

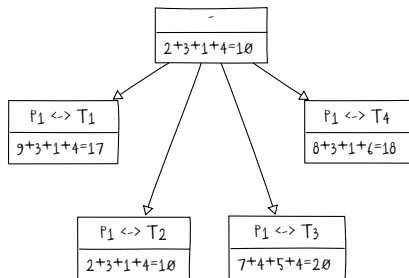
- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_1



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_1

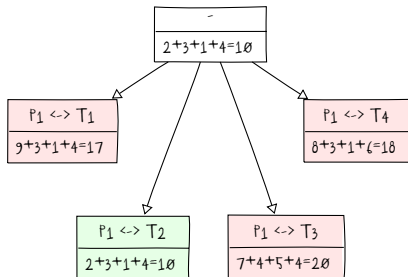
		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_1

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



A SOLUÇÃO PARCIAL MAIS PROMISSORA
ALOCA A PESSOA P_1 PARA O TRABALHO T_2

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_2

		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4

$P_1 \leftrightarrow T_2$
$2+3+1+4=10$

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_2

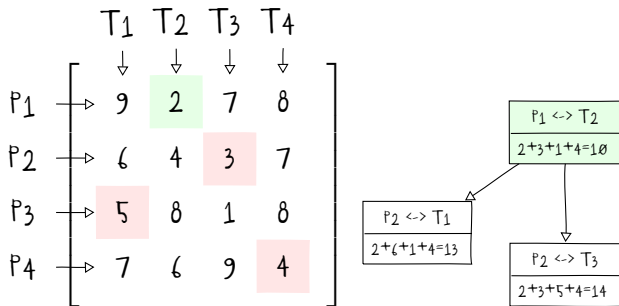
		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

P₁ <-> T₂
2+3+1+4=10

P₂ <-> T₁
2+6+1+4=13

Branch-and-bound

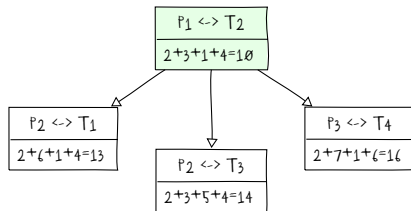
- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_2



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_2

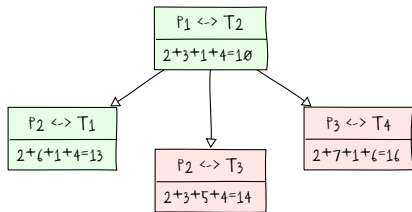
		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_2

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



A SOLUÇÃO PARCIAL MAIS PROMISSORA
ALOCA A PESSOA P_2 PARA O TRABALHO T_1

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_3

		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4

$P_1 \leftrightarrow T_2$
$P_2 \leftrightarrow T_1$
$2+6+1+4=13$

Branch-and-bound

- ▶ Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - ▶ É feita a alocação da pessoa P_3

		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4

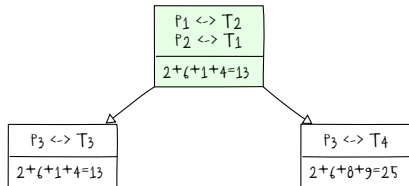
$P_1 \leftrightarrow T_2$
 $P_2 \leftrightarrow T_1$
 $2+6+1+4=13$

$P_3 \leftrightarrow T_3$
 $2+6+1+4=13$

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_3

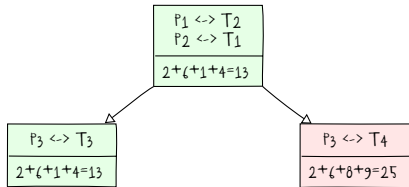
		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_3

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4



A SOLUÇÃO PARCIAL MAIS PROMISSORA
ALOCA A PESSOA P₃ PARA O TRABALHO T₃

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_4

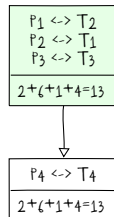
		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4

$P_1 \leftrightarrow T_2$
$P_2 \leftrightarrow T_1$
$P_3 \leftrightarrow T_3$
$2+6+1+4=13$

