RACIOCÍNIO AUTOMÁTICO INTRODUÇÃO

Luís Morgado

ISEL-DEETC

RESOLUÇÃO AUTOMÁTICA DE PROBLEMAS

DECISÃO SEQUENCIAL

- Saber o que fazer
- Resultado: Políticas de acção



- Saber como fazer
- Resultado: Planos

OPTIMIZAÇÃO

- Saber qual a melhor configuração de parâmetros perante um conjunto de restrições
- Resultado: Configurações de parâmetros

Representação de conhecimento

Raciocínio automático

CLASSIFICAÇÃO

- Saber o que é
- Resultado: Conceitos, Relações

Aprendizagem automática

RACIOCÍNIO AUTOMÁTICO

- Capacidade de um sistema computacional resolver de forma automática um problema com base numa representação de conhecimento do respectivo domínio, produzindo uma solução a partir de diversas alternativas possíveis
- Processo computacional que tendo como entrada uma representação de conhecimento de um determinado domínio, produz como resultado conclusões baseadas nesse conhecimento
- O processo de manipulação da representação de forma a obter conclusões é normalmente designado inferência

RACIOCÍNIO AUTOMÁTICO

Processo cognitivo

- Representação de conhecimento
- Exploração de alternativas
- Controlo de processamento

Tipos de raciocínio

- Raciocínio teórico
 - Orientado para o conhecimento
- Raciocínio prático
 - Orientado para acção
- Suporte da tomada de decisão

RACIOCÍNIO AUTOMÁTICO

- Aspectos principais
 - Representação do problema
 - Determinante para o processo de raciocínio
 - Eficiência
 - Eficácia
 - Método de raciocínio
 - Define método de exploração de alternativas (opções)
 - Define estratégia de controlo do raciocínio
 - Critérios de prioridade de exploração de alternativas

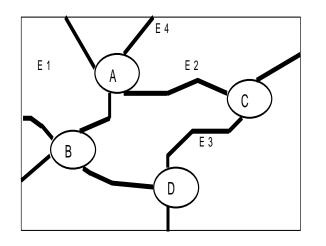
MÉTODOS DE RACIOCÍNIO AUTOMÁTICO

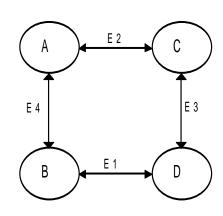
Exemplos

- Inferência lógica
- Inferência estatística
- Planeamento simbólico
- Procura em espaços de estados
- Processos de decisão sequencial

REPRESENTAÇÃO DO PROBLEMA

Exemplo: representação de uma rede de estradas

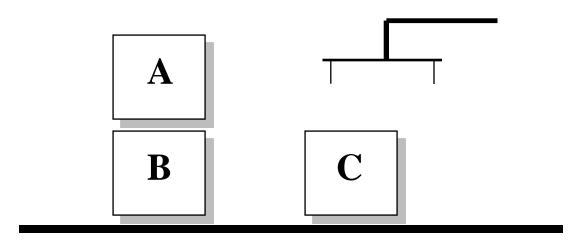




- A forma de representação deve ser adequada
 - Ao domínio do problema
 - Ao método de raciocínio

	Α	В	С	D
A		E 4	E 2	-
В	E 4		-	E 1
C	E 2	•		E 3
D	-	E 1	E 3	

EXEMPLO: MUNDO DOS BLOCOS



[Wooldridge, 2002]

- Robot
- Blocos
- Mesa

MUNDO DOS BLOCOS

Uma representação possível (simbólica)

 $-\operatorname{on}(x, y)$ Bloco x está sobre bloco y

 $-\operatorname{on_table}(x)$ Bloco x está sobre a mesa

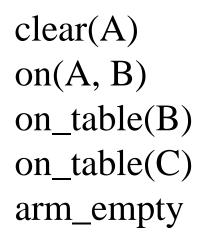
 $-\operatorname{clear}(x)$ Bloco x está livre

