

UNIVERSIDADE FEDERAL DE VIÇOSA - CAMPUS FLORESTAL

Décio Cançado Barcelos

"TRABALHO PRÁTICO - 1"

Trabalho Prático de Projeto e Análise de algoritmos

2025

Florestal - MG

2025

"A Jornada do expresso interestelar"

Décio Cançado Barcelos[5782]

FLORESTAL

Sumário

- 1. Introdução
- 2. Desenvolvimento
 - 2.1 Visão Geral do Problema
 - 2.2 Estratégia de Solução
 - 2.3 Estruturas de Dados
 - 2.3.1 Estrutura Mapa
 - 2.3.2 Estrutura Analise
 - 2.3.3 Justificativa para Alocação Dinâmica
 - 2.4 Implementação do Algoritmo
 - 2.4.1 Condições de Parada (Casos Base)
 - 2.4.2 Processamento da Célula Atual
 - 2.4.3 Cálculo da Durabilidade
 - 2.4.4 Movimentos Baseados no Tipo de Célula
 - 2.4.5 Mecanismo de Backtracking
 - 2.5 Modo de Análise
- 3. Compilação e Execução
 - 3.1 Comandos de Compilação
 - 3.2 Comandos de Execução
 - 3.3 Outros Comandos Úteis
 - 3.4 Estrutura de Diretórios

- 4. Testes e Resultados
- 5. Decisões de Implementação
- 6. Conclusão
 - 6.1 Resultados Alcançados
 - 6.2 Possíveis Melhorias Futuras
- 7. Referências

1. Introdução

Este trabalho implementa uma solução computacional para o problema do "Expresso Interestelar", no qual uma tripulação precisa navegar por uma rodovia estelar representada por um mapa bidimensional. O desafio consiste em encontrar um caminho viável do ponto inicial (X) até o destino final (F), gerenciando a durabilidade limitada da nave.

O projeto foi desenvolvido em linguagem C, utilizando obrigatoriamente a técnica de **backtracking** para explorar todas as rotas possíveis de forma recursiva. A implementação inclui gerenciamento de memória dinâmica, leitura de arquivos de configuração e um modo especial de análise para contabilizar métricas de desempenho do algoritmo recursivo.

2. Desenvolvimento

2.1 Visão Geral do Problema

A tripulação parte de uma posição inicial X em um mapa que contém diferentes tipos de células:

X: ponto de partida

F: destino final

P: peças de reparo (4 no total)

-: caminho horizontal

|: caminho vertical

+: cruzamento (permite movimento em qualquer direção)

.: obstáculo intransponível

A nave possui uma durabilidade D que diminui em D' unidades a cada movimento.

Ao coletar uma peça P, a durabilidade aumenta em A unidades. Quando as 4 peças são coletadas, a durabilidade para de diminuir, garantindo chegada ao destino.

A "missão" é encontrar um caminho que permita à tripulação chegar ao destino F antes que a durabilidade chegue a zero, considerando as restrições de movimento de cada tipo de célula.

2.2 Estratégia de Solução

A solução foi implementada utilizando o **paradigma de backtracking**, que explora recursivamente todas as possibilidades de caminho até encontrar uma solução válida ou determinar que não existe.

O algoritmo funciona da seguinte forma:

- Inicialização: começa na posição X com durabilidade inicial D e zero peças coletadas.
- Exploração: em cada célula, tenta mover em todas as direções permitidas pelo tipo da célula atual.
- Validação: verifica se o movimento é válido (dentro dos limites, com durabilidade suficiente e célula não visitada).
- 4. Marcação: marca a célula como visitada para evitar ciclos.
- 5. **Recursão:** chama a função recursiva para as próximas posições.

- 6. **Backtracking:** se um caminho não leva à solução, desmarca a célula e tenta outra direção.
- 7. Sucesso: retorna verdadeiro quando encontra o destino F.

Este método garante que **todas as possibilidades sejam exploradas sistematicamente**, encontrando uma solução se ela existir.

2.3 Estruturas de Dados

Para implementar a solução, foram criadas três estruturas principais.

