

AULA 19

Problema das n rainhas

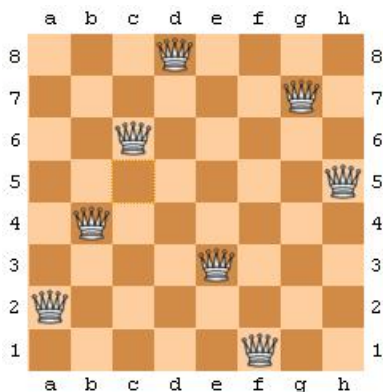
PF 12

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/enum.html>

http://en.wikipedia.org/wiki/Eight_queens_puzzle

Problema das n rainhas

Problema: Dado n determinar todas as maneiras de dispormos n rainhas em um tabuleiro "de xadrez" de dimensão $n \times n$ de maneira que duas a duas elas não se atacam.



Soluções

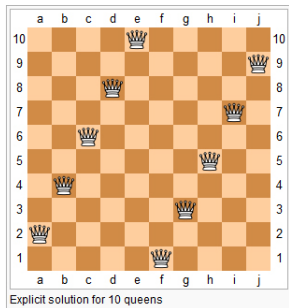
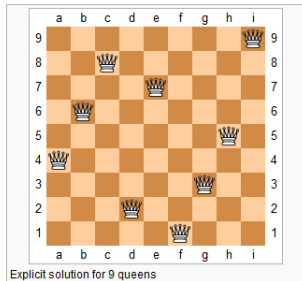
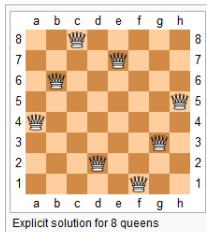


Imagem: <http://www.levelxgames.com/2012/05/n-queens/>

Problema das 8 rainhas

Existem $\binom{64}{8}$ maneiras diferentes de dispormos 8 peças em um tabuleiro de dimensão 8×8

$$\binom{64}{8} \approx 44 \text{ bilhões}$$

Suponha que conseguimos verificar se uma configuração é válida em 10^{-3} segundos.

Para verificarmos todas as 44 bilhões seria

44000000 seg \approx 733333 min \approx 12222 horas \approx 509 dias.

Problema das 8 rainhas

Como cada linha pode conter apenas uma rainha, podemos supor que a rainha i será colocada na coluna $s[i]$ da linha i .

Portanto as possíveis soluções para o problema são todas as sequências

$$s[1], s[2], \dots, s[8]$$

sobre $1, 2, \dots, 8$

Existem $8^8 = 16777216$ possibilidades. Para verificá-las gastaríamos

$$16777,216 \text{ seg} \approx 280 \text{ min} \approx 4,6 \text{ horas}$$

Problema das 8 rainhas

Existem outras restrições:

- (i) para cada $i, j, k \neq j, s[k] \neq s[j]$ (=duas rainhas não ocupam a mesma coluna); e
- (ii) duas rainhas não podem ocupar uma mesma diagonal.

Existem $8! = 40320$ configurações que satisfazem (i).

Essas configurações podem ser verificadas em

≈ 40 seg.

Função `nRainhas`

A função `nRainhas` a seguir imprime todas as configurações de `n` rainhas em uma tabuleiro $n \times n$ que **duas a duas** ela **não se atacam**.

A mantém no início da cada iteração a seguinte relação invariante

(i0) `s[1 .. i-2]` é uma **solução parcial do problema**

Cada iteração procura estender essa solução colocando uma rainha na linha `i`

Função nRainhas

A função utiliza as funções auxiliares

```
/* Imprime o tabuleiro com as rainhas em s[1..i] */  
void  
mostreTabuleiro(int n, int i, int *s);  
  
/* Supondo que s[1..i-1] e' solucao parcial,  
 * verifica se s[1..i] e' solucao parcial  
 */  
int solucaoParcial(int i, int *s);
```

Função nRainhas

```
void nRainhas (int n) {
    int testouTudo = FALSE;
    int i; /* linha atual */
    int j; /* coluna candidata */
    int nJogadas = 0; /* num. da jogada */
    int nSolucoes = 0; /* num. de sol. */
    int*s = mallocSafe((n+1)*sizeof(int));
    /* s[i] = coluna em que esta a rainha i
     * da linha i, para i= 1,...,n.
     * Posicao s[0] nao sera usada.
     */
}
```

Função nRainhas

```
/* linha inicial e coluna inicial */  
i = j = 1;  
/* Encontra todas as solucoes. */  
while (testouTudo == FALSE) {  
    /* s[1..i-2] e' solucao parcial */  
    /* (i,j) e' onde pretendemos colocar  
       uma rainha */  
  
    /* CASO 1: nLin == 0 */  
    if (i == 0) {  
        testouTudo = TRUE;  
    }  
}
```

Função nRainhas

```
/* CASO 2:  j == n+1 OU
   s[1..i-1]) nao e' solucao parcial */
else if (j == n+1 ||
         solucaoParcial(i-1,s)==FALSE){
    /* BACKTRACKING */
    /* voltamos para a linha anterior e
     * tentamos a proxima coluna
     */
    j = s[--i]+1; /* stackPop() */
}
```