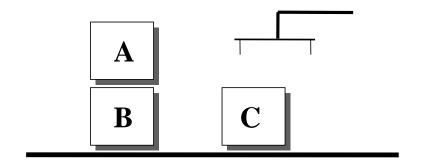
- holding(x) Braço do robot tem x

arm_empty
 Braço do robot está livre

MUNDO DOS BLOCOS

• Exemplo de representação da situação do mundo





MUNDO DOS BLOCOS

• Exemplo de representação de acção

stack(x, y)

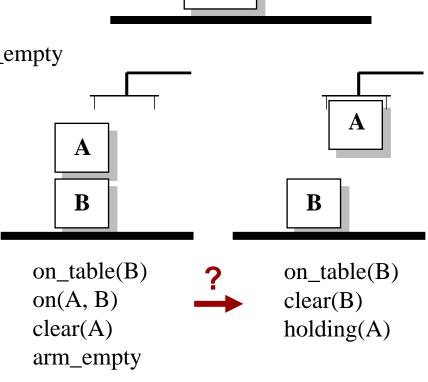
- Pré-condições: clear(y), holding(x)
- Remover: clear(y), holding(x)
- Adicionar: arm_empty, on(x, y)

unstack(x, y)

- Pré-condições: on(x, y), clear(x), arm_empty
- Remover: on(x, y), arm_empty
- Adicionar: clear(y), holding(x)
- Representação relacional



Raciocínio simbólico

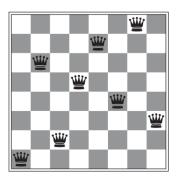


A

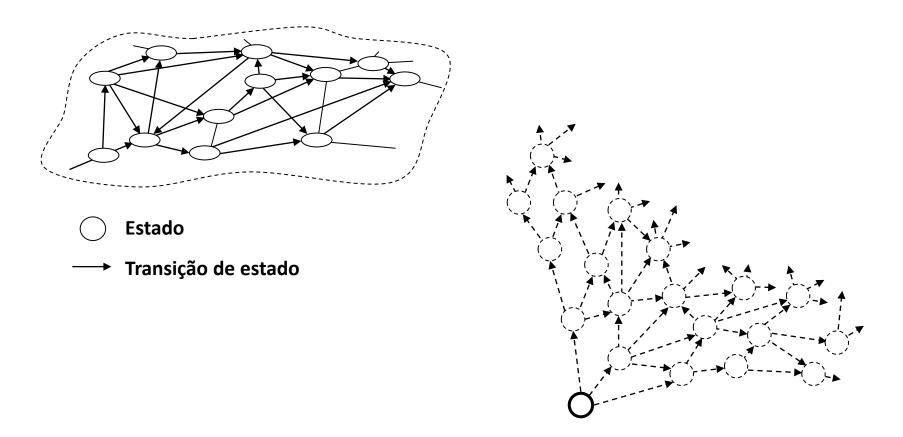
B

ESPAÇO DE CONFIGURAÇÕES

- Configuração (problema, sistema)
 - Simbólica
 - Numérica
- Transformação de estado
 - Definição funcional
 - Definição procedimental
 - Definição relacional (simbólica)
- Exemplo: Problema das rainhas

