UNIVERSIDADE FEDERAL DE VIÇOSA

PAA - PROJETO E ANÁLISE DE ALGORITMO

LEANDRO LÁZARO ARAÚJO VIEIRA - EF03513 MATEUS PINTO DA SILVA - EF03489

BILUMAZE.C

Solucionador de Labirintos Alienigênas

Sumário

 Introdução	3
	4
	5
	6
	9
	13
7. Diferenciais	14
8. Conclusão	17

1. Introdução

Este trabalho consiste na construção de um solucionador de labirintos alienigênas utilizando backtracking na linguagem C. Assim que finalizado o projeto, um usuário poderá adicionar ou gerar aleatoriamente labirintos e, por fim, soluciona-los.

2. O problema

O problema consiste em encontrar o mais rápido possível uma saída para um labirinto gerado aleatoriamente ou inserido pelo usuário através de um arquivo txt. Além disso, outro desafio é desenvolver o algoritmo responsável por encontrar esse caminho utilizando a técnica de backtracking.

3. Solução

Primeiramente, para armazenar os labirintos, foi criado o TAD maze que, além de conter o tamanho do labirinto, contém um parâmetro de ponteiro para ponteiro de um dado do tipo TAD cell que nada mais é do que a matriz dinamicamente alocada que representa o labirinto em si. O TAD maze também armazena o número de chaves que o estudante contem e a posição onde ele está.

Em segundo lugar, como já citado, foi criado o TAD cell que busca representar cada posição da matriz, ou seja, cada posição do labirinto. Esse TAD armazena um indicador de passagem utilizado posteriormente no algoritmo de backtracking e um identificador que define qual o conteudo daquela célula (espaço vazio, parede, porta, estudante, chave ou saída).

Por último, o algoritmo utilizado para encontrar o caminho potencial de executar guatro movimentos possíveis em relação a uma célula (esquerda, cima, direita e baixo respectivamente). Enquanto ele não é dos célula impedido de executar um movimentos. chama а correspondente a direção do movimento executado recursivamente tentando nela os mesmo movimentos e, assim como fez anteriormente, não muda de direção enquanto não for necessário. Dessa forma, se houver sáida para o labirinto, será encontrado um caminho até ela e não necessariamente será o menor caminho possível.

4. Alguns detalhes da implementação

O primeiro detalhe de grande importância é o algoritmo de backtracking. O algoritmo começa pela célula onde está o estudante e partir dela, explora células ao seu redor avaliando se é possível navegar por elas, isto é, se essas células são espaços vazios, se contém chaves, se é uma sáida, se é uma porta e nesse caso se os estudante tem alguma chave para abri-la, se é uma parede ou se é uma célula que o estudante já passou. Caso uma das três primeiras condições seja atendida, o algoritmo leva o estudante para essa célula e faz os mesmos testes. No caso de uma das condições de sucesso não ser atendida, o algoritmo tenta mover o estudante para outras direções. No entanto, se não for possível mover para nenhuma das direções, o algoritmo leva o estudante de volta para uma célula já percorrida onde é possível ainda efetuar algum movimento diferente dos que já foram efetuados nesta célula. Dessa forma, se houver alguma saída para o labirinto, o algoritmo irá encontra-la assim que encontrar uma célula que se identifique com saída.

```
typedef struct cell{
     typeCell _typeCell;
     int pathUsed;
}cell;
```

Figura 4.1 - TAD cell - representa uma célula do labirinto.

```
typedef struct maze{
    int sizeX;
    int sizeY;
    cell **_cell;
    int studentCoordinateX;
    int studentCoordinateY;
    int keysNumber;
}maze;
```

Figura 4.2 - TAD maze - representa um labirinto.

```
int mazeMoveStudent(maze *_maze, int backtrackingCoordinateY, int
backtrackingCoordinateX, int *sucessCoordinateY, int *sucessCoordinateX, int *movements,
stack ** exitRoute);
```

Figura 4.3 - Escopo da função de backtracking.