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_4

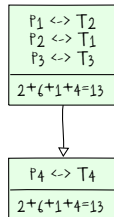
		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4



Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos
 - É feita a alocação da pessoa P_4

		T_1	T_2	T_3	T_4
		↓	↓	↓	↓
P_1	→	9	2	7	8
P_2	→	6	4	3	7
P_3	→	5	8	1	8
P_4	→	7	6	9	4



A SOLUÇÃO COMPLETA MAIS PROMISSORA
ALOCA A PESSOA P_4 PARA O TRABALHO T_4

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

P ₁ <-> T ₂
P ₂ <-> T ₁
P ₃ <-> T ₃
P ₄ <-> T ₄
2+6+1+4=13

NA BUSCA EXAUSTIVA, EM UM CENÁRIO DE PIOR CASO,
SERIAM GERADAS ATÉ $n! = 4! = 24$ SOLUÇÕES VÁLIDAS

Branch-and-bound

- Problema de alocar n pessoas para n trabalhos

		T ₁	T ₂	T ₃	T ₄
		↓	↓	↓	↓
P ₁	→	9	2	7	8
P ₂	→	6	4	3	7
P ₃	→	5	8	1	8
P ₄	→	7	6	9	4

P ₁ ↔ T ₂
P ₂ ↔ T ₁
P ₃ ↔ T ₃
P ₄ ↔ T ₄
2+6+1+4=13

LIMITANDO O ESPAÇO DE BUSCA COM BRANCH-AND-BOUND
É GERADA APENAS 1 SOLUÇÃO (CERCA DE 4% DAS SOLUÇÕES)

Branch-and-bound

- ▶ Problema da mochila com *branch-and-bound*
 - ▶ O limitante superior é definido pela utilização da capacidade $W = 6$ que maximiza o valor total
 - ▶ É feito o cálculo da relação entre o valor e o peso $\frac{v_i}{w_i}$ de cada item de forma ordenada na tabela

i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10

Branch-and-bound

- ▶ Problema da mochila com *branch-and-bound*
 - ▶ O limitante superior é definido pela utilização da capacidade $W = 6$ que maximiza o valor total
 - ▶ É feito o cálculo da relação entre o valor e o peso $\frac{v_i}{w_i}$ de cada item de forma ordenada na tabela

i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10

$$L = \max(W \times \frac{v_i}{w_i}) = 132$$

Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

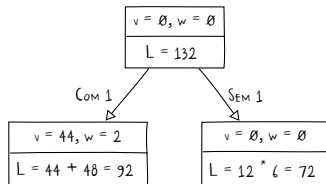
i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10

$v = \emptyset, w = \emptyset$
$L = 132$

Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

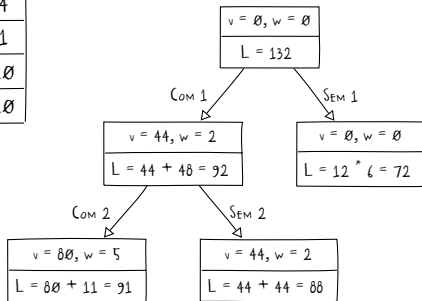
i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10



Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

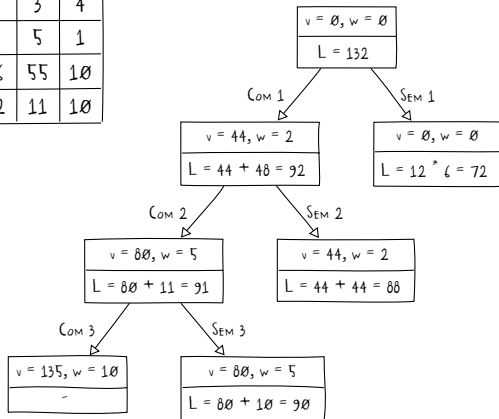
i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10



Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

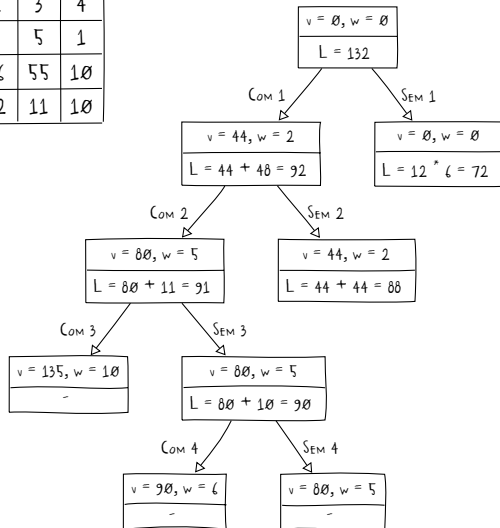
i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10



Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

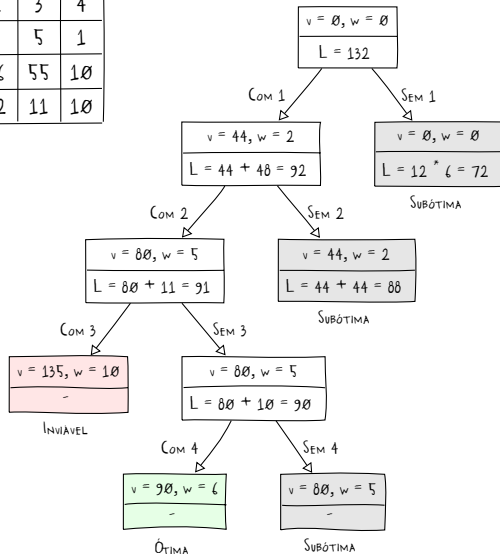
i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10



Branch-and-bound

► Problema da mochila com *branch-and-bound*

i	1	2	3	4
w_i	2	3	5	1
v_i	44	36	55	10
v_i/w_i	22	12	11	10



Exercício

- ▶ A empresa de tecnologia Poxim Tech está desenvolvendo um robô humanoide que é capaz de se deslocar de forma totalmente autônoma e sem precisar do conhecimento prévio do ambiente físico no qual está localizado
 - ▶ Durante o seu deslocamento, que é feito um passo por vez, podem ser realizadas as seguintes operações, listadas em ordem de prioridade
 - ▶ Direita (D)
 - ▶ Frente (F)
 - ▶ Esquerda (E)
 - ▶ Trás (T)

Exercício

- ▶ A medida que vai explorando o ambiente, o robô cria um mapa interno para as rotas exploradas
 - ▶ Caso uma rota não gere uma solução, outro caminho deve ser escolhido para ser explorado até que a solução seja obtida ou que não existam mais opções, ou seja, a busca é finalizada no ponto de partida
 - ▶ Para demonstrar suas habilidades exploratórias, são criados labirintos com exatamente 1 entrada e até 1 saída, com tamanho máximo de 100 por 100 posições
 - ▶ É possível que nenhuma rota seja possível para atravessar o labirinto criado, mas se existir uma saída, é sempre um espaço na borda do labirinto que não é o ponto de partida

Exercício

► Formato do arquivo de entrada

► $\#NL$

► $[Largura] \times [Altura]$

► $M_{x,y} = 0$ (espaço), 1 (parede), X (partida)

$$\begin{array}{ccc} M_{0,0} & \cdots & M_{0,L-1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ M_{A-1,0} & \cdots & M_{A-1,L-1} \end{array}$$

```
1 2
2 5 4
3 1 1 1 1 1
4 1 0 0 0 1
5 1 0 X 1 1
6 1 1 0 1 1
7 3 4
8 1 1 1
9 1 X 1
10 1 0 1
11 1 1 1
```


Exercício

- ▶ Formato do arquivo de saída
 - ▶ A rota é descrita pelas coordenadas visitadas

```
1 L0: INI@2,2|F->1,2|D->1,3|BT@1,3->1,2|E->1,1|T->2,1|BT@2
    ,1->1,1|BT@1,1->1,2|BT@1,2->2,2|T->3,2|FIM@3,2
2 L1: INI@1,1|T->2,1|BT@2,1->1,1|FIM@-, -
```