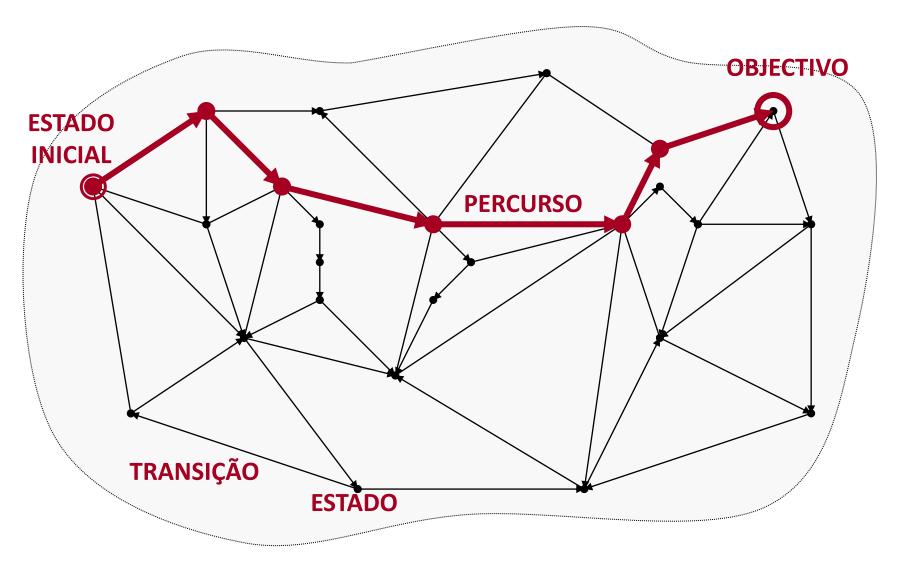


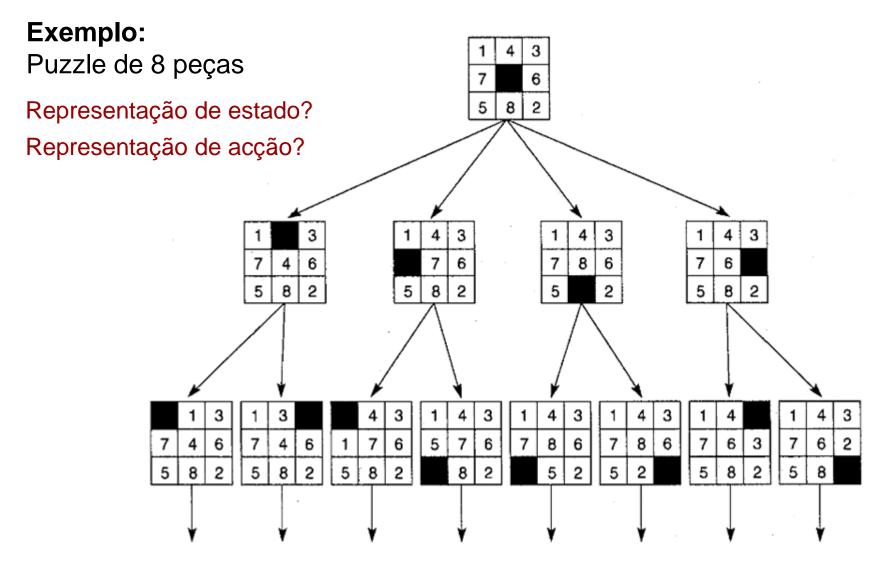
SIMULAÇÃO DE HIPÓTESES DE EVOLUÇÃO DE ESTADO



PROCURA EM ESPAÇOS DE ESTADOS

PROBLEMAS DE PLANEAMENTO





Método Gerar-e-Testar

- 1. Definir objectivo
- 2. Definir estado inicial
- 3. Repetir
- 4. Comparar estado com o objectivo
- 5. Se o objectivo tiver sido atingido então terminar
- 6. Aplicar uma transformação possível ao estado actual gerando um novo estado
- Viável para problemas simples
- Não viável no caso geral
 - Procura exaustiva
 - Problema da explosão combinatória

MÉTODOS DE PROCURA NÃO INFORMADA

Estratégias de exploração do espaço de estados (controlo da procura) não tiram partido de conhecimento do domínio do problema para ordenar a fronteira de exploração - procura não guiada (exaustiva)

PROCURA EM PROFUNDIDADE

- Critério de exploração: maior profundidade
- Variantes
 - PROCURA EM PROFUNDIDADE LIMITADA
 - PROCURA EM PROFUNDIDADE ITERATIVA