Além disso, para debugar o código foram criadas bandeiras chamadas DEBUG que executam uma versão diferente do código caso no momento de compilar o usuário a defina junto ao comando no console.

```
int mazeMoveStudent(maze *_maze, int backtrackingCoordinateY, int
backtrackingCoordinateX, int *sucessCoordinateY, int *sucessCoordinateX, int
*movements, int *recursiveCalls, stack ** exitRoute);

#endif

#ifndef DEBUG

int mazeMoveStudent(maze *_maze, int backtrackingCoordinateY, int
backtrackingCoordinateX, int *sucessCoordinateY, int *sucessCoordinateX, int
*movements, stack ** exitRoute);

#endif
```

Figura 4.6 - Exemplo de implementação da bandeira DEBUG na função de backtracking. Toda vez que DEBUG é definida na compilação a primeira versão da função é compilada e a segunda ignorada.

Por último, outra parte do código que merece um pouco de atenção é a estrutura de dados stack. Ela nada mais é do que uma pilha para armazenar os movimentos necessários para se chegar na sáida encontrados pelo algoritmo de backtracking. Para exibir esse caminho, basta desempilhar essa pilha.

```
typedef struct stack {
    int X;
    int Y;
    struct stack * next;
} stack;
```

Figura 4.4 - TAD stack.

5. Exemplos de uso

Para utilizar o BILUMAZE.C, o solucionador de labirintos alienigênas, é preciso possuir o gcc (compilador) instalado em sua máquina. Após atender esse requisito, basta abrir o terminal, navegar até a pasta do projeto e digitar make (para compilar) ou make debug (caso queira compilar a versão de debug) e, em seguida, make run (para executar). Depois disso, basta selecionar uma das opçoes sugeridas assim como é mostrado nos exemplos.

5.1 Exemplo 1:

Opção selecionada: 1

```
Arguiro Editar Existir Favoritos Configurações Ajuda

./maze
Labirinto do ET Bilu

1 - Mostrar este Menu

2 - Carregar arquivo do labrinto

3 - Gerar labirinto aleatório

4 - Mostra solução

5 - Sair

1
Labirinto do ET Bilu

1 - Mostrar este Menu

2 - Carregar arquivo do labrinto

3 - Gerar labirinto aleatório

4 - Mostra solução

5 - Sair
```

5.2 Exemplo 2:

Opção selecionada: 2

```
Arquivo Editar Exibir Favoritos Configurações Ajuda
Labirinto do ET Bilu
1 - Mostrar este Menu
2 - Carregar arquivo do labrinto
3 - Gerar labirinto aleatório
4 - Mostra solução
5 - Sair
Digite o nome do arquivo txt:
maze.txt
Montando labirinto...
555555555
2222322222
1111111111
1111111111
2222322222
3222222111
1111112111
1222222111
1111111111
1111111111
1111011111
Labirinto montado com sucesso!
Digite outra opção ou digite 1 para mostrar o menu novamente
TP1-Backtracking_PAA : make
```

5.3 Exemplo 3:

Opção selecionada: 3

5.4 Exemplo 4:

Opção selecionada: 4

Observação: A solução encontrada equivale ao labirinto gerado selecionando a opção 2.

5.6 Exemplo 6:

Opção selecionada: 5

Observação: A solução encontrada equivale ao labirinto gerado selecionando a opção 2.

```
Arquire Editar Exvire Favoritos Configurações Ajuda
Labirinto do ET Bilu

1 - Mostrar este Menu

2 - Carregar arquivo do labrinto

3 - Gerar labirinto aleatório

4 - Mostrar melhor caminho utilizando pesquisa em largura

6 - Sair

5 - Cooredanas de movimentação até a sáida:

4, 11

4, 10

9, 9

5, 9

6, 9

7, 8

7, 7

6

7, 5

6, 5

5, 5

4, 4

4, 3

4, 2

4, 1

4, 0

Digite outra opção ou digite 1 para mostrar o menu novamente
```

5.6 Exemplo 6:

Opção selecionada: 5

```
Aquivo Editar Exbir Favoritos Configurações Ajuda

9, 0

8, 0

7, 0

6, 0

5, 0

4, 0

3, 0

3, 1

I

2, 1

1, 1

1, 0

0, 0

Digite outra opção ou digite 1 para mostrar o menu novamente

1

Labirinto do ET Bilu

1 - Mostrar este Menu

2 - Carregar arquivo do labrinto

3 - Gerar labirinto aleatório

4 - Mostra solução

5 - Sair

5

Obrigado por usar o Labririnto do ET Bilu. Busquem conhecimento!
```

6. Desafios encontrados

Embora que fazer o mínimo necessário para entregar esse trabalho tenha sido relativamente fácil, o algoritmo extra para encontrar o melhor caminho foi um grande desafio para nós e por pouco quase não conseguimos entregar um solução dentro do prazo. No entanto, assimiliando o problema com técnicas aprendidas na disciplina de grafos, conseguimos solucionar o problema de forma incrivelmente eficiente se comparado com as soluções tentadas anteriormente.