2.3.1 Estrutura Mapa

Armazena os dados do jogo, incluindo dimensões do mapa, parâmetros de durabilidade e duas matrizes alocadas dinamicamente.

```
typedef struct{
   int altura;
   int largura;
   int durabilidadeInicial; //D
   int custoMovimento; //D'
   int bonusPeca; //A
   int posInicial_coluna;
   int posInicial_linha;
   char **matrizMapa; //matriz para o mapa
   bool **localVisitado; // matriz para marcar os lugares que ja foram visitados
} Mapa;
```

2.3.2 Estrutura Analise

Utilizada exclusivamente no modo de análise para contabilizar métricas de desempenho:

```
typedef struct{
    tong tong chamadaRecursiva;
    int profundidadeMaxima;
} Analise;
```

2.3.3 Justificativa para Alocação Dinâmica

Como as dimensões do mapa são conhecidas apenas após a leitura do arquivo de entrada, foi necessário utilizar **alocação dinâmica de memória**.

Isso permite flexibilidade para trabalhar com mapas de tamanhos variados **sem desperdício de memória** ou **limitações arbitrárias de tamanho**.

2.4 Implementação do Algoritmo

O coração do algoritmo está na função movimentar () em backtracking.c.

2.4.1 Condições de Parada (Casos Base)

Verificações que impedem o movimento:

```
//Casos de falha
//Sair dos limites
if(Linha<0 || Linha >= mapa->altura || coluna < 0 || coluna >= mapa->largura){
    return false;
}
//Durabilidade acabar
if(durabilidadeAtual <= 0){
    return false;
}
//Local onde nao pode passar "."

if(mapa->matrizMapa[linha][coluna] == '.'){
    return false;
}
//Local ja foi visitado

if(mapa->localVisitado[linha][coluna] == true){
    return false;
}
```

2.4.2 Processamento da Célula Atual

```
//Local ja foi visitado

if(mapa->localVisitado[tinha][cotuna] == true){
    return false;
}

//Processar a célula atual

mapa->localVisitado[tinha][cotuna] = true;

char celulaAtual = mapa->matrizMapa[tinha][cotuna];
if(celulaAtual == 'P'){
    pecasCotetadas++;
    durabitidadeAtual += mapa->bonusPeca;
}
```

2.4.3 Cálculo da Durabilidade

```
//Passo recursivo
int proxDurabilidade = durabilidadeAtual;
if(pecasColetadas < 4){
    proxDurabilidade -= mapa->custoMovimento;
}
```

Após coletar as 4 peças, a durabilidade não diminui mais.

2.4.4 Movimentos Baseados no Tipo de Célula

O algoritmo respeita as restrições de movimento de cada célula:

```
//Movimentacoes Verticais
if(celulaAtual == '|' || celulaAtual == '+' || celulaAtual == 'X' || celulaAtual == 'P'){
    if(movimentar(mapa,analise,linha + 1,coluna,proxDurabilidade,pecasColetadas,profundidadeAtual+1)){
        return true;
    }
    if(movimentar(mapa,analise,linha - 1,coluna,proxDurabilidade,pecasColetadas,profundidadeAtual+1)){
        return true;
    }
}

//Movimentacoes Horizontais
if(celulaAtual == '-' || celulaAtual == '+' || celulaAtual == 'X' || celulaAtual == 'P' ){
        if(movimentar(mapa, analise, linha, coluna + 1, proxDurabilidade, pecasColetadas, profundidadeAtual + 1)){
            return true;
    }
    if(movimentar(mapa,analise,linha,coluna - 1, proxDurabilidade,pecasColetadas, profundidadeAtual + 1)){
            return true;
    }
}
```

2.4.5 Mecanismo de Backtracking

mapa->localVisitado[tinha][cotuna] = false;
return false;

Permite que a célula seja visitada novamente por outros caminhos.

2.5 Modo de Análise

O modo de análise é ativado com a flag **-DMODO_ANALISE**, permitindo coletar métricas sem afetar o desempenho normal:

Vantagens:

- Zero overhead no modo normal
- Fácil manutenção
- Controle simples via Makefile

3. Como Compilar e Executar

Este projeto utiliza um Makefile para automatizar o processo de compilação. Todos os comandos a seguir devem ser executados a partir do terminal, na pasta raiz do projeto.

3.1 Limpando o Projeto (Opcional)

Antes de compilar, é uma boa prática limpar quaisquer arquivos de compilação anteriores.

make clean

Este comando remove as pastas bin/ e obj/, garantindo uma compilação limpa.

3.2. Compilação Padrão

Para compilar o programa no modo de execução normal, utilize o comando:

make

Isso irá compilar todos os arquivos-fonte e criar o executável final no diretório bin/, com o nome expresso_interestelar.

