Força Bruta, Recursão e Backtracking

Laboratório de Programação Competitiva I

Toki Yoshida Nick Barbosa Gomes Xelson Henrique Morelli

Paradigmas de Projeto de Algoritmos

 Determinados problemas requerem abordagens adequadas em suas resoluções;

 Dependendo da estratégia adotada, o desempenho do algoritmo pode ser ineficiente, resultando em TLE;

 Os paradigmas são como estratégias de como abordar e modelar uma solução de maneira eficiente quando aplicados corretamente.

Paradigmas de Projeto de Algoritmos

- Indução Matemática
- Força Bruta
- Recursividade
- Backtracking (Tentativa e Erro)
- Algoritmos Gananciosos
- Divisão e Conquista
- Programação Dinâmica
- Algoritmos Aproximados (Heurísticas)

Força Bruta

Algoritmos simples;

 Percorrem o espaço de busca do problema, procurando todas as possíveis soluções candidatas, verificando quais satisfazem a questão inicial;

Varredura "cega";

Força Bruta

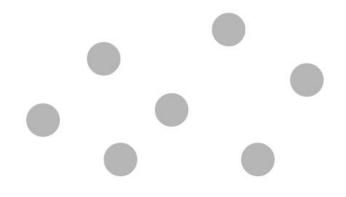
• Útil para pequenos problemas;

• Fácil implementação;

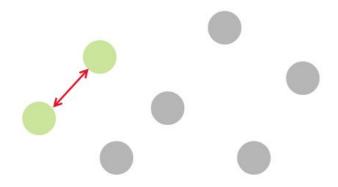
• Sempre que existir uma solução, o algoritmo irá encontrá-la.

• Exigem grande esforço computacional, seu custo tende a crescer exponencialmente.

 Problema: dados N pontos no plano, determinar a distância mínima entre qualquer par de pontos.

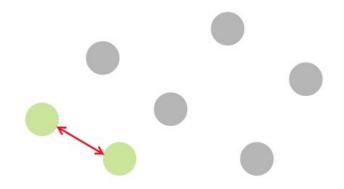


Distância =
$$\sqrt{(x_2 - x_1)^2 + (y_2 - y_1)^2}$$



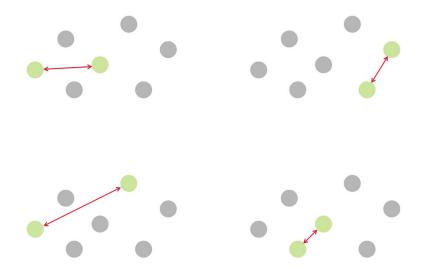
Distância mínima = ∞ Distância calculada = 7.65

Calculada < Mínima ? SIM! Mínima = Calculada



Distância mínima =7.65 Distância calculada = 8.94

Calculada < Mínima ? NÃO! Manter a mínima atual



Repetir o processo para todos os pares de pontos pertencentes ao conjunto.

```
double euclidean(double x1, double y1, double x2, double y2) {
    return (x1 - x2) * (x1 - x2) + (y1 - y2) * (y1 - y2);
int main() {
    int n;
    cin >> n;
    vector<double> x(n), y(n);
    for (int i = 0; i < n; i++)
        cin >> x[i] >> y[i];
    double mi = INF;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        for (int j = i + 1; j < n; j++) {
            double dist = sqrt(euclidean(x[i], y[i], x[j], y[j]));
            mi = min(mi, dist);
    cout << dist << "\n";</pre>
    return 0;
```