PROCURA EM LARGURA

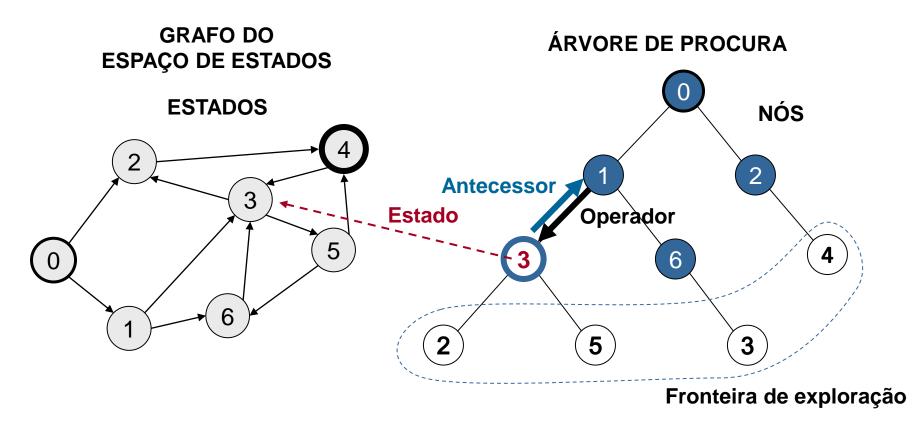
Critério de exploração: menor profundidade

PROCURA DE CUSTO UNIFORME

Critério de exploração: custo da solução

PROCESSO DE PROCURA

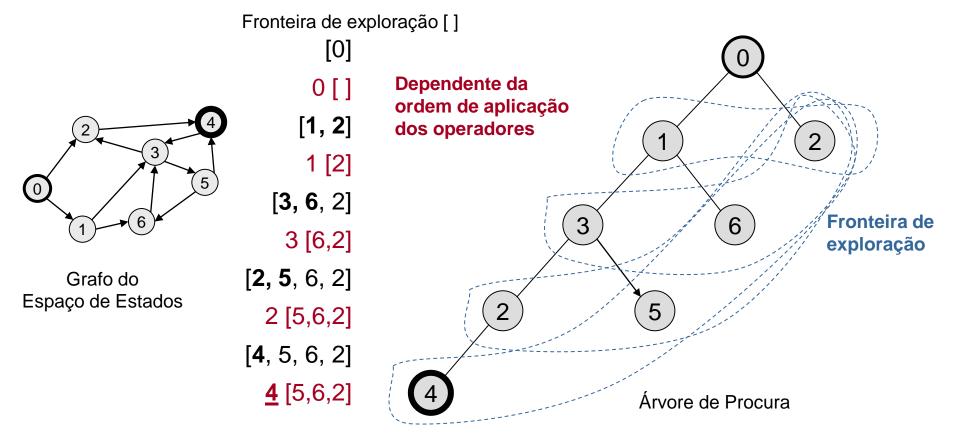
- Exploração sucessiva do espaço de estados
- Etapa de procura: Nó
- Árvore de procura
 - Raiz: Nó correspondente ao estado inicial
- Fronteira de exploração (estrutura de dados com relação de ordem)
 - Critério de ordenação determina estratégia de controlo da procura



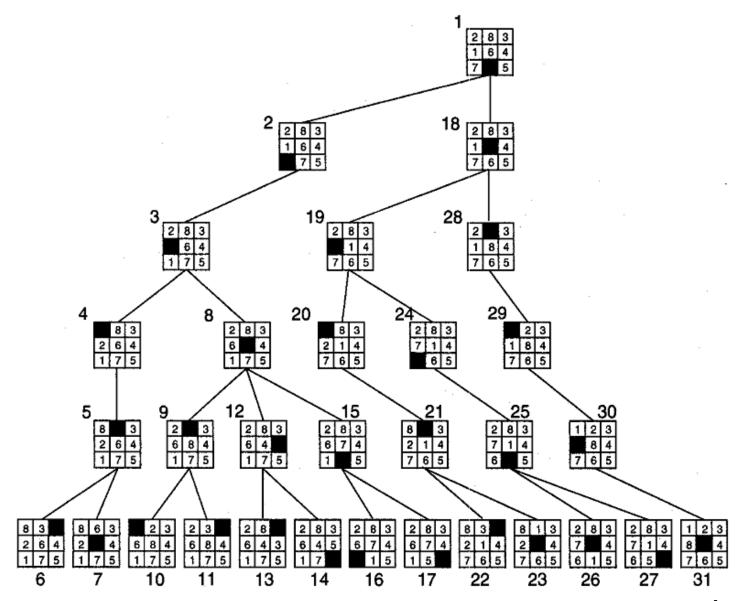
PROCURA EM PROFUNDIDADE

(Depth-First Search)

