Técnicas de Concepção de Algoritmos (1ª parte): algoritmos de retrocesso

Desenho de Algoritmos DA, L.EIC

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

Para pensar...

 "Theory is when you know something, but it doesn't work.

Practice is when something works, but you don't know why.

Programmers combine theory and practice: Nothing works and they don't know why."

(unknown)

3

Algoritmos de retrocesso (backtracking)

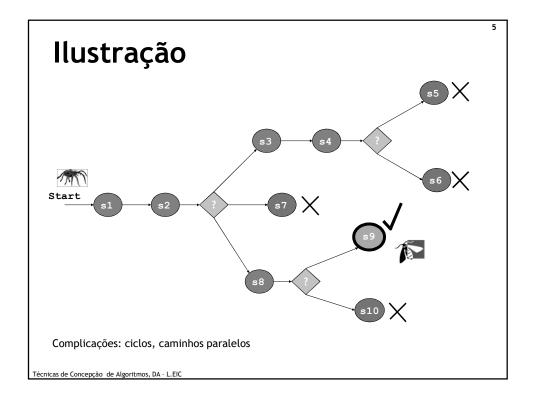
Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

Algoritmos de retrocesso

- ◆ Algoritmos de tentativa e erro
- Contexto geral de aplicação:
 - > Explorar um espaço de estados à procura dum estado-objetivo
 - > Estado = estado de jogo, subproblema, solução parcial, etc.
 - > Sem algoritmos eficientes que levem directamente ao objetivo

Estratégia:

- > Ao chegar a um *ponto de escolha* (com vários estados seguintes), escolher uma das opções e prosseguir a exploração
- Chegando a um "beco sem saída", retroceder até ao ponto de escolha mais próximo com alternativas por explorar, e tentar outra alternativa



Exemplos de aplicação

- Problema do troco com limitações de stock
- ◆ Sudoku
- ♦ 8 rainhas
- Labirintos

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

,

Geração do espaço de estados

- ◆ Dado um problema com um conjunto de restrições e/ou uma função objetivo (maximizar ou minimizar).
- Procura-se uma solução que satisfaz as restrições e/ou optimize a função objetivo.
- Caso a solução possa ser construída passo a passo ...
- Pode-se representar (pelo menos conceptualmente) o espaço de solução para o problema através de uma árvore de espaço de estados
 - > A raiz da árvore representa o início (0 escolhas)
 - > Nós ao nível 1 representam a primeira escolha
 - > Nós ao nível 2 representam a segunda escolha, etc...
 - > Caminhos da raiz até às folhas representam soluções candidatas

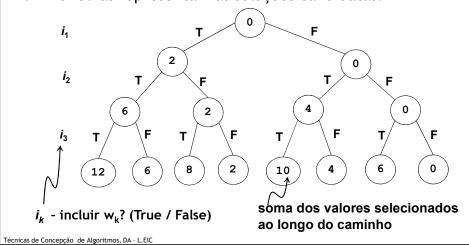
Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIG

Exemplo: soma de subconjuntos

- ♦ Problema: dado um conjunto (ou multiconjunto) $W=\{w_1, ..., w_n\}$ de inteiros positivos e uma soma S a perfazer, encontrar um subconjunto R de W com soma S
- ◆ Exemplo: W = {2, 4, 6} e S = 6
- ♦ Solução: {2, 4} ou {6}

Árvore de espaço de estados binária

- Uma possibilidade é uma árvore binária em que, em cada nível k, se decide da inclusão ou não do valor w_k
- As folhas representam as soluções candidatas.



Algoritmo geral de pesquisa

- Algoritmo recursivo de visita em profundidade da árvore de espaço de estados
 - > avanço corresponde a uma chamada recursiva
 - > retrocesso corresponde a retorno de chamada recursiva falhada

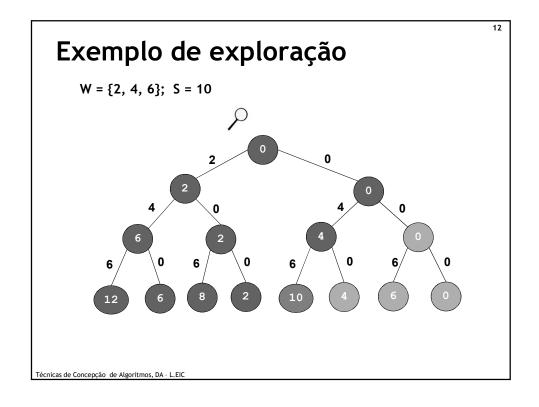
Explore state/node N:

- 1. if N is a goal state/node, return "success"
- 2. for each successor/child C of N,
 - 2.1. (optional) set new state
 - 2.2. explore state/node C
 - 2.3. if exploration was successful, return "success"
 - 2.4 (optional) restore previous state
- 3. return "failure"

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

0

```
Exemplo de implementação
    //Inputs: int W[], int n, int S
    //Oututs: bool sel[] - sel[i]=true means W[i] selected (initially false)
    //Call initially: sumOfSubsets(0, 0)
                                                   Sum of items already selected
    bool sumOfSubsets(int i, int sumSel) {
                                                    Index of next item to explore
       // if solution found, print and terminate
                                                    (=level in search tree).
       if (sumSel == S) {printSolution(); return true;}
       // if there is no child to explore, just backtrack
       if (i == n) return false;
       // explore item W[i] (try using and not using) (choice point)
       sel[i] = true;
       if (sumOfSubsets(i+1, sumSel + W[i])) return true;
       sel[i] = false;
       if (sumOfSubsets(i+1, sumSel)) return true;
       // no solution found
       return false;
Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC
```



Eficiência temporal

- Tempo de execução no pior caso (pesquisa exaustiva do espaço de estados) é determinado pela dimensão do espaço de estados, que muitas vezes é exponencial
- Exemplo no problema da soma de subconjuntos:
 - > As folhas da árvore binária representam os possíveis subconjuntos de W, em número $\# \mathcal{P}(W) = 2^{\#W} = 2^n$
 - > O n° de nós da árvore é sensivelmente o dobro $(2^{n+1}-1)$
 - > Se a soma S a perfazer for próxima de sum(W), mas não for realizável, resulta uma pesquisa exaustiva ou quase!
 - \rightarrow No pior caso, tempo portanto $T(n) = O(2^n)$
- ◆ Como se pode melhorar?

