Lista #7 Partição Dinâmica e Grafos

Data de entrega: 20 de junho de 2017

Modifique os arquivos que acompanham este enunciado, a fim de implementar as questões pedidas, e envie-os de volta zipados com nome no padrão <numero_matricula>.zip por email para **profs-eda@tecgraf.puc-rio.br**, com o assunto [**EDA**] **Lista 7**. Atenção: Crie um arquivo contendo a função main do seu programa para testar suas implementações, mas envie SOMENTE os arquivos e as classes solicitadas.

- 1. A estrutura Union-find (ou Disjoint-set), vista em aula, armazena conjuntos de elementos, divididos em subconjuntos disjuntos. Com a operação de union é possível unir dois conjuntos em um só. Com a operação de find, é possível identificar a qual conjunto pertence um determinado elemento. Utilizando essa estrutura, fica fácil construir um labirinto: a idéia é partir de uma grade 2d de tamanho $m \times n$, onde cada célula é inicialmente um subconjunto de um único elemento. A partir daí, grupos vizinhos vão sendo unidos (paredes vão sendo derrubadas) até que reste somente um único grupo, quando então se torna possível ir de um ponto a qualquer outro do labirinto.
 - (a) Implemente uma classe UnionFind na estrutura definida no código abaixo. Os elementos armazenados são implicitamente definidos por índices.

A classe armazena um vetor de inteiros **parent**, que armazena o pai atual de cada elemento. Assim, por exemplo, se parent[2] = 9, significa que o pai do elemento 2 é o elemento 9.

No vetor **size**, deve ser armazenado o tamanho atual de cada conjunto. Assim, size[a] contém o tamanho do conjunto cuja raiz é a. Se a não é raiz, size[a] deve conter zero.

A variável **numSets** armazena a quantidade de conjuntos existentes. Ela é inicializada com o número de elementos inicial, e então decrementada sempre que dois conjuntos são unidos.

IMPLEMENTE PATH-COMPRESSION e UNION-BY-SIZE.

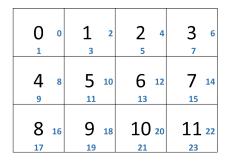
```
#ifndef UNIONFIND_H
#define UNIONFIND_H
```

```
#include <vector>
class UnionFind
public:
    //Inicializa a UnionFind com o numero de elementos
    UnionFind(int n);
    // Destrutor
    ~UnionFind();
    //Retorna a raiz do conjunto a que u pertence
    int find(int u);
    //Une os dois conjuntos que contem u e v
    void makeUnion(int u, int v);
    //Retorna o numero de conjuntos diferentes
    int getNumSets();
private:
    //Armazena o pai de cada elemento
    std::vector<int> parent;
    //Armazena o tamanho de cada conjunto
    std::vector<int> size;
    //Quantidade de conjuntos atual
    int numSets;
};
#endif
```

(b) Utilize a classe UnionFind para gerar um labirinto. A estrutura do labirinto pode ser armazenada num vetor de "paredes", conforme mostrado na Figura 1. As paredes da direita e de baixo de todas as células são armazenadas sequencialmente no vetor, contendo valor true quando existem, e false, quando não existem mais. Inicialmente, todas as paredes existem, como na Figura 1.

O algoritmo consiste em manter as células representadas em uma UnionFind, e sucessivamente sortear paredes para serem derrubadas, até que só reste um conjunto na UnionFind. Duas regras no entanto, devem ser respeitadas:

• As paredes de borda não podem ser excluídas



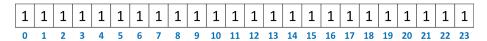
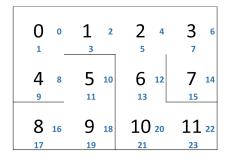


Figure 1: Labirinto inicialmente completo e sua representação em vetor.

• Uma parede sorteada só pode ser excluída quando suas células vizinhas pertencerem a grupos diferentes.

No fim, um resultado possível é mostrado na Figura 2. As paredes excluídas contém 0 (false) nas suas respectivas posições, e as bordas foram respeitadas.



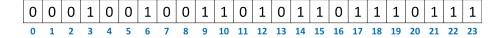


Figure 2: Possível labirinto gerado e sua representação em vetor.

Implemente a função createMaze, com a assinatura especificada abaixo. Esta função recebe como parâmetro de entrada a largura (m) e a altura (n) do labirinto, e também o vetor em que deve armazenar o resultado.

Três outras funções já estão implementadas e podem ser utilizadas:

A função random Int gera um número inteiro aleatório dentro do range especificado (inclusivo).

A função draw Maze desenha o labirinto no terminal. O labirinto da Figura 2 gera a saída:

E a função printMaze imprime o labirinto como texto, no formato "célula parede_direita parede_inferior". O mesmo labirinto gera a saída:

```
0 0 0 0 1 0 1 2 0 0 0 3 1 0 4 0 1 5 1 0 6 1 0 7 1 1 8 0 1 9 1 1 1 1 1 1 1
```

- 2. Implemente uma classe Graph, que armazena a configuração do grafo utilizando uma lista de adjacências. Uma vez definido, o número de nós do grafo não é alterado, ou seja, nós não são inseridos ou excluídos. A função para inserir arestas no grafo e a função de imprimir o grafo já estão implementadas.
 - (a) Implemente as funções de grafo a seguir, respeitando as exigências definidas:

void bfs(int s)

