Backtracking

Wladimir Araújo Tavares 1

¹Universidade Federal do Ceará - Campus de Quixadá

18 de abril de 2017

- Backtracking
- Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queer
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

O que é Backtracking?

- Backtracking é um algoritmo genérico para encontrar todas (ou algumas) soluções para algum problema computacional.
- O algoritmo constrói incrementalmente possíveis candidatos para a solução e abandona candidatos que não podem gerar soluções para o problema.
- É um refinamento do método de enumeração bruta.
- É uma importante ferramenta para resolver problemas de satisfação de restrições.

Algoritmo Genérico

Algorithm 1 Algoritmo Genérico de Backtracking

```
1: function solve(c)
       if completo(c) then
2:
           if aceita(c) then
 3:
              imprima(c)
4:
5:
               return true
 6:
           else
 7:
               return false
       for cada filho c' de c do
 8:
           if solve(c') then
9:
10:
               return true
```

- Backtracking
- 2 Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queen
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

Problema 1: Soma de subconjuntos

P1 Enoque e Leonardo encontraram um tesouro secreto no campus de Quixadá. O tesouro é composto por n itens de valores diferentes v_1, v_2, \ldots, v_n . Eles querem saber se é possível particionar os itens do tesouro em dois subconjuntos de tal maneira que ambos recebam o mesmo valor.

Problema 1: Soma de subconjuntos

```
#include <stdio.h>
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
int solve(vector <int> & objetos, int meta, int i, int soma);
int main(){
    int n, meta;
    vector <int> objetos;
    cin >> n;
    objetos . resize(n);
    meta = 0:
    for (int i = 0; i < n; i++){
         cin >> objetos[i];
         meta += objetos[i]:
    if (\text{meta}\%2!= 0) cout << "N" << end |;
    else {
         meta = meta/2;
         cout \ll (solve(objetos, meta, 0, 0) ? "S" : "N") \ll endl;
```

Problema 1: Soma de subconjuntos

```
int solve(vector <int> & objetos, int meta, int i, int soma){
    if( i == (int) objetos.size() ){
        if( soma == meta ) return 1;
        else return 0;
    }
    if( solve(objetos, meta, i+1, soma) )
        return true;
    if( solve(objetos, meta, i+1, soma + objetos[i]) )
        return true;
    return false;
}
```

- Backtracking
- Problema 1: Soma de subconjuntos
- 3 Problema 2: N-Queen
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

P2 Determine quantas maneiras podemos colocar 8 rainhas em tabuleiro de xadrez de maneira que nenhuma rainha ataque as outras rainhas do tabuleiro.

Variáveis booleanas:

- diagonais principais: d1[-(N-1)...N-1]
- diagonais secundarias: $d2[0...2 \times (n-1)]$
- linha: *linha*[0 . . . *n*]

Algorithm 2 N-Queen

```
1: function queen(j)
        if Se solução completa válida then
2:
            registre solução
 3:
        for cada i tal que linha[i] == true do
4.
            if d1[i-j] == true E d2[i+2] == true then
 5:
                 d1[i-i] \leftarrow false
6:
                 d2[i+i] \leftarrow false
7:
                 linha[i] \leftarrow false
 8:
                queen(i+1)
 9:
                 d1[i-i] \leftarrow true
10:
                 d2[i+i] \leftarrow true
11:
                 linha[i] \leftarrow true
12:
```

```
int contador;
vb linha, d1, d2;
vector \langle int \rangle x;
void queen(int j, int n);
int main(){
  int n:
  cin >> n;
  linha.assign(n, true);
  d1.assign(2*n-1, true);
  d2.assign(2*n-1, true);
  x.resize(n);
  contador = 0:
  clk = clock();
  queen (0, n);
```

```
void queen(int j, int n){
  if(j = n)
        contador++:
    }else{
        for (int i = 0; i < n; i++){
            if ( linha[i] \&\& d1[i-j+n-1] \&\& d2[i+j]) {
                 linha[i] = false;
                d1[i-j+n-1] = false;
                d2[i+j] = false;
                x[i] = i:
                queen (j+1, n);
                 linha[i] = true;
                d1[i-j+n-1] = true;
                d2[i+i] = true:
```

```
..Q.
Q...
[2 , 0 , 3 , 1]
.Q..
..Q.
[1 , 3 , 0 , 2]
```

