#### UNIVERSIDADE ESTADUAL PAULISTA



## "Júlio de Mesquita Filho" Instituto de Geociências e Ciências Exatas DEMAC



Ciências da Computação

André Luis Dias Nogueira
Felipe Melchior de Britto
Rafael Daiki Kaneko
Ryan Hideki Tadeo Guimarães
Vitor Marchini Rolisola

#### Relatório sobre Grafos Hamiltonianos

Relatório Acadêmico

André Luis Dias Nogueira
Felipe Melchior de Britto
Rafael Daiki Kaneko
Ryan Hideki Tadeo Guimarães
Vitor Marchini Rolisola

#### Relatório sobre Grafos Hamiltonianos

Este relatório apresenta a implementação de testes para verificar se grafos aleatórios satisfazem os teoremas hamiltonianos de Dirac, Ore e Bondy-Chvátal, utilizando modelos de grafos com ciclo inicial e arestas adicionadas com probabilidade p. A análise foi realizada para diferentes valores de N e p, com resultados apresentados em gráficos e tabelas.

UNIVERSIDADE ESTADUAL PAULISTA

Orientador: Prof. Emílio Bergamim Júnior

Rio Claro 2024

## **RESUMO**

Este trabalho tem como objetivo de realizar a análise de grafos hamiltonianos por meio da implementação e avaliação dos teoremas de Dirac, Ore e Bondy-Chvátal. Foi aplicado esses critérios em grafos aleatórios gerados a partir de dois modelos principais: o modelo Cíclico-Aleatório, que inicia com um ciclo hamiltoniano e incrementa conexões com uma probabilidade p, e o modelo de Erdos-Renyi, onde cada par de vértices recebe uma aresta com probabilidade fixa. Foram gerados grafos aleatórios para diferentes combinações de N (número de vértices) e p, e aplicados testes para determinar a conformidade com os teoremas citados. Também foi desenvolvido um programa para realizar a automação desses testes e gerar os resultados apresentados neste trabalho. Os resultados, apresentados em gráficos e tabelas, demonstram a eficácia de cada teorema e modelo na identificação de grafos hamiltonianos, oferecendo uma análise empírica sobre a aplicabilidade desses critérios em redes complexas.

Palavras-chaves: grafos hamiltonianos, teorema de Dirac, teorema de Ore, teorema de Bondy-Chvátal, modelo de Erdos-Renyi, teoria dos grafos.

# SUMÁRIO

1	INTRODUÇÃO 4
1.1	Justificativas e Relevância
1.2	Metodologia
1.2.1	Teorema de Dirac
1.2.2	Teorema de Ore
1.2.3	Teorema de Bondy-Chvátal
1.2.4	Modelo Cíclico-Aleatório
1.2.5	Modelo de Erdos-Renyi
1.3	Objetivos
2	IMPLEMENTAÇÃO
2.1	Código Principal
2.1.1	PRIMEIRA REGIÃO (VETORES)
2.1.2	SEGUNDA REGIÃO (FILAS)
2.1.3	TERCEIRA REGIÃO (MATRIZES)
2.1.4	QUARTA REGIÃO (GRAFOS)
2.1.5	REGIÃO FINAL (MAIN)
2.2	Automação para testes

## 1 INTRODUÇÃO

A Teoria dos Grafos é uma área essencial da matemática discreta, com aplicações em diversos campos, incluindo ciência da computação, logística, redes de comunicação, biologia computacional e pesquisa operacional. Um conceito particularmente relevante nessa teoria é o de ciclos hamiltonianos, onde se busca um percurso cíclico que passa por todos os vértices de um grafo exatamente uma vez. Grafos que contêm tais ciclos são denominados grafos hamiltonianos e têm implicações práticas em problemas de otimização, como o problema do caixeiro viajante e o roteamento de redes, onde se procura uma rota eficiente que minimize o custo de deslocamento.