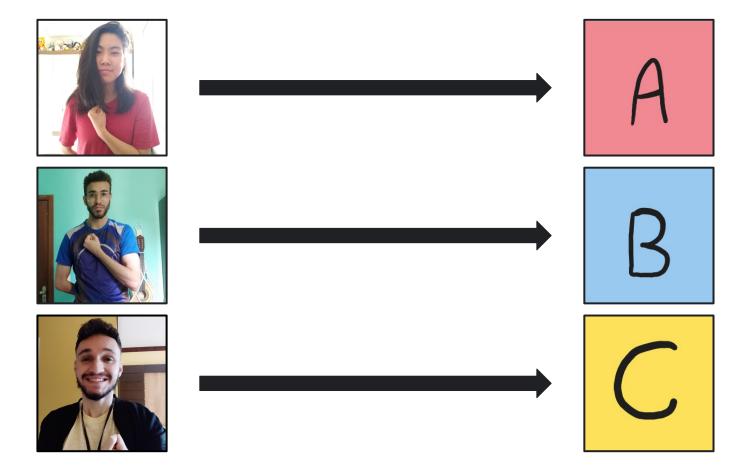
Complexidade: $O(N^2)$

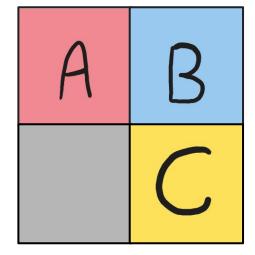


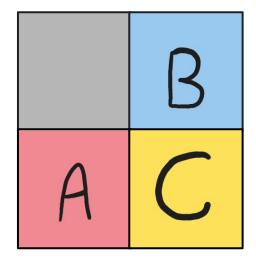
 Problema: dados 2 quebra-cabeças com disposições de peças distintas, determinar se é possível que ambos cheguem na mesma configuração.



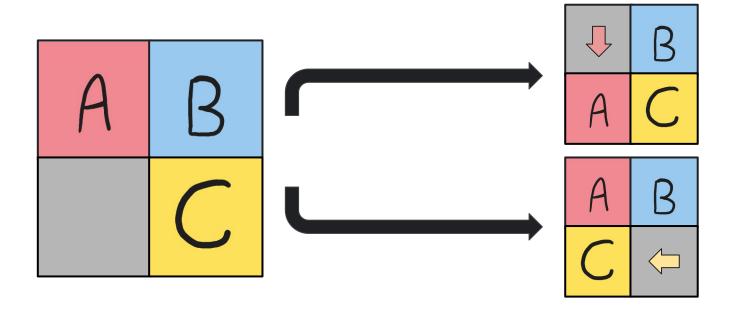




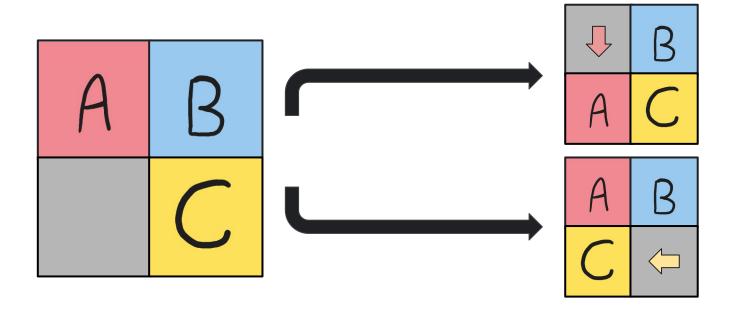




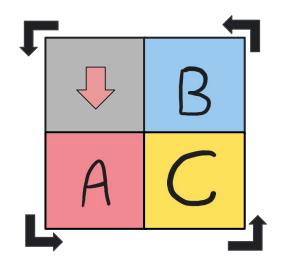
• Regra: só podemos trocar de posição as peças adjacentes à peça cinza.

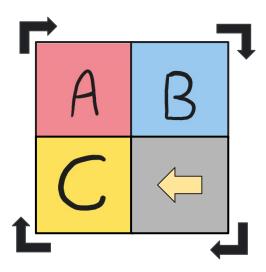


• Regra: só podemos trocar de posição as peças adjacentes à peça cinza.

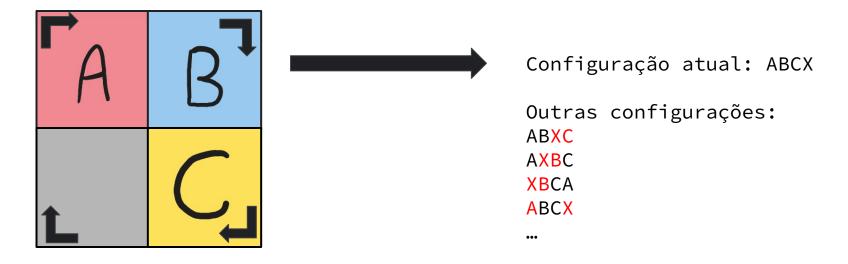


 Podemos perceber que o movimento das peças ocorre de forma circular, nos sentidos horário e anti-horário, retornando a composição inicial eventualmente.

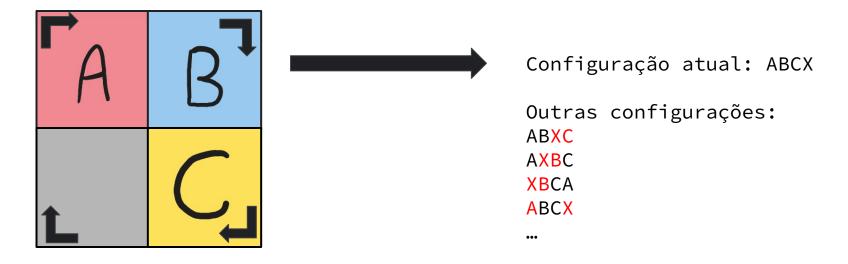




 Assim, podemos escrever o quebra-cabeça como uma string, colocando um indicador para o quadrado cinza e mudando sua posição com os adjacentes para formar todas as configurações possíveis.