3.3. Compilação em Modo de Análise

O projeto suporta um modo de análise que, ao final da execução, exibe a quantidade total de chamadas recursivas e a profundidade máxima de recursão alcançada.

Para compilar o programa neste modo, utilize o comando:

make ANALISE=1

3.4. Executando o Programa

Após a compilação (seja ela padrão ou em modo de análise), o programa pode ser executado com o seguinte comando:

./bin/expresso_interestelar

Após a execução, o programa solicitará ao usuário que digite o caminho para o arquivo de mapa que deseja processar. Por exemplo:

Digite o nome do arquivo de entrada (ex: testes/mapa3.txt): testes/mapa_caso2.txt

O programa então executará o algoritmo de backtracking para o mapa fornecido e
exibirá o rastro da jornada, seguido pela mensagem de resultado final.

4. Testes e Resultados

```
Davi@Davi MINGW64 /c/Users/david/TP1-PAA-Backtracking
$ ./bin/expresso_interestelar
A Jornada do Expresso Interestelar
Digite o nome do arquivo de entrada:
testes/mapa2.txt
 -----Iniciando Jornada-----
Linha: 1, Coluna: 1, Durabilidade: 100, Pecas restantes: 4
Linha: 1, Coluna: 2, Durabilidade: 90, Pecas restantes: 4
Linha: 1, Coluna: 3, Durabilidade: 80, Pecas restantes: 4
Linha: 2, Coluna: 3, Durabilidade: 70, Pecas restantes: 4
Linha: 3, Coluna: 3, Durabilidade: 60, Pecas restantes: 4
Linha: 4, Coluna: 3, Durabilidade: 50, Pecas restantes: 4
Linha: 5, Coluna: 3, Durabilidade: 70, Pecas restantes: 3
Linha: 3, Coluna: 4, Durabilidade: 50, Pecas restantes: 4
Linha: 3, Coluna: 5, Durabilidade: 40, Pecas restantes: 4
#MENSAGEM FINAL
A tripulacao finalizou sua jornada
 -----Fim da Jornada-----
Deseja executar com outro arquivo? (s/n): n
Encerrando o programa.
Davi@Davi MINGW64 /c/Users/david/TP1-PAA-Backtracking
$ make run_analise
makefile:119: warning: overriding recipe for target 'run'
makefile:101: warning: ignoring old recipe for target 'run'
makefile:124: warning: overriding recipe for target 'run_analise'
makefile:110: warning: ignoring old recipe for target 'run_analise'
\033[0;32m/ Compilação concluída com sucesso (modo ANÁLISE)!\033[0m
\033[0;34mExecute com: ./bin/expresso_interestelar_analise\033[0m
 \033[0;34m=== EXECUTANDO MODO ANÁLISE ===\033[0m
A Jornada do Expresso Interestelar
Digite o nome do arquivo de entrada:
testes/mapa2.txt
 -----Iniciando Jornada-----
Linha: 1, Coluna: 1, Durabilidade: 100, Pecas restantes: 4
Linha: 1, Coluna: 2, Durabilidade: 90, Pecas restantes: 4
Linha: 1, Coluna: 3, Durabilidade: 80, Pecas restantes: 4
Linha: 2, Coluna: 3, Durabilidade: 70, Pecas restantes: 4
Linha: 3, Coluna: 3, Durabilidade: 60, Pecas restantes: 4
Linha: 4, Coluna: 3, Durabilidade: 50, Pecas restantes: 4
Linha: 5, Coluna: 3, Durabilidade: 70, Pecas restantes: 3
Linha: 3, Coluna: 4, Durabilidade: 50, Pecas restantes: 4
Linha: 3, Coluna: 5, Durabilidade: 40, Pecas restantes: 4
#MENSAGEM FINAL
A tripulacao finalizou sua jornada
   -----Fim da Jornada-----
                  MODO ANALISE
Total de chamadas recursivas: 17
Profundidade maxima de recursao: 7
Deseja executar com outro arquivo? (s/n): n
Encerrando o programa.
```

4.1 Análise dos Resultados

Os testes demonstram que:

- O algoritmo funciona corretamente para mapas sem solução, identificando quando a durabilidade é insuficiente.
- Para mapas com solução, encontra um caminho válido respeitando todas as restrições.
- 3. O sistema de coleta de peças aumenta a durabilidade corretamente.
- 4. O comportamento da nave muda após coletar as 4 peças.
- 5. O modo de análise fornece informações valiosas sobre o desempenho.