## 1.1 JUSTIFICATIVAS E RELEVÂNCIA

O estudo de grafos hamiltonianos ganha importância na medida em que muitos problemas complexos podem ser simplificados pela verificação de hamiltonianidade em suas representações gráficas. Contudo, a determinação exata da presença de ciclos hamiltonianos é um problema computacionalmente difícil (NP-completo). Para contornar essa dificuldade, a teoria propõe critérios suficientes de hamiltonianidade, que, embora não garantam uma solução exata para todos os grafos, oferecem maneiras eficientes de inferir a presença de ciclos hamiltonianos em grafos que satisfaçam certas condições. Os teoremas de **Dirac**, **Ore** e **Bondy-Chvátal** são três desses critérios, cada um propondo condições suficientes que, quando satisfeitas, garantem a hamiltonianidade do grafo. A relevância desses teoremas está no potencial de reduzir significativamente a complexidade do problema da hamiltonianidade, o que tem implicações diretas em áreas como o planejamento urbano e a configuração de redes, onde rotas e conexões precisam ser eficientes e bem estruturadas.

Explorar e comparar os modelos de grafos que satisfaçam esses teoremas em condições variáveis de conexão oferece uma base empírica valiosa para avaliar a aplicabilidade e a robustez de cada critério. Esse estudo também contribui para uma melhor compreensão dos modelos aleatórios de grafos, que frequentemente são usados para simular redes reais, onde a distribuição de conexões segue padrões probabilísticos.

#### 1.2 METODOLOGIA

A metodologia proposta para este estudo envolve a implementação de um conjunto de testes para verificar se um grafo dado satisfaz os critérios de hamiltonianidade estabelecidos pelos teoremas de Dirac, Ore e Bondy-Chvátal. Para isso, serão aplicados algoritmos específicos para cada teorema:

- 1. **Teste de Dirac**: Será verificado se todos os vértices de um grafo possuem grau  $\delta \geq \frac{n}{2}$ , sendo n o número de vértices do grafo.
- 2. **Teste de Ore**: Para cada par de vértices não adjacentes u e v, será avaliado se a soma dos graus  $d(u) + d(v) \ge n$ .
- 3. Teste de Bondy-Chvátal: Utilizando o método de fechamento do grafo, serão inseridas arestas entre vértices não adjacentes sempre que a soma de seus graus seja pelo menos n, e em seguida, será avaliado se o grafo resultante é hamiltoniano.

Os testes serão aplicados a grafos gerados aleatoriamente de acordo com dois modelos:

- Modelo Cíclico-Aleatório: Um grafo inicialmente configurado como um ciclo simples de N vértices (o que garante que ele seja hamiltoniano) e, em seguida, arestas adicionais são inseridas entre pares de vértices com uma probabilidade p.
- Modelo de Erdos-Renyi: Cada par de vértices recebe uma aresta com uma probabilidade fixa p, sem uma configuração inicial de ciclo, resultando em grafos com conectividade aleatória.

Para cada combinação de N (número de vértices) e p (probabilidade de conexão), serão gerados dez grafos aleatórios. Cada grafo será submetido aos três testes, e os resultados serão organizados em tabelas e gráficos, comparando a frequência com que cada teorema é satisfeito em cada modelo.

#### 1.2.1 TEOREMA DE DIRAC

O Teorema de Dirac, um dos primeiros critérios suficientes para a hamiltonianidade, postula que um grafo simples com  $n \geq 3$  vértices é hamiltoniano se todos os seus vértices possuem grau  $d(v) \geq n/2$ . Esse teorema baseia-se na premissa de que, quando cada vértice possui um número mínimo de conexões, o grafo torna-se suficientemente "denso" para conter um ciclo hamiltoniano. O Teorema de Dirac é relevante por sua simplicidade e pela garantia que fornece em grafos densos, mas aplica-se apenas a grafos onde o grau de cada vértice atinge um limite mínimo específico.

#### 1.2.2 TEOREMA DE ORE

O Teorema de Ore amplia a condição de Dirac ao considerar pares de vértices não adjacentes. Segundo esse teorema, se em um grafo simples com  $n \geq 3$  vértices a soma dos graus de cada par de vértices não adjacentes u e v satisfaz  $d(u) + d(v) \geq n$ , então o grafo é hamiltoniano. Ao incluir pares de vértices não conectados diretamente, o Teorema de Ore apresenta uma condição menos restritiva, aplicando-se a uma gama mais ampla de grafos e oferecendo uma abordagem mais geral para verificar a hamiltonianidade.