- Estratégia de controlo
 - Explorar primeiro os nós mais recentes



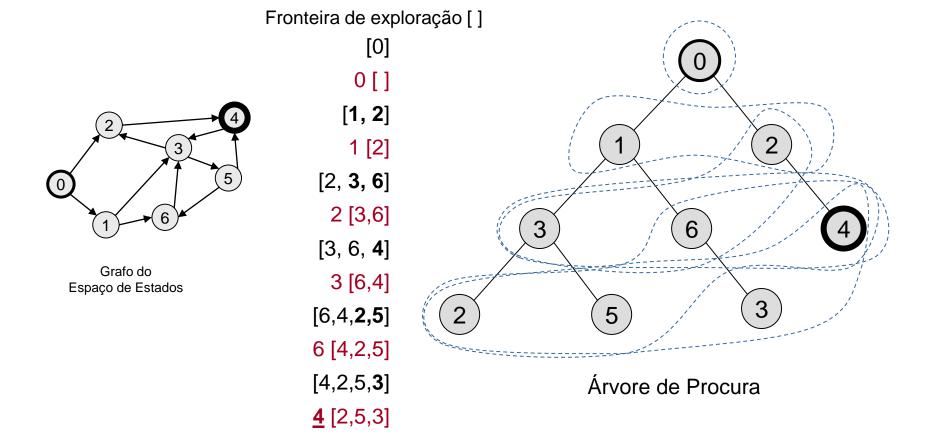
PROCURA EM PROFUNDIDADE



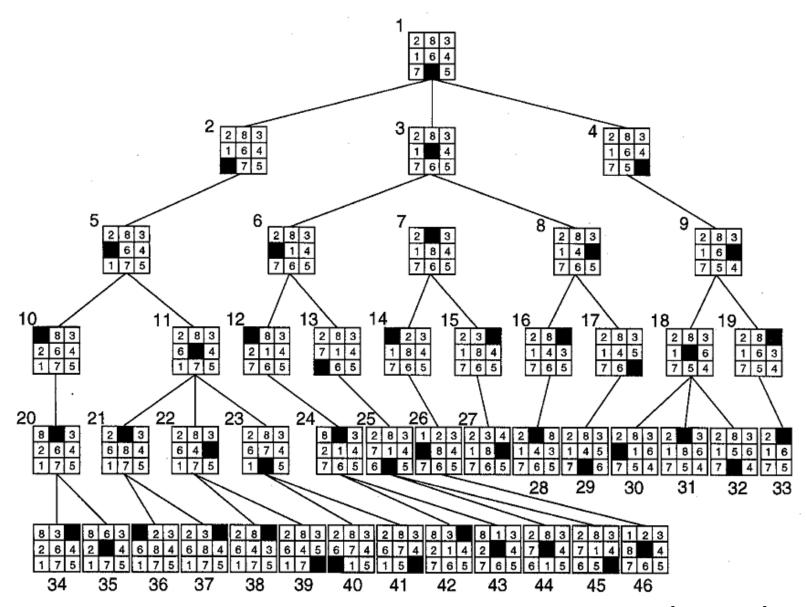
PROCURA EM LARGURA

(Breadth-First Search)

- Estratégia de controlo
 - Explorar primeiro os nós mais antigos

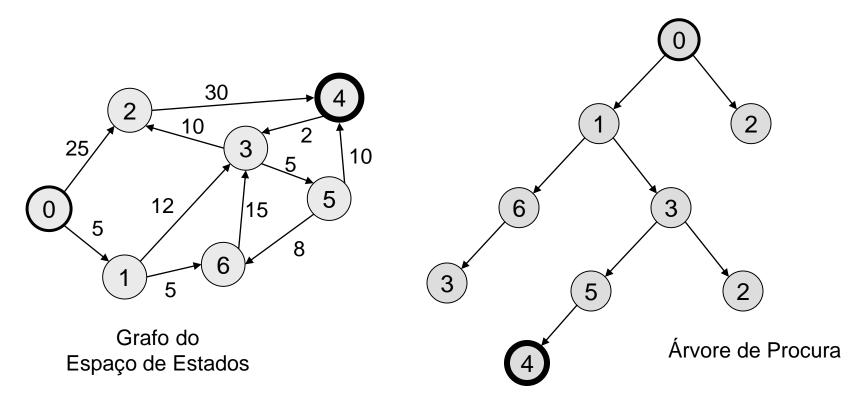


PROCURA EM LARGURA



PROCURA DE CUSTO UNIFORME

- Estratégia de controlo
 - Explorar primeiro caminhos com menor custo
 - Custo de transição $\geq \varepsilon$ > 0