A quantidade de chamadas recursivas varia conforme o tamanho e a complexidade do mapa, demonstrando a natureza **exploratória do backtracking**.

5. Decisões de Implementação

5.1 Linguagem e Estrutura do Código

O código foi modularizado em:

5.2 Ordem de Exploração dos Movimentos A ordem adotada foi: 1. Movimentos verticais: baixo, depois cima 2. Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos).	 mapa.c/h – gerenciamento do mapa e leitura de arquivos 	
Essa divisão facilita manutenção, teste e compreensão. 5.2 Ordem de Exploração dos Movimentos A ordem adotada foi: 1. Movimentos verticais: baixo, depois cima 2. Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos).	backtracking.c/h – implementação do algoritmo de busca	
5.2 Ordem de Exploração dos Movimentos A ordem adotada foi: 1. Movimentos verticais: baixo, depois cima 2. Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos).	main.c – interface e controle de execução	
1. Movimentos verticais: baixo, depois cima 2. Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos).	Essa divisão facilita manutenção, teste e compreensão .	
 Movimentos verticais: baixo, depois cima Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos). Tratamento de Erros 	5.2 Ordem de Exploração dos Movimentos	
 Movimentos horizontais: direita, depois esquerda Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos). 5.3 Tratamento de Erros 	A ordem adotada foi:	
Ordem arbitrária, mas consistente. Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos). 5.3 Tratamento de Erros	1. Movimentos verticais: baixo , depois cima	
Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos). 5.3 Tratamento de Erros	2. Movimentos horizontais: direita, depois esquerda	
5.3 Tratamento de Erros	Ordem arbitrária, mas consistente.	
	Ordens diferentes podem gerar caminhos diferentes (mas igualmente válidos).	
Foram incluídas verificações robustas para:	5.3 Tratamento de Erros	
i oram incluidas vernicações robustas para.		

Todas as alocações dinâmicas são liberadas pela função liberarMapa(). Ela é chamada inclusive em casos de erro, garantindo ausência de vazamentos. 5.5 Modo de Análise Implementado via compilação condicional ao invés de opção em tempo de execução. Vantagens:
Ela é chamada inclusive em casos de erro, garantindo ausência de vazamentos. 5.5 Modo de Análise
Ela é chamada inclusive em casos de erro, garantindo ausência de vazamentos .
Todas as alocações dinâmicas são liberadas pela função liberarMapa().
5.4 Gerenciamento de Memória
de encerrar.
Em caso de erro, o programa exibe uma mensagem e libera toda a memória antes
Existência do ponto inicial X
Formato de entrada
Alocação de memória

Simplifica a lógica
Controlado pelo Makefile
5.6 Limitações Conhecidas
Funcionalidades implementadas:
Leitura de mapas de vários tamanhos
Busca de caminhos com restrições
Coleta de peças e controle de durabilidade
Detecção de impossibilidade
Modo de análise com métricas
Não implementado:
Busca pelo caminho mais curto
Interface gráfica

Gerador automático de testes
Busca de múltiplas soluções
5.7 Decisão sobre Células Tipo P e X
As células P (peças) e X (início) aceitam movimentos em qualquer direção.
Isso aumenta a flexibilidade e reflete a natureza especial dessas posições.
6. Conclusão Este trabalho proporcionou experiência prática valiosa na implementação e análise de backtracking.
Principais aprendizados:
1. Compreensão aprofundada do funcionamento do backtracking.
2. Uso correto de alocação dinâmica e liberação de memória em C.
3. Importância da modularização para clareza e manutenção.
4. Observação prática da complexidade recursiva.

5.	Coordenação	e trabalho e	m equipe.
----	-------------	--------------	-----------

7. Referências

- CORMEN, Thomas H. et al. Algoritmos: Teoria e Prática. 3ª ed. Rio de Janeiro: Elsevier, 2012.
- BARBOSA, Daniel Mendes. Slides da disciplina Projeto e Análise de Algoritmos. UFV, 2025.
- 3. Documentação da Linguagem C. cppreference.com
- ZIVIANI, Nivio. Projeto de Algoritmos com Implementações em Pascal e C. 3ª ed. São Paulo: Cengage Learning, 2011.
- GNU Make Manual. Disponível em:
 https://www.gnu.org/software/make/manual/
- SEDGEWICK, Robert; WAYNE, Kevin. Algorithms. 4ª ed. Addison-Wesley, 2011.