#### 1.2.3 TEOREMA DE BONDY-CHVÁTAL

O Teorema de Bondy-Chvátal propõe uma abordagem iterativa para verificar a hamiltonianidade, conhecida como operação de fechamento do grafo. Esse teorema afirma que um grafo G com n vértices é hamiltoniano se e somente se seu fechamento  $G^*$  for hamiltoniano, onde  $G^*$  é obtido ao adicionar arestas entre pares de vértices não adjacentes u e v sempre que  $d(u) + d(v) \ge n$ . Essa condição permite construir um grafo equivalente em termos de hamiltonianidade ao adicionar conexões entre pares de vértices conforme necessário, simplificando o problema ao permitir uma verificação gradativa.

#### 1.2.4 MODELO CÍCLICO-ALEATÓRIO

No modelo cíclico-aleatório, inicia-se com um ciclo simples de N vértices, o que garante que o grafo possui um ciclo hamiltoniano desde o início. Em seguida, são adicionadas arestas aleatórias entre pares de vértices não adjacentes com uma probabilidade p. Esse modelo permite que o grafo mantenha um ciclo básico enquanto aumenta gradualmente a conectividade, possibilitando a análise da transição de grafos com hamiltonianidade garantida para grafos mais complexos e densamente conectados.

#### 1.2.5 MODELO DE ERDOS-RENYI

O modelo de Erdos-Renyi, proposto por Paul Erdős e Alfréd Rényi, é um dos modelos mais tradicionais para a geração de grafos aleatórios. Nesse modelo, cada par de vértices em um grafo recebe uma aresta com uma probabilidade fixa p, resultando em grafos com distribuição de conexões aleatória e sem uma estrutura cíclica inicial. Esse modelo é amplamente utilizado para estudar propriedades estatísticas de grafos e para modelar redes complexas onde as conexões entre vértices ocorrem de maneira independente e sem padrões definidos.

#### 1.3 OBJETIVOS

Este estudo possui os seguintes objetivos principais:

- Explorar a Aplicabilidade dos Teoremas de Dirac, Ore e Bondy-Chvátal: Aprofundar a compreensão dos critérios de hamiltonianidade em grafos aleatórios, identificando em que circunstâncias cada teorema é aplicável.
- 2. Desenvolver Testes Computacionais para Verificação da Hamiltonianidade: Implementar algoritmos que verifiquem a conformidade de grafos com os três teoremas, de modo a avaliar a eficiência de cada critério como indicador de hamiltonianidade.

3. Comparar Modelos de Grafos Aleatórios: Examinar a eficácia dos modelos cíclico-aleatório e Erdos-Renyi na produção de grafos que satisfaçam os critérios de hamiltonianidade, e comparar as taxas de grafos hamiltonianos produzidos por cada modelo para diferentes valores de N e p.

Este estudo pretende fornecer uma visão prática e teórica sobre os critérios hamiltonianos, contribuindo para o entendimento de sua aplicabilidade e oferecendo uma base empírica para o uso desses critérios na análise e simulação de redes complexas.

## 2 IMPLEMENTAÇÃO

A implementação deste projeto consiste na criação de um algoritmo para verificar se um grafo satisfaz os três teoremas hamiltonianos: Dirac, Ore e Bondy-Chvátal. Além disso, foi desenvolvido um script em Python para automatizar a geração e análise dos resultados.

## 2.1 CÓDIGO PRINCIPAL

O código principal, escrito em linguagem C, está organizado em várias seções, cada uma dedicada a funcionalidades específicas relacionadas à geração, manipulação e análise de grafos, com relação aos ciclos hamiltonianos.

## 2.1.1 PRIMEIRA REGIÃO (VETORES)

```
int *criar vetor(int n) {
       int *vetor = (int *)calloc(n, sizeof(int));
       return vetor:
3
   }
5
   void troca lugares(int *vetor, int num1, int num2) {
       int aux = vetor[num1];
7
       vetor[num1] = vetor[num2];
8
       vetor[num2] = aux;
10
   }
11
   void liberar vetor(int *vetor) {
       free(vetor);
13
   }
14
```

A primeira região, **vetores**, contém funções para gerenciamento de array dinâmico (*vetor*). Inclui funções para criar um vetor (*criar\_vetor*), trocar elementos dentro de um vetor (*troca\_lugares*) e liberar a memória alocada para um vetor (*liberar\_vetor*).