7. Diferenciais

O primeiro diferencial é o algoritmo gerador de labirintos aleatórios. Esse algoritmo cria labirintos com três dificuldades diferentes (fácil, médio e difícil). Para criar labirintos de dificuldade diferente, ele muda o domínio de sorteio de determinados elementos do labirinto, como número de paredes, número máximo de portas por parede, número de chaves com o estudante e tamanho do labirinto.

```
//Facil
if(dificult==0){
       sizeY = (rand() \% (10 - 5 + 1)) + 5;
       sizeX = (rand() \% (10 - 5 + 1)) + 5;
       wallQuantity=(rand() \% (5 - 0 + 1)) + 0;
       keysQuantity=(rand() \% (5 - 0 + 1)) + 0;
       limiteDoorPerWallQuantity=(rand() \% (5 - 0 + 1)) + 0;
       amountkeysOnFloor=(rand() \% (10 - 0 + 1)) + 0;
/Medio
}else if(dificult==1){
       sizeY = (rand() \% (20 - 10 + 1)) + 10;
       sizeX = (rand() \% (20 - 10 + 1)) + 10;
       wallQuantity=(rand() \% (20 - 10 + 1)) + 10;
       keysQuantity=(rand() \% (20 - 0 + 1)) + 0;
       limiteDoorPerWallQuantity=(rand() \% (2 - 0 + 1)) + 0;
       amountkeysOnFloor=(rand() \% (5 - 0 + 1)) + 0;
//Difícil
}else{
       sizeY = (rand() \% (30 - 20 + 1)) + 20;
```

```
sizeX=(rand() % (300 -20 + 1)) + 20;

wallQuantity=(rand() % (15 - 10 + 1)) + 10;

keysQuantity=(rand() % (15 - 0 + 1)) + 0;

limiteDoorPerWallQuantity=(rand() % (2 - 0 + 1)) + 0;

amountkeysOnFloor=(rand() % (2 - 0 + 1)) + 0;
```

Figura 7.1 - Trecho de código da função **mazeInitRandomMaze** responsável por definir a dificuldade do labirinto a ser gerado baseado no paraetro de entrada dificult definido pelo usuário em tempo de execução.

O segundo grande diferencial foi a implementação de um eficiente algoritmo para encontrar o melhor caminho entre onde o estudante está e alguma saída. Para isso, utilizamos a ideia de busca em largura, já que, dessa forma o primeiro caminho encontrado até a saída necessariamente é o mais curto. Como auxílio foi utilizado o TAD row (uma fila) que em cada um dos nós armazena uma posição da matriz, a quantidade de chaves do estudante quando esteve nessa posição e um endereço para o nó anterior e posterior. Essa fila tem como responsabilidade armazenar vários caminho (e no final da execução o menor deles) e saber qual célula da matriz já foi percorrida por cada caminho.

```
typedef struct row {
    int X;
    int Y;
    int keysQuantity;
    struct row * previous;
    struct row * next;
} row;
```

Figura 7.2 - TAD row.

Dentre os diferenciais ainda é necessário citar uma modificação feita por nós quanto a identificação das células do labirinto. Da forma que fizemos é possível colocar a saída não somente na primeira linha da matriz (ou no topo do labirinto) mas em qualquer lugar e ainda assim o algoritmo conseguirá encontrar uma saída (se for possível chegar até ela). Adotamos o seguinte padrão:

- 0- Estudante;
- 1- Espaço Vazio;
- 2- Parede:
- 3- Porta;
- 4- Chave;
- 5- Saída.

8. Conlusão

Este trabalho foi bem eficaz mostrando que o backtracking é bem relativo no que diz respeito a sua eficiência, pois para alguns casos apresenta desempenho satisfatório e outros não, já que, se colocada uma parede a mais em uma labirinto que levava cerca de alguns milisegundos para ser resolvido, o tempo de execução passava de minutos ou até mesmo horas. Portanto, é uma técnica que tem suas aplicações, mas deve ser usada com cautela e sabedoria.