 Assim, podemos escrever o quebra-cabeça como uma string, colocando um indicador para o quadrado cinza e mudando sua posição com os adjacentes para formar todas as configurações possíveis.



 Podemos montar apenas todas as configurações de um dos quebra-cabeças e compará-las com o estado atual do segundo quebra-cabeças para definir se existe solução

Possíveis configurações quebra-cabeças 1:

Configuração quebra-cabeças 2:

ABCX AXBC XBCA **XBAC**

•••

XBAC

•••

```
int main() {
    string str1, str2, aux;
    cin >> str1 >> aux;
    str1 = str1 + aux[1] + aux[0];
    cin >> str2 >> aux;
    str2 = str2 + aux[1] + aux[0];
    int pos;
    vector<string> possible;
    aux = str2;
    for (int i = 0; i < 4; i++) {
        if (aux[i] == 'X')
            pos = i;
    do {
        int i = (pos + 1) \% 4;
        swap(aux[pos], aux[i]);
        possible.push back(aux);
        pos = i;
    } while (aux != str2);
    for (int i = 0; i < possible.size(); i++) {</pre>
        if (possible[i] == str1) {
            cout << "YES\n";</pre>
            return 0;
    cout << "NO\n";
    return 0;
```

Complexidade: O(N!)



Sugestão de Problemas

- ____
- The Closest Pair Problem UVa
- Amity Assessment Codeforces

Recursividade

 Mecanismo no qual a definição de uma função ou de um objeto se refere ao próprio objeto definido;

 Permite descrever problemas que utilizam estruturas recursivas de forma clara e concisa;

 Um procedimento que opera em termos de si mesmo é dito ser recursivo.

Gerando Subconjuntos

 Nossa primeira aplicação da recursão será gerar todos os subconjuntos de um conjunto de N elementos;

Gerando Permutações

 A segunda aplicação de recursão que veremos será gerar todas as permutações de um conjunto de N elementos;

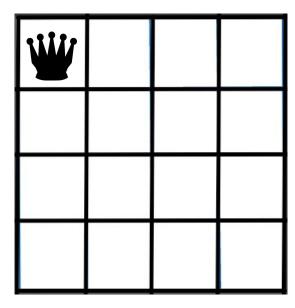
Desafio

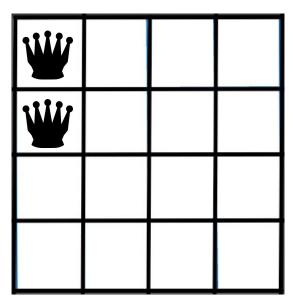
- Amity Assessment Codeforces
 - Generalizar a solução do problema para 2 ≤ N ≤ 10, elencando todas as possíveis soluções do quebra-cabeças com um algoritmo recursivo.

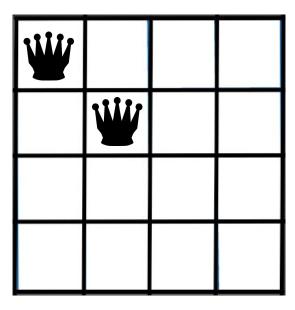
Backtracking

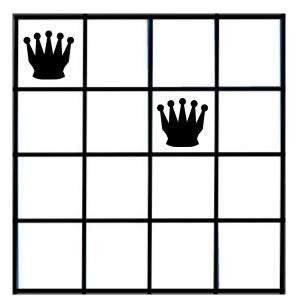
- Aperfeiçoamento do algoritmo de força bruta;
- Várias soluções da força bruta são eliminadas, visto que não são testadas;
- Inicialmente se tem uma solução vazia e vamos estendendo ela passo a passo, incrementalmente.

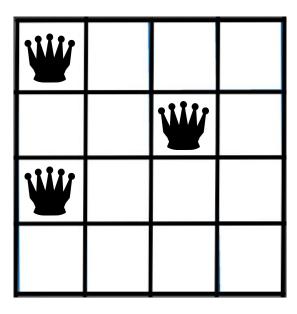
- Calcular o número de maneiras de se colocar N rainhas em um tabuleiro NxN.
- Em um problema de backtracking inicia-se com uma solução vazia, nesse caso com o tabuleiro vazio.
- A partir do tabuleiro vazio a solução é estendida passo a passo até que se consiga colocar todas as N rainhas.