## 2.1.2 SEGUNDA REGIÃO (FILAS)

```
typedef struct dado {
int dado;
```

```
struct dado *proximo;
   } DADO;
4
5
   typedef struct {
       DADO *entrada;
7
       DADO *saida;
8
   } Fila;
9
10
   typedef Fila *p_fila;
11
12
   p_fila criar_fila() {
13
       p_fila f = malloc(sizeof(Fila));
       f->entrada = NULL;
15
       f->saida = NULL;
16
       return f;
17
   }
18
19
   int fila_vazia(p_fila f) {
20
       return (f->saida == NULL);
21
22
23
   void esvaziar_fila(p_fila f) {
       DADO *aux;
25
       while (!fila_vazia(f)) {
26
            aux = f->saida;
27
            f->saida = f->saida->proximo;
28
            free(aux);
30
        f->entrada = NULL;
31
32
   }
33
   void liberar_fila(p_fila f) {
        DADO *aux;
35
        while (!fila_vazia(f)) {
36
            aux = f->saida;
            f->saida = f->saida->proximo;
38
            free(aux);
39
        }
40
```

```
free(f);
41
42
   }
43
   void enfileirar(p_fila f, int k) {
        DADO *aux = malloc(sizeof(DADO));
45
        aux->dado = k;
46
        aux->proximo = NULL;
47
        if (!fila_vazia(f)) {
48
            f->entrada->proximo = aux;
            f->entrada = aux;
50
        } else {
51
            f->entrada = aux;
52
            f->saida = aux;
53
        }
54
   }
55
56
   int desenfileirar(p_fila f) {
57
        DADO *aux;
58
        int i;
59
        if (!fila_vazia(f)) {
60
            aux = f->saida;
61
            if (f->entrada != f->saida) {
62
                f->saida = f->saida->proximo;
63
            } else {
64
                f->entrada = NULL;
65
                f->saida = NULL;
66
            }
            i = aux->dado;
68
            free(aux);
69
70
            return i;
        }
71
        return INT_MIN;
72
   }
73
74
   bool remover_item(p_fila f, int k) {
75
        DADO *atual = f->saida;
76
        DADO *anterior = NULL;
77
        while (atual != NULL) {
78
```

```
if (atual->dado == k) {
79
                 if (anterior != NULL) {
80
                      anterior->proximo = atual->proximo;
81
                     free(atual);
82
                 } else {
83
                      desenfileirar(f);
                 }
85
                 return true;
86
            }
87
            anterior = atual;
88
            atual = atual->proximo;
89
        }
        return false;
91
   }
92
```

A segunda região, filas, define e gerencia uma estrutura de dados de fila (FIFO). Inclui a definição da estrutura (DADO), que representa um elemento na fila, e a estrutura Fila, que representa a própria fila. As funções nesta região incluem criar uma fila  $(criar\_fila)$ , verificar se uma fila está vazia  $(fila\_vazia)$ , esvaziar uma fila  $(esvaziar\_fila)$ , liberar a fila  $(liberar\_fila)$ , enfileirar (enfileirar), desenfileirar (desenfileirar) e remover um item específico da fila  $(remover\_item)$ .