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

14

Poda da pesquisa (pruning)

- ◆ Interromper (podar) a pesquisa e retroceder em nós que garantidamente não levam a uma solução viável (chamados nós não promissores)
- No problema da soma de subconjuntos, pode-se podar a pesquisa quando:
 - ♦ a soma já selecionada é superior à soma a perfazer
 - a soma ainda selecionável é inferior à soma a perfazer
- A uma árvore de espaço de estados que contém apenas nós expandidos chama-se árvore de espaço de estados podada

Algoritmo geral

exploreNode(v):

if aSolutionAt(v) then

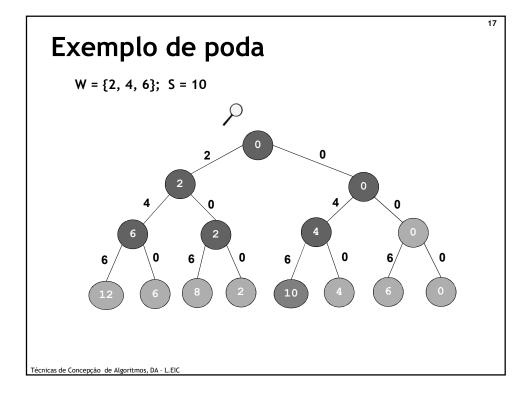
write the solution and terminate
else if promising(v) then

for each u ∈ child(v) do

exploreNode(u)

- aSolutionAt(v) verifica se a solução parcial representada pelo nó v resolve o problema em questão
- promising(v) verifica se a solução parcial representada pelo nó v poderá levar à solução desejada

```
Exemplo de implementação
     // Call initially: sumOfSubsets(0, 0, sum(w,n))
    bool sumOfSubsets(int i, int sumSel, int sumLeft) {
       // if solution found, print and terminate Soma dos itens remanescentes
       if (sumSel == S) {printSolution(); return true;}
        // if there is no child to explore, just backtrack
       if (i == n) return false;
                                                     Assumindo itens por
       // if not a promising state, prune the search
       if (sumSel + sumLeft < S || sumSel + w[i] > S) return false;
       // explore item W[i] (try using and not using) (choice point)
       sel[i] = true;
       if (sumOfSubsets(i+1, sumSel+W[i], sumLeft-W[i])) return true;
       sel[i] = false;
        if (sumOfSubsets(i+1, sumSel, sumLeft-W[i])) return true;
        // no solution found
        return false;
écnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC
```

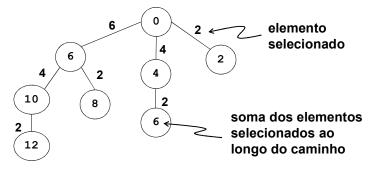


Variantes do problema

- ◆ Encontrar uma solução (caso considerado até aqui)
 - > A pesquisa pára assim que se encontra a primeira solução
- Encontrar todas as soluções
 - Quando se encontra uma solução, processa-se essa solução (imprimir, guardar, etc.), mas não se pára a exploração
- Encontrar a melhor solução
 - Exemplo: encontrar um subconjunto de W de cardinal mínimo e soma S (como no problema do troco)
 - Variante de encontrar todas as soluções, em que se vai guardando a melhor solução encontrada até ao momento
 - Pode-se podar a pesquisa quando um nó não leva a uma solução melhor que a(s) encontrada(s) até ao momento

Outras árvores de espaço de estados

- Outra possibilidade no problema da soma de subjconjuntos: árvore n-ária em que, em cada nível, se escolhe o próximo valor a incluir.
- Para evitar repetir soluções, valores são escolhidas por ordem crescente ou decrescente.
- ◆ Cada nó representa uma solução candidata (total 2ⁿ).



écnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

Outras otimizações

- Combinar com algoritmo ganancioso para procurar chegar mais rapidamente à solução (ou a uma boa solução quando se procura o ótimo)
 - Por exemplo, no problema do troco ou da soma de subconjuntos, começar a pesquisa pelos valores mais elevados
- Combinar com técnicas de memorização para evitar explorar repetidamente o mesmo nó, na presença de caminhos paralelos ou ciclos
 - Por exemplo, ao pesquisar num espaço de estados em forma de grafo, marcar os nós já visitados
- Em combinação com técnica de poda da pesquisa, podem melhorar o desempenho mas podem continuar a existir casos patológicos com tempo exponencial

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIC

20

Referências

- Mark Allen Weiss. Data Structures & Algorithm Analysis in Java. Addison-Wesley, 1999
- ◆ Steven S. Skiena. The Algorithm Design Manual. Springer 1998
- Robert Sedgewick. Algorithms in C++. Addison-Wesley, 1992

Técnicas de Concepção de Algoritmos, DA - L.EIG

1