Linhas A	tivas					Tabi	uleii	ro		Linhas	Ativ	vas .	Atua	aliza	do
	0	1	2	3	4	Q					0	1	2	3	4
prox	(1)	2	3	4	0		•	•	•	prox	2	2	3	4	0
pred	4	0	1	2	3					pred	4	0	0	2	3

Linhas /	Ativas					Tabı	uleii	ro		Linhas	Ativ	/as /	Atua	aliza	do
	0	1	2	3	4	Q					0	1	2	3	4
prox	(1)	2	3	4	0		•	•	•	prox	2	2	3	4	0
pred	4	0	1	2	3					pred	4	0	0	2	3
	0	1	2	3	4										
prox	(2)	2	3	4	0										
pred	4	0	0	2	3										

Linhas	Ativas	5				Tabı	ıleir	o		Linhas	Ativ	vas i	4tua	aliza	do
	0	1	2	3	4	Q			•		0	1	2	3	4
prox	(1)	2	3	4	0		•	-	•	prox	2	2	3	4	0
pred	4	0	1	2	3		•			pred	4	0	0	2	3
	0	1	2	3	4										
prox	(2)	2	3	4	0										
pred	4	0	0	2	3										
	0	1	2	3	4	Q					0	1	2	3	4
prox	2	2 ((3)	4	0			•	•	prox	2	2	4	4	0
pred	4	0	<u>0</u>	2	3		Ų	•	•	pred	4	0	0	2	2
						•	•	•	•						

Linhas /	Ativa	as					Tabı	uleir	О		Linhas	Ati	vas i	Atua	aliza	do
	0		1	2	3	4	Q					0	1	2	3	4
prox	(1)	2	3	4	0		٠	٠	•	prox	2	2	3	4	0
pred	4		0	1	2	3				:	pred	4	0	0	2	3
	0		1	2	3	4										
prox	(2))	2	3	4	0										
pred	4		0	0	2	3										
	0	1		2	3	4	Q					0	1	2	3	4
prox	2	2	(3)	4	0	-			•	prox	2	2	4	4	0
pred	4	0		0	2	3		Q	•	•	pred	4	0	0	2	2
								•	•	•						
	0	1	2	2	3	4	Q	٠	•	•		0	1	2	3	4
prox	2	2	3	(4)	0		٠	٠	•	prox	2	2	3	0	0
pred	4	0	0)	2	3			•	•	pred	3	0	0	2	3
								Q								

Linhas /	4tiv	as				Tabı	uleiro)		Linhas	Ativ	/as /	4tua	aliza	do
	0	1	2	3	4	Q		•			0	1	2	3	4
prox	2	2	3	(4)	0		•	•	•	prox	2	2	3	0	0
pred	4	0	0	2	3	•	()		•	pred	3	0	0	2	3
						•	٧	•	•						

Linhas Ativas	Tabuleiro	Linhas Ativas Atualizado
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox 2 2 3 (4) 0		prox 2 2 3 0 0
pred 4 0 0 $\overset{\frown}{2}$ 3		pred 3 0 0 2 3
	. &	
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox (2) 2 3 0 0	🔾 .	prox 3 2 3 0 0
pred 3 0 0 2 3	. O	pred 3 0 0 0 3
	•	I

Linhas Ativas	Tabuleiro	Linhas Ativas Atualizado
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox 2 2 3 (4) 0		prox 2 2 3 0 0
pred 4 0 0 2 3	. Q	pred 3 0 0 2 3
	` `	
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox (2) 2 3 0 0	Q .	prox 3 2 3 0 0
pred 3 0 0 2 3	. Q	pred 3 0 0 0 3
0 1 2 3 4	O	0 1 2 3 4
prox 1 (2) 3 4 0	Q	prox 1 3 3 4 0
pred 4 0 1 2 3		pred 4 0 1 1 3