Função nRainhas

```
/* Caso 3:  i == n+1 */
else if (i == n+1) {
    /* uma solucao foi encontrada */
    nSolucoes++;
    mostreTabuleiro(n, i-1, s);
    /* retira do tabuleiro a ultima
    * rainha colocada e volta
    */
    j = s[--i]+1; /* stackPop() */
}
```

Função nRainhas

```
/* CASO 4:  j <= n &&
           s[1..i-1] e solucao parcial */
else {
    /* AVANCA */
    s[i++] = j; /* stackPush() */
    j = 1;
    nJogadas++;
}
}
```

Função nRainhas

```
printf(stdout, "\n no. jogadas = %d"
        "\n no. solucoes = %d.\n\n",
        nJogadas, nSolucoes);
free(s);
}
```

Rainhas em uma mesma diagonal

Se duas rainhas estão nas posições (i, j) e (p, q) então elas estão em uma mesma diagonal se

$$i + j == p + q \text{ ou } i - j == p - q .$$

Isto implica que duas rainhas estão em uma mesma diagonal se e somente se

$$i - p == q - j \text{ ou } i - p == j - q .$$

ou seja

$$|i - p| == |q - j| .$$

solucaoParcial

A função `solucaoParcial` recebe um vetor $s[1 \dots i]$ e supondo que $s[1 \dots i-1]$ é uma *solução parcial* decide se $s[1 \dots i]$ é uma *solução parcial*.

Para isto a função apenas verifica se a rainha colocada na posição $(i, s[i])$ está sendo atacada por alguma das rainhas colocadas nas posições

$$(1, s[1]), (2, s[2]), \dots, (i-1, s[i-1]) .$$

solucaoParcial

```
int solucaoParcial(int i, int *s){
    int j = s[i];
    int k;
    for (k = 1; k < i; k++){
        int p = k;
        int q = s[k];
        if (q == j
            || p+q == i+j
            || p-q == i-j)
            return FALSE;
    }
    return TRUE;
}
```

Alguns números

nrainhas

n	jogadas	soluções	tempo
4	60	2	0.000s
8	15072	92	0.000s
10	348150	724	0.012s
12	10103868	14200	0.500s
14	377901398	365596	21.349s
15	2532748320	2279184	3m21s
16	?	14772512	18m48s

Backtracking

Backtracking (=tentativa e erro =busca exaustiva) é um método para encontrar uma ou todas as soluções de um problema.

A obtenção de uma solução pode ser vista como uma sequência de passos/decisões.

A cada momento temos uma solução parcial do problema. Assim, estamos em algum ponto de um caminho a procura de uma solução.

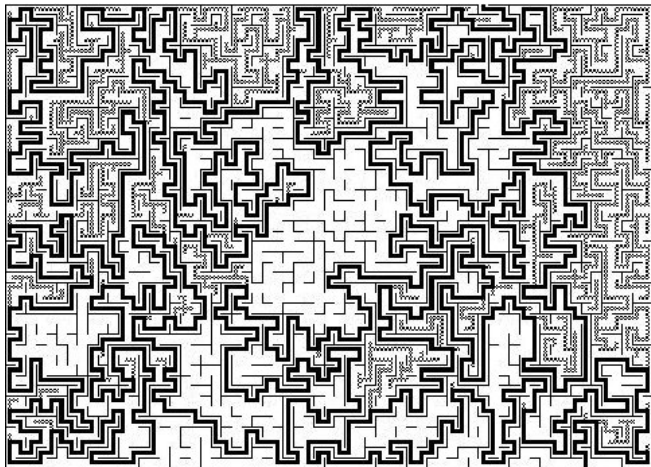
Backtracking

Cada iteração consiste em tentar estender essa **solução parcial**, ou seja, dar mais um passo que nos aproxime de uma **solução**.

Se não é possível estender a solução parcial, dar esse passo, **voltamos** no caminho e tomamos outra direção/decisão.

Backtracking

Para descrever *backtracking* frequentemente é usada a metáfora "procura pela saída de um labirinto".



Backtracking

A solução que vimos para o **Problema das n rainhas** é um exemplo clássico do emprego de *backtracking*.

No início de cada iteração da função **nRainhas** temos que **$s[1 \dots i-2]$** é uma **solução parcial**:

$(1, s[1]), \dots, (i-2, s[i-2])$ são posições de rainhas que **duas a duas** elas **não se atacam**.

Árvore de estados

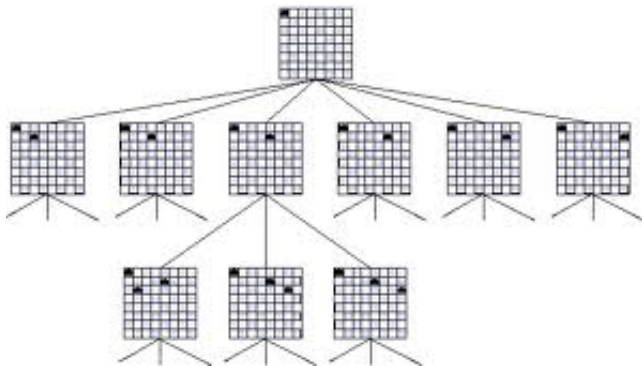


Imagem: <http://cs.smith.edu/~thiebaut/transputer/chapter9/chap9-4.html>

Árvore de estados