Saída: Imprimir (std::cout) a ordem de visita dos nós e preencher o vetor distances, com as distâncias (em quantidade de arestas, SEM considerar os pesos) até o nó de partida. A forma de controlar os nós visitados fica ao seu critério (vetor de cores, vetor de booleanos...). O grafo da Figura 3, quando executado a partir do vertice 0, deve gerar a saída (separada por espaços como abaixo):

0 1 5 2 6 4 3

E o vetor distances deve conter os valores:

0 1 2 3 2 1 2

Dica: Usar a classe queue ou a classe vector, para a fila de próximos nós.

void dfs(int s)

Saída: Imprimir (std::cout) a ordem de visita dos nós. A forma de controlar os nós visitados fica ao seu critério (vetor de cores, vetor de booleanos...).O grafo da Figura 3, quando executado a partir do vertice 0, deve gerar a saída:

0 1 2 6 3 4 5

Dica: Definir uma função dfs-visit para ser chamada recursivamente.

void djikstra(int s)

Saída: Preencher o vetor distances com as distâncias mínimas até o nó de partida, agora sim considerando os pesos das arestas, conforme o algoritmo de Djikstra.

Dicas: Armazenar os próximos nós e suas distâncias num Min-Heap. Como são duas informações, você pode por exemplo, usar um std::pair, ou definir uma struct (structs em c++11 podem ser definidas dentro de funções). Quanto ao heap, você pode utilizar a classe priority_queue, da stl, ou a sua classe Heap, implementada no T5. No primeiro caso, lembre-se de que por default a priority_queue é um Max-Heap, então verifique como utilizá-la como um Min-Heap.

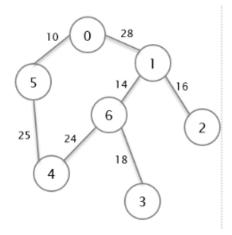


Figure 3: Exemplo de grafo.

No segundo caso, não esqueça de enviar sua classe heap quando enviar o trabalho.

Graph kruskal()

Saída: Retornar um grafo composto dos mesmos nós do grafo de entrada, mas contendo somente as arestas pertencentes à árvore geradora mínima.

Dicas: Utilize a UnionFind implementada neste trabalho. E para ordenar as arestas e inseri-las uma por uma no grafo resultante, fica mais fácil representá-las explicitamente: utilizando alguma estrutura que guarde os dois nós de extremidade e o seu peso. Como são três informações, você pode usar a classe tuple, da stl, ou definir uma struct dentro da função.

(b) Implemente as seguintes aplicações:

i. Um grafo bicolorido (ou bipartido) é um grafo cujos vértices podem ser divididos em dois grupos U e V, tais que toda e qualquer aresta une um vértice pertencente ao grupo U a um vértice pertencente ao grupo V. Em outras palavras, se atribuirmos as cores preta e branca aos vértices, um vértice branco sempre terá somente vizinhos pretos, e um vértice preto sempre terá somente vizinhos brancos.

Implemente a função **bool Graph::isBicolored()**, que retorna true caso o grafo seja bicolorido e false, caso contrário.

Dicas: O algoritmo para verificar se um grafo é bicolorido é muito semelhante a um dos algoritmos implementados na questão

- anterior. Você pode utilizar as cores definidas no enum Color, da classe.
- ii. Utilize a sua classe Graph para calcular onde devem ser as extremidades (entrada e saída) do labirinto da questão 1, de forma que estas estejam o mais distante possível uma da outra; e que uma delas (a saída) esteja na borda do labirinto.

Cada célula do labirinto é representada por um nó do grafo. Sempre que é possível passar de uma célula para outra, ou seja, não há parede entre as duas, existe uma aresta entre elas, de peso 1. A função para converter um labirinto expresso no vetor de paredes em um grafo já está implementada:

```
Graph createGraph(
    const std::vector<bool>& maze,
    int m, int n);
```

Implemente a função findStartEnd abaixo, em maze.cpp:

```
void findStartEnd(
    const std::vector < bool > % maze,
    int m, int n,
    int % start, int % end );
```

A função recebe como entrada o labirinto e as suas dimensões. E deve escrever nos parâmetros start e end o resultado encontrado. **Dicas:** Note que, apesar de estar buscando os vértices que produzem o MAIOR caminho no labirinto, o caminho entre eles deve ser o MENOR possível, sem voltas desnecessárias.

Definição da classe Graph:

```
#ifndef GRAPH_H
#define GRAPH_H

#include <vector>

class Graph
{
  public:
    // Construtor. N = numero de vertices.
    Graph( int N );

  /* Insere uma aresta no grafo, do no 'from' ao no
    'to', com peso 'weight'. Caso undirected esteja
    marcado como true, insere a aresta tambem no
    sentido to->from
    */
    void insertEdge( int from, int to,
```

```
int weight = 1,
                    bool undirected = true );
  //Imprime os vertices e seus vizinhos
  void print();
  //Imprime os nos do grafo na ordem de uma busca
  //em largura
  void bfs( int s );
  //Imprime os nos do grafo na ordem de uma busca
  //em profundidade
  void dfs(int s);
  //Retorna a arvore geradora minima do grafo
  Graph kruskal();
  //Calcula a menor distancia de s ate cada vertice
  void djikstra( int s );
  // Verifica se o grafo e bicolorido/bipartido
  bool isBicolored();
  //Menor distancia de cada no ate um vertice especifico
  std::vector<int> distances;
private:
 struct Edge
   int v; // Vertice destino
   int w; //Peso da aresta
 };
 enum Color
   WHITE,
   GRAY,
   BLACK
 };
 // Lista de adjacencias
 std::vector < std::vector < Edge > > G;
};
#endif // GRAPH_H
```