Linhas Ativas	Tabuleiro	Linhas Ativas Atualizado
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox 2 2 3 (4) 0		prox 2 2 3 0 0
pred 4 0 0 2 3	. Q	pred 3 0 0 2 3
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox (2) 2 3 0 0	Q .	prox 3 2 3 0 0
pred 3 0 0 2 3	 . Q	pred 3 0 0 0 3
	,	
0 1 2 3 4	Q	0 1 2 3 4
prox 1 (2) 3 4 0	Q	prox 1 3 3 4 0
pred 4 0 1 2 3		pred 4 0 1 1 3
0 1 2 3 4		0 1 2 3 4
	Q	
pred 4 0 1 1 3	. Q	pred 3 0 1 1 3

```
int main(){
  scanf("%d", &n);
  prox.resize(n+1);
  pred . resize (n+1);
  for (int k = 0; k < n; k++){
    prox[k]=k+1;
    pred[k+1]=k;
  prox[n] = 0;
  pred[0] = n;
  up.assign(2*n-1, true);
  down.assign(2*n-1, true);
  x.resize(n);
  contador = 0:
 m = 0;
  searchrow();
  printf("contador_%d\n", contador );
```

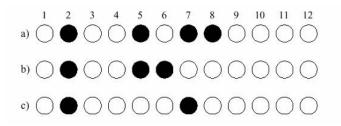
```
void searchrow(){
  int h = prox[0];
  do{
    if( up[m - (h-1) + n - 1] \&\& down[m + (h-1)]){
      x[m] = h:
      prox[pred[h]] = prox[h];
      pred[prox[h]] = pred[h];
      up[m-(h-1)+n-1] = false;
      down[m+(h-1)] = false:
      \mathsf{m} = \mathsf{m} + 1;
      if ( m == n ) contador++;
      else searchrow();
      m = m - 1:
      up[m-(h-1)+n-1] = true;
      down[m+(h-1)] = true:
      pred[prox[h]] = h;
      prox[pred[h]]=h;
    h = prox[h]:
  \} while (h > 0);
```

- Backtracking
- Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queen
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- 4 Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

Problema 3 - Resta um

P3 Resta um é jogo interessante. Neste jogo, você tem um tabuleiro com dozes buracos em uma linha. No começo de cada jogo, alguns buracos estão ocupados por pedrinhas. Um movimento é possível se há uma linha reta de três buracos adjacentes, chamados A, B e C, onde A e B estão com uma pedrinha e C está vazio. O movimento consiste em mover a pedrinha de A para C e retirar a pedrinha que está em B. Sua missão é encontrar uma sequência de movimentos tal que reste o menor número de pedrinhas no tabuleiro.

Problema 3 - Resta um



FiguraEm a), dois movimentos são possíveis $8 \to 6$ e $7 \to 9$. Em b), o resultado do movimento de $8 \to 6$ sobre tabuleiro em a) pode ser visto. Em c), o resultado do movimento $5 \to 7$ sobre o tabuleiro b) é mostrado.

Problema 3 - Resta um

Entrada	Saída
5	
0	1
-00-00	2
-0000	3
00000000000	12
000000000-0	1

Problema 3: RestaUm

```
int cnt;
void restaUm(char * aux){
  int n = strlen(aux);
  int contador = 0:
  for ( int i = 0; i < n; i++){
       if (aux[i] = 'o'){
            contador++;
  if(contador < cnt) cnt = contador;</pre>
  for(int i = 0; i < n; i++){
     if (aux[i] = 'o'){
        if( i+2 < n && aux[i+1] == 'o' && aux[i+2]=='-'){
          aux[i] = '-'; aux[i+1] = '-'; aux[i+2] = 'o';
          restaUm (aux);
          aux[i] = 'o'; aux[i+1] = 'o'; aux[i+2] = '-';
       if(i-2) = 0 \& aux[i-1] = 'o' \& aux[i-2] = '-')
          aux[i] = '-'; aux[i-1] = '-'; aux[i-2] = 'o';
          restaUm(aux);
          \operatorname{\mathsf{aux}}[\mathsf{i}] = \mathsf{o'}; \operatorname{\mathsf{aux}}[\mathsf{i}-1] = \mathsf{o'}; \operatorname{\mathsf{aux}}[\mathsf{i}-2] = \mathsf{o'};
```

- Backtracking
- Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queer
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

Problema 4: Passeio do Cavalo

P4 Faça um cavalo percorrer todas as casas de um tabuleiro de xadrez de forma a não repetir nenhuma posição pela qual já passou começando da posição (0,0).