ESTADOS REPETIDOS NA ÁRVORE DE PROCURA

- Grafo do espaço de estados apresenta ciclos
- Múltiplas transições para o mesmo estado
- Acções correspondentes às transições de estado são reversíveis

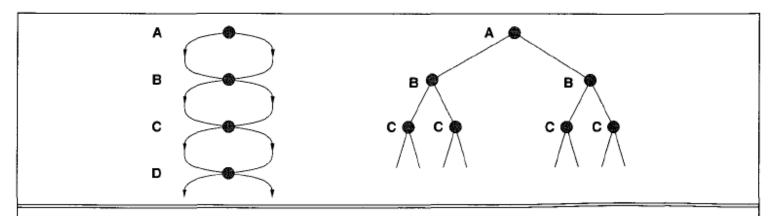


Figure 3.19 A state space that generates an exponentially larger search tree. The left-hand side shows the state space, in which there are two possible actions leading from A to B, two from B to C, and so on. The right-hand side shows the corresponding search tree.

[Russel & Norvig, 2003]

EXPANSÃO DE ESTADOS JÁ ANTERIORMENTE ANALISADOS

• Desperdício de recursos (tempo, memória)

MEMÓRIA DE NÓS PROCESSADOS

- Nós gerados mas não expandidos (fronteira de exploração fringe)
 - ABERTOS
- Nós expandidos
 - FECHADOS

function GRAPH-SEARCH(problem) returns a solution, or failure initialize the frontier using the initial state of problem initialize the explored set to be empty loop do

if the frontier is empty then return failure
choose a leaf node and remove it from the frontier
if the node contains a goal state then return the corresponding solution
add the node to the explored set
expand the chosen node, adding the resulting nodes to the frontier
only if not in the frontier or explored set

- Ao gerar novo nó sucessor noSuc é necessário considerar:
 - noSuc ∉ Abertos ∧ noSuc ∉ Fechados
 - Inserir noSuc em Abertos
 - noSuc ∈ Abertos
 - Se noSuc foi atingido através de um caminho mais curto (com menor custo)
 - Remover nó anterior de Abertos
 - inserir noSuc em Abertos
 - noSuc ∈ Fechados
 - Se noSuc foi atingido através de um caminho mais curto (com menor custo)
 - Remover nó anterior de Fechados
 - inserir noSuc em Abertos

MEMÓRIA DE NÓS PROCESSADOS

- Nós gerados mas não expandidos (fronteira de exploração)
 - ABERTOS
- Nós expandidos
 - FECHADOS

EXPLORADOS

ESTADO

- Define situação

TRANSIÇÃO

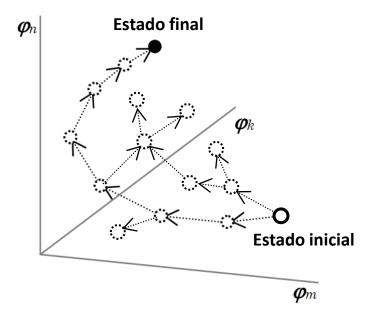
- Define transformação de estado
- Operador
 - Representação de acção

PROBLEMA

- Estado inicial
- Estado final ou função objectivo
- Operadores
- Função de avaliação (custo)