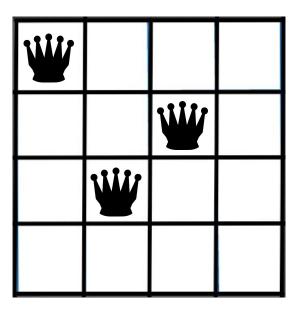


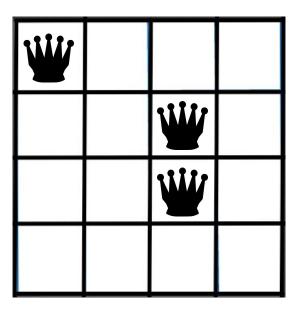


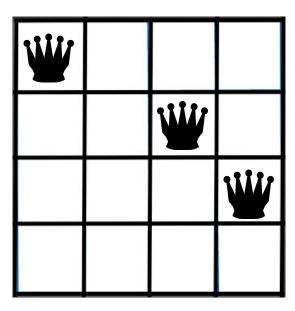






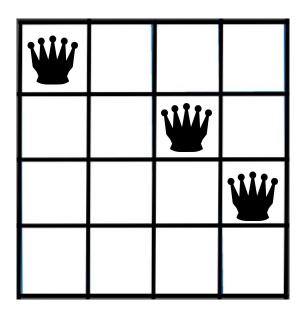




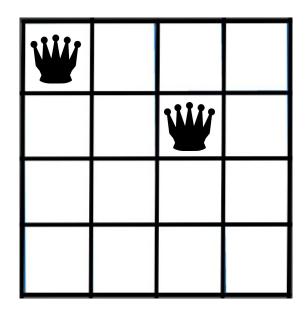


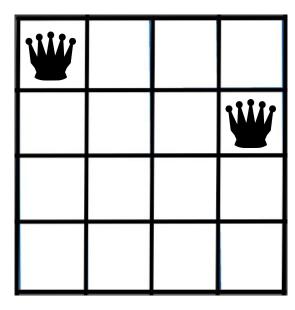
Não existe nenhuma posição válida para a rainha da 3ª linha.

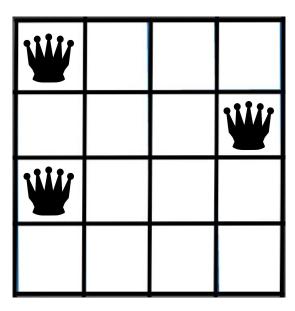
O que o backtracking faz?

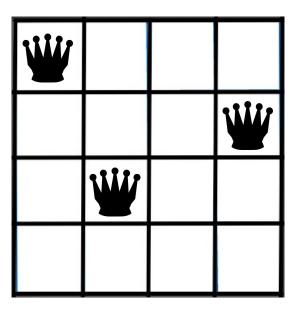


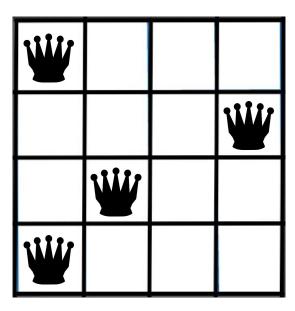
Volta na rainha da segunda linha que é um passo anterior e tenta achar outra posição válida para ela.

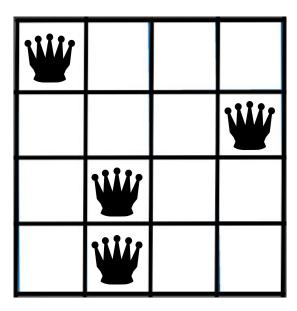


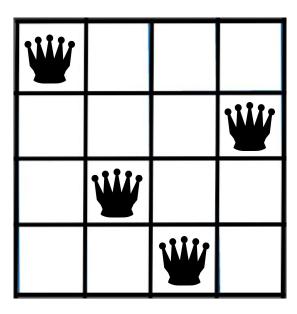


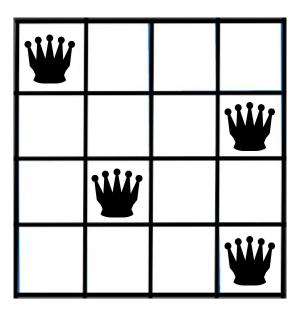


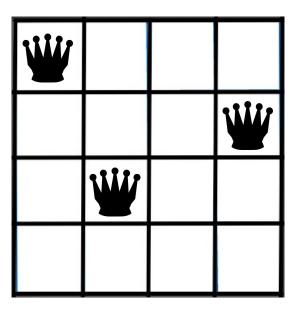


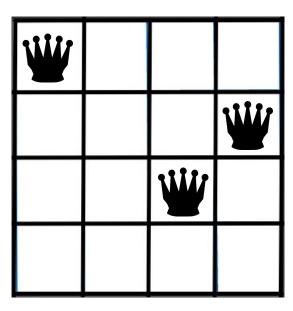


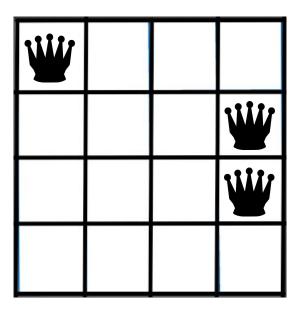


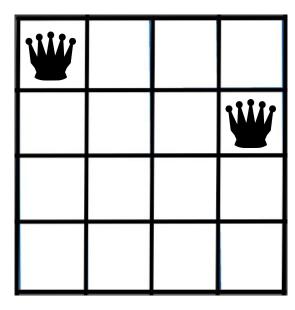


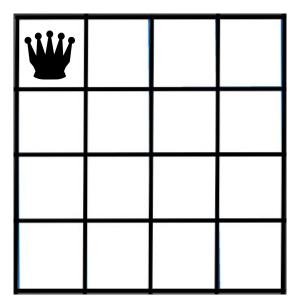


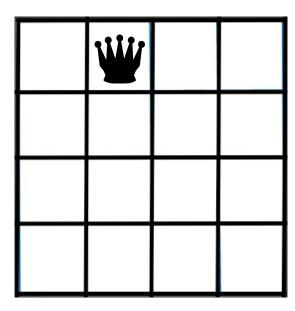


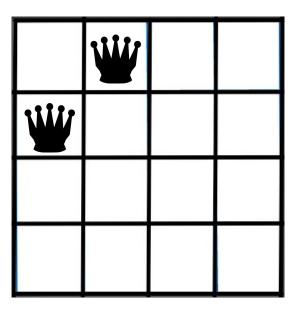


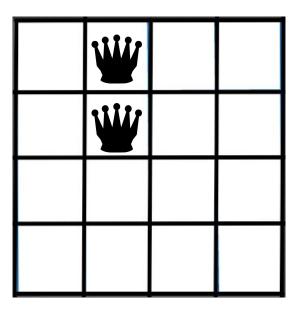


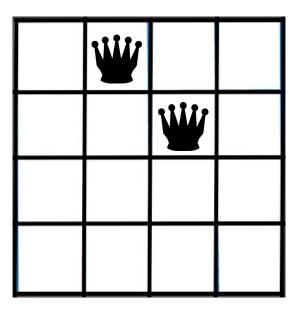


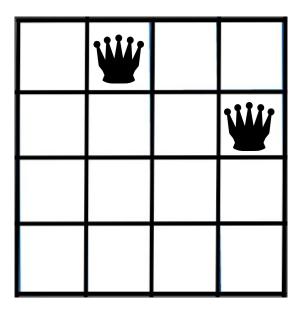


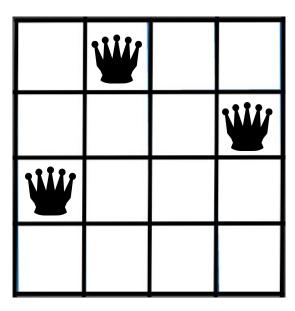


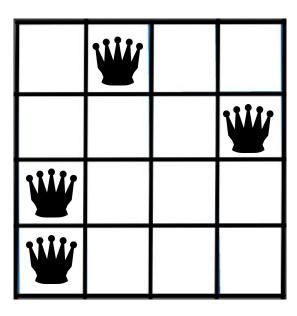


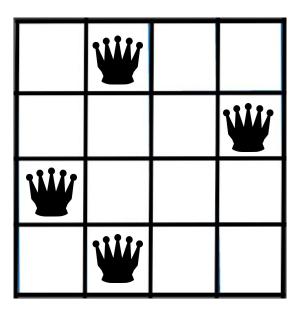




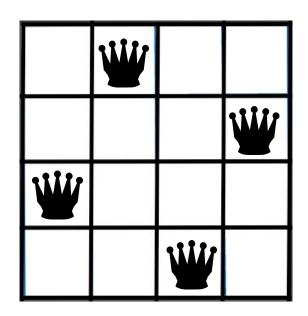








Wiiiiii, conseguimos achar uma das respostas:)



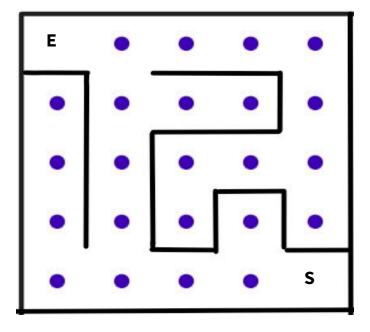
```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long 11;
vector <bool> diagonal1, diagonal2, coluna, linha;
ll n; // tamanho do tabuleiro
11 cont = 0; // contar as maneiras diferentes que eu posso colocar n rainhas no tabuleiro
void colocar_rainha(ll lin, ll col){
    if(lin == n+1){
        cont++;
        return;
    if(col == n+1)return;
    if(diagonal1[n + (lin - col)] || diagonal2[lin+col] || coluna[col] || linha[lin]){
        colocar_rainha(lin, col+1);
    else{
        colocar rainha(lin+1, 0);
    return;
```

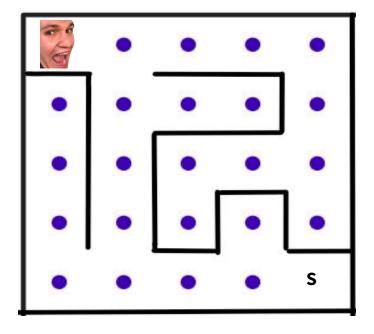


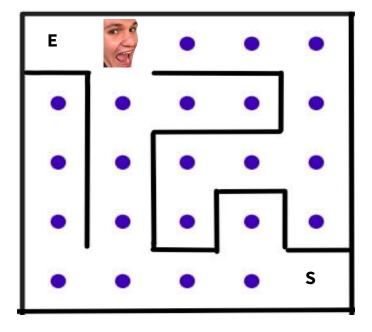
Sugestão de Problemas

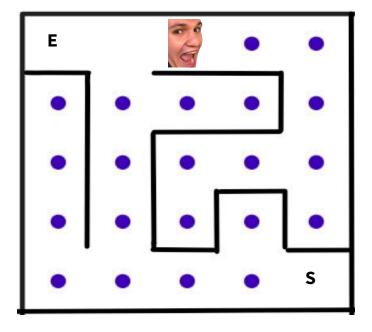
- Chessboard and Queens CSES
- MKJUMPS SPOJ

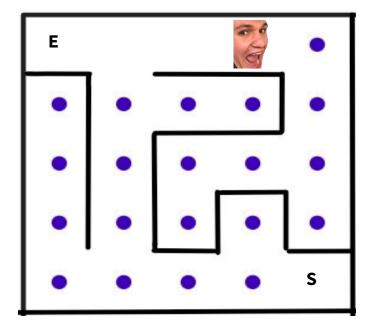
- Encontrar um caminho da entrada do labirinto até a saída.
- Gerar a solução por partes, e quando encontrarmos em um beco sem saída, retornar os passos até que se possa ter acesso à outro caminho.

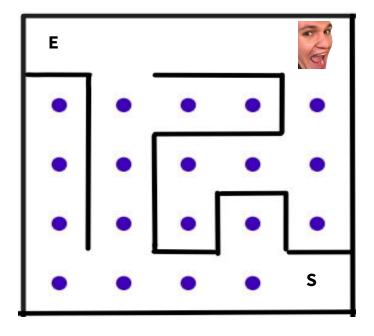


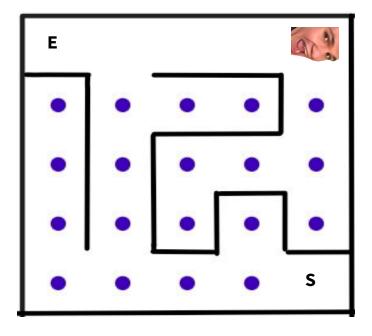


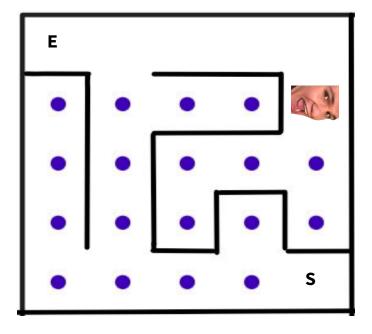


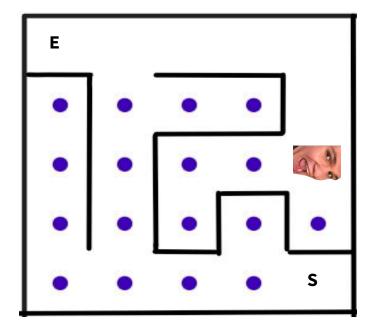


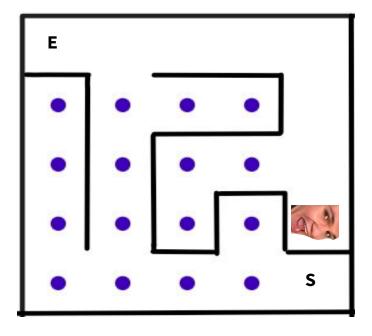


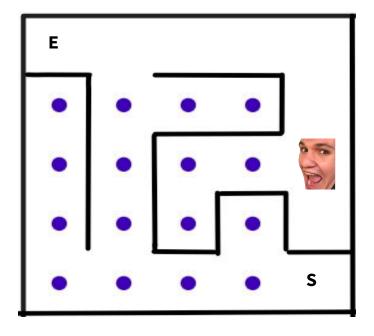


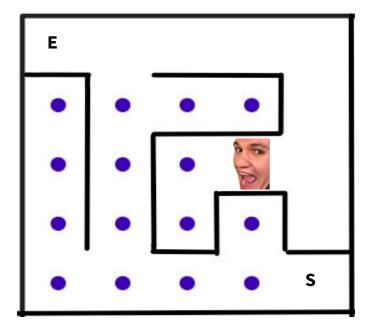


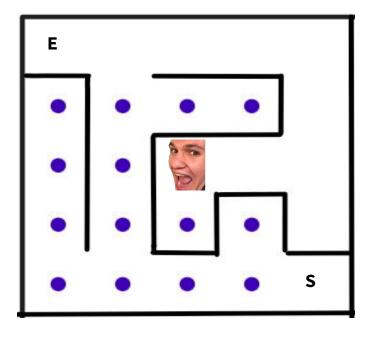


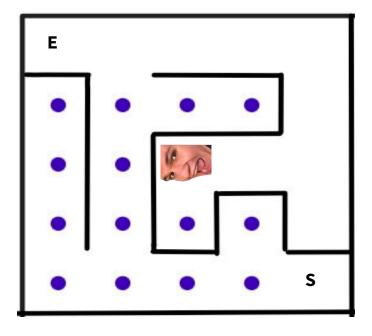


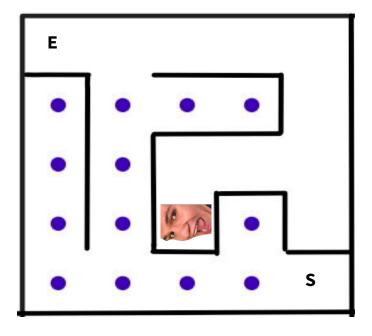


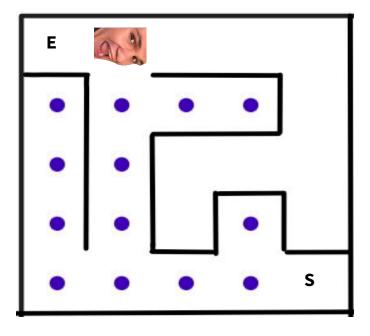


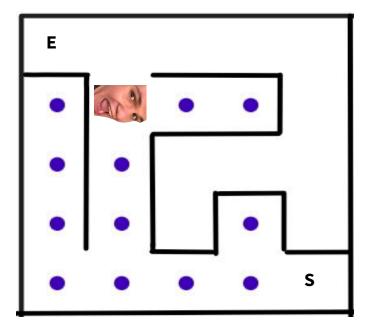


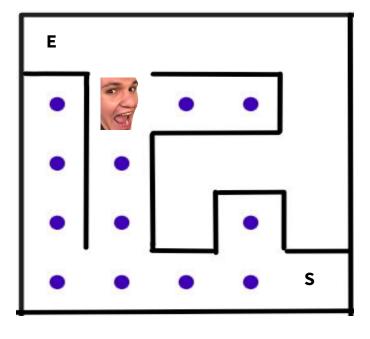


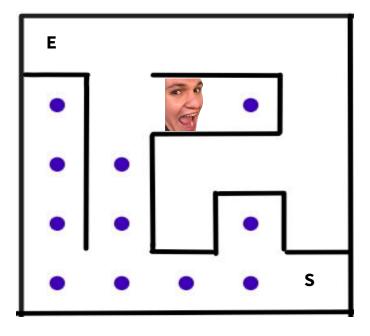


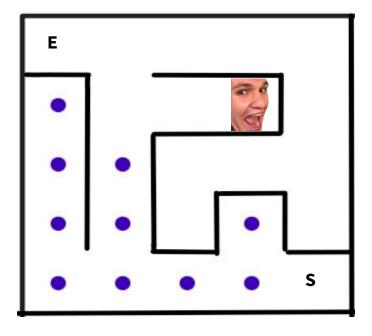


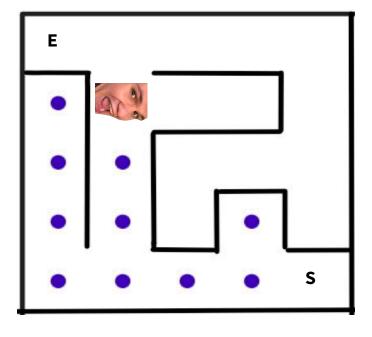


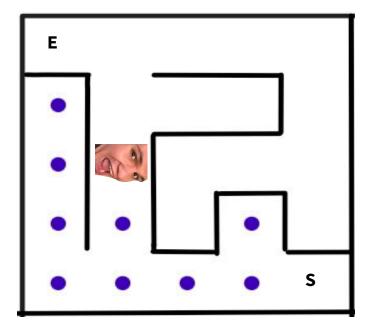


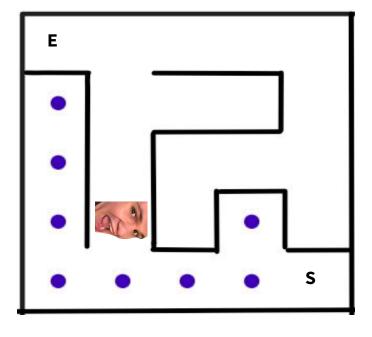


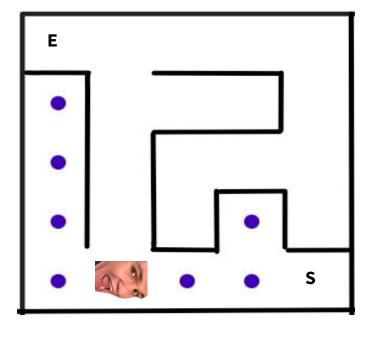


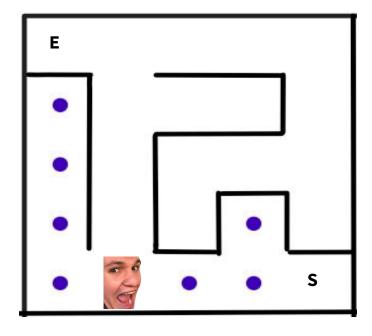


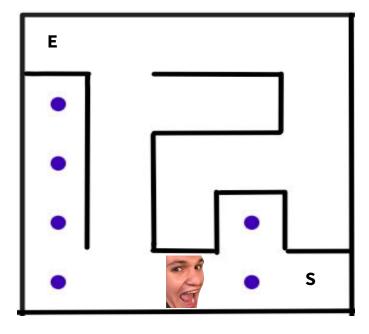


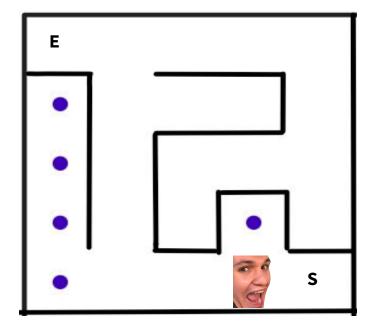


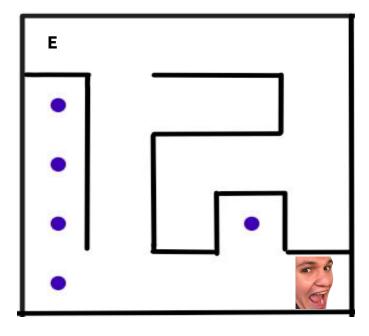












```
vector < pair < 11, 11 >> mov = \{\{0, 1\}, \{1, 0\}, \{-1, 0\}, \{0, -1\}\}\};
vector<vector<bool>> vis;
11 linha final = 5, coluna final = 5;
bool flag = false;
void andar(ll lin, ll col){
    if(flag)return;
                                                                        soo de ACCEA
   if(lin == linha_final && col == coluna_final){
        flag = true;
        return;
    if(vis[lin][col])return;
    vis[lin][col] = true;
    for(int i = 0; i < mov.size(); i++){
        11 nova linha, nova coluna;
        nova_linha = lin + mov[i].first;
        nova_coluna = col + mov[i].second;
        andar(nova_linha, nova_coluna);
    return;
```

#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long ll;

Sugestão de Problemas

- Grid Paths CSES Difícil
- <u>Labyrinth</u> CSES

Problema do Sudoku

• Problema: dado um Sudoku parcialmente resolvido, determinar se existe solução para aquele problema;

Vídeo de explicação do problema do Sudoku