Problema 4: Passeio do cavalo

Algorithm 3 Passeio do cavalo

```
1: function cavalo
2:
       if tabuleiro está completo then
          imprima tabuleiro
3:
4:
          return sucesso
5:
       while existe movimento não realizado do
          selecione um movimento
6:
          if movimento aceitável then
7:
              registre movimento
8.
              chamada recursiva cavalo
9.
10:
              if chamada não sucedida then
                 desfaz movimento
11:
12:
              else
13:
                 return sucesso
       return fracasso
14:
```

Problema 4: Passeio do Cavalo

```
int t[8][8];
int dx[8] = \{2, 1, -1, -2, -2, -1, 1, 2\};
int dy[8] = \{1, 2, 2, 1, -1, -2, -2, -1\};
int cavalo(int i, int x, int y){
int u.v.k.g:
 if(i==65){ imprime(); return 1;}
for (k=0; k<8; k++)
 u = x + dx[k]; \quad v = y + dy[k];
  if (u)=0 \&\& u<=7) \&\& (v>=0 \&\& v<=7) //testa limites
   if(t[u][v]==0){ //posicao livre
    t[u][v]=i; //registre o movimento
   q = cavalo(i+1,u,v);
    if (q==0) t [u][v]=0; //se não alcançou todos, desfaça
    else return 1; // se alcançou todos, retorne 1
return 0:
int main(){
memset(t,0,sizeof(t));
t[0][0]=1;
cavalo (2,0,0);
```

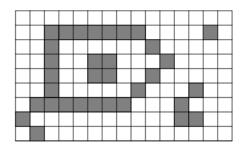
Problema 4 : Passeio do Cavalo

```
60
                          64
                   63
       32
           61
               10
                      30
59
       37
               33
                   28
           40
                       19
   49
           27
               62
                          29
43
   58
       3
           50
               41
                          20
       46
           55
               26
       53
               23
                       25
57
   44
           4
                   14
       56
           45
                    5
               54
                      22
```

- Backtracking
- 2 Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queer
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- 4) Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- 7 Problema 6: Maior clique

Problema 5: Flood Fill

P5 Você deve analisar uma imagem de uma zona rural, gerada por satélite, para determina quantas construções existem na área da imagem. Uma célula escura adjacentes pertecem à uma mesma construção. Células adjacentes são vizinhas imediatas nas direções horizontal, vertical ou diagonal.



Figuralmagem com 4 construções.

Problema 5: Flood Fill

```
Entrada
9 15
000000000000000
007677888000080
008000000900000
006003300080000
00500330080000
00400009000600
334556780005000
3000000000004400
02000000000000000
```

Saída 4

Problema 5: Flood Fill

Algorithm 4 FloodFill

```
1: function construções
        cont \leftarrow 0
 2:
3:
        for cada construção na posição (i,i) do
            apaga(i,j)
4.
            cont \leftarrow cont + 1
 5:
        return cont
6: function apaga(int i, int j)
        imagem[i][j] \leftarrow 0
7:
        for cada (u, v) \leftarrow adjacente(i, j) do
 8.
            if (u, v) está no tabuleiro then
9:
                if imagem[u][v] \neq 0 then
10:
                    apaga(u,v)
11:
```

- Backtracking
- Problema 1: Soma de subconjuntos
- Problema 2: N-Queer
 - Solução baseada em vetores
 - Solução usando Dancing Links
- Problema 3 Resta um
- 5 Problema 4: Passeio do Cavalo
- 6 Problema 5: Flood Fill
- Problema 6: Maior clique

Problema 6: Maior clique

P6 Encontre a maior clique em um grafo.

Problema 6: Maior Clique

```
Entrada 5 6 0 1 0 3 1 2 2 3 2 4 3 4 Saída 3
```

Problema 6: Maior Clique

Algorithm 5 Maior Clique

```
1: function CLIQUE(C, P)

2: if |C| > |best| then

3: best \leftarrow C

4: if |C| + |P| > |best| then

5: Escolha v \in P

6: CLIQUE(C \cup \{v\}, P \cap N(v))

7: CLIQUE(C, P \setminus \{v\})
```