SOLUÇÃO

Percurso no espaço de estados



RACIOCÍNO ATRAVÉS DE PROCURA COMPLEXIDADE COMPUTACIONAL

FACTOR DE RAMIFICAÇÃO

b – branching factor

 Número máximo de sucessores para um qualquer estado

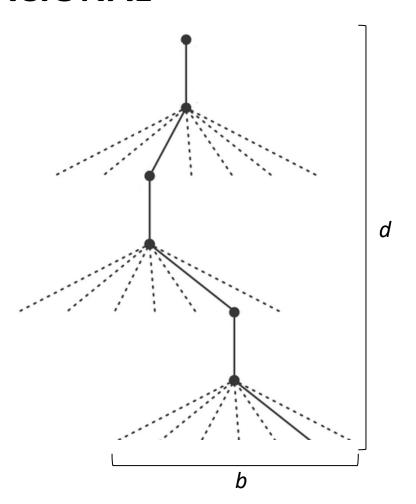
PROFUNDIDADE DA PROCURA

d – depth

 Dimensão do percurso entre o estado inicial e o estado objectivo

Evolução exponencial do número de alternativas

$$N = b^d$$



Aspectos a considerar num método de procura

Completo

 O método de procura garante que, caso exista solução, esta será encontrada

Óptimo

 O método de procura garante que, existindo várias soluções, a solução encontrada é a melhor

Complexidade

- **TEMPO** (complexidade temporal)
 - Tempo necessário para encontrar uma solução
- **ESPAÇO** (complexidade espacial)
 - Memória necessária para encontrar uma solução

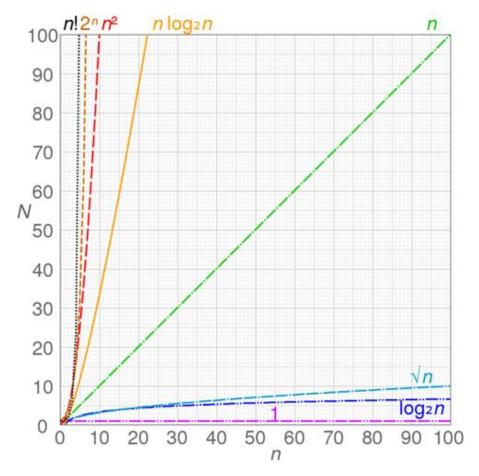
COMPLEXIDADE COMPUTACIONAL

Notação f = O(g)

f(x) é de ordem O(g(x)) se existirem duas constantes positivas x_0 e c tal que: $(x > x_0) : f(x) \le cg(x)$

Exemplo:

Funções de referência de complexidade computacional



COMPLEXIDADE COMPUTACIONAL

Método de Procura	Tempo	Espaço	Óptimo	Completo
Profundidade	$O(b^m)$	O(bm)	Não	Não
Largura	$O(b^d)$	$O(b^d)$	Sim	Sim
Custo Uniforme	$O(b^{[C^*/\varepsilon]})$	$O(b^{[C^*/\varepsilon]})$	Sim	Sim
Profundidade Limitada	O(b')	O(bl)	Não	Não
Profundidade Iterativa	$O(b^d)$	O(bd)	Sim	Sim

b – factor de ramificação

C* − Custo da solução óptima

d – dimensão da solução

 ε – Custo mínimo de uma transição de estado (ε > 0)

m − profundidade da árvore de procura

I – limite de profundidade

Notação O

g(n) é de ordem O(f(n)) se existirem duas constantes positivas $k \in N$ tal que:

 $\forall (n > N) : g(n) \leq kf(n)$

BIBLIOGRAFIA

[Russel & Norvig, 2010]

S. Russell, P. Norvig, Artificial Intelligence: A Modern Approach, 3rd Edition, Prentice Hall, 2010

[Nilsson, 1998]

N. Nilsson, Artificial Intelligence: A New Synthesis, Morgan Kaufmann 1998

[Luger, 2009]

G. Luger, Artificial Intelligence: Structures and Strategies for Complex Problem Solving, Addison-Wesley, 2009

[Jaeger & Hamprecht, 2010]

M. Jaeger, F. Hamprecht, *Automatic Process Control for Laser Welding*, Heidelberg Collaboratory for Image Processing (HCI), 2000

[Pearl, 1984]

J. Pearl, Heuristics: Intelligent Search Strategies for Computer Problem Solving, Addison-Wesley, 1984

[Montemerlo, 2008]

M. Montemerlo et al., Junior: The Stanford Entry in the Urban Challenge, Stanford Artificial Intelligence Lab, 2008