## 2.1.3 TERCEIRA REGIÃO (MATRIZES)

```
typedef struct matricial {
       int n; // linhas
2
       int **matriz; // ponteiro para matriz
3
       int *grau; // ponteiro para vetor com o grau dos vértices
       p_fila *lista_n_adjascencia; // ponteiro para vetor da lista de
        → não adjascência
   } Matriz;
   Matriz *inicializar matriz(int qtd vertices) {
8
       Matriz *matricial = (Matriz *)malloc(sizeof(Matriz));
9
       int **matriz adjascencia = (int **)malloc(qtd vertices *
10
          sizeof(int *));
       for (int i = 0; i < qtd vertices; i++) {</pre>
11
           matriz adjascencia[i] = (int *)malloc(qtd vertices *
12

    sizeof(int));
```

```
}
13
        matricial->n = qtd_vertices;
14
        matricial->matriz = matriz adjascencia;
15
        matricial->lista n adjascencia = malloc(sizeof(p fila) *
16

    qtd vertices);
        for (int i = 0; i < qtd_vertices; i++) {</pre>
17
            matricial->lista_n_adjascencia[i] = criar_fila();
18
        }
19
        matricial->grau = criar_vetor(qtd_vertices);
20
        return matricial;
21
   }
22
23
   Matriz *copiar_matriz(Matriz *matricial) {
24
        Matriz *copia = inicializar matriz(matricial->n);
25
        DADO *aux;
26
        for (int i = 0; i < copia->n; i++) {
27
            copia->grau[i] = matricial->grau[i];
28
            aux = matricial->lista_n_adjascencia[i]->saida;
29
            while (aux != NULL) {
30
                enfileirar(copia->lista_n_adjascencia[i], aux->dado);
31
                aux = aux->proximo;
32
            }
33
            for (int j = 0; j < copia \rightarrow n; j++) {
34
                copia->matriz[i][j] = matricial->matriz[i][j];
35
            }
36
        }
37
        return copia;
38
39
40
   void liberar_matriz(Matriz *matricial) {
41
        for (int i = 0; i < matricial->n; i++) {
42
            free(matricial->matriz[i]);
            liberar_fila(matricial->lista_n_adjascencia[i]);
44
        }
45
        liberar_vetor(matricial->grau);
        free(matricial->lista n adjascencia);
47
        free(matricial->matriz);
48
        free(matricial);
49
```

A terceira região, **matrizes**, lida com operações de matriz, especificamente para representar grafos. Ela define a estrutura Matriz, que inclui a matriz de adjacência, o grau de vértices e uma lista de vértices não adjacentes. As funções nesta região incluem inicializar uma matriz (*inicializar\_matriz*), copiar uma matriz (*copiar\_matriz*) e liberar a memória alocada para uma matriz (*liberar\_matriz*).

## 2.1.4 QUARTA REGIÃO (GRAFOS)

```
typedef Matriz *Grafo;
   void gerar_grafo(Grafo grafo, bool orientado, float probabilidade) {
3
        int porcentagem = (int)(100 * probabilidade);
4
        if (!orientado) { // garante espelhamento
5
            for (int i = 0; i < grafo->n; i++) {
6
                for (int j = i; j < grafo->n; j++) {
                     if (i != j) { // evitar ligacoes proprias
8
                         grafo->matriz[i][j] = (rand() % 100 <
9

→ porcentagem) ? 1 : 0; // pesos entre 1 e 0

                             (tem ou nao tem)
                         grafo->matriz[j][i] = grafo->matriz[i][j];
10
                         if (grafo->matriz[i][j]) {
11
                             grafo->grau[i]++;
12
                             grafo->grau[j]++;
13
                         } else {
14
                             enfileirar(grafo->lista n adjascencia[i], j);
15
16
                             enfileirar(grafo->lista n adjascencia[j], i);
                         }
17
                    } else {
18
                         grafo->matriz[i][j] = 0; // falso para quando for
19
                         \rightarrow a diagonal principal
                    }
20
                }
21
            }
22
        } else {
23
            for (int i = 0; i < grafo->n; i++) {
24
                for (int j = 0; j < grafo \rightarrow n; j++) {
25
                     if (i != j) { // evitar ligacoes proprias
26
```

```
grafo->matriz[i][j] = (rand() % 100 <
27
                             porcentagem) ? 1 : 0; // pesos entre 1 e 0
                            (tem ou nao tem)
                        if (grafo->matriz[i][j]) {
28
                             grafo->grau[i]++;
29
                        } else {
30
                             enfileirar(grafo->lista_n_adjascencia[i], j);
31
                        }
32
                    } else {
                        grafo->matriz[i][j] = 0; // falso para quando for
34
                         \hookrightarrow a diagonal principal
                    }
35
                }
36
            }
37
       }
38
   }
39
40
   void gerar_grafo_hamiltoniano(Grafo grafo, bool orientado, float
41
      probabilidade) {
       gerar_grafo(grafo, orientado, probabilidade);
42
       int *ciclo = criar_vetor(grafo->n);
43
       for (int i = 0; i < grafo->n; i++) {
44
            ciclo[i] = i;
45
       }
46
       if (!orientado) {
47
            troca lugares(ciclo, 0, rand() % (grafo->n));
48
            for (int i = 1; i < grafo->n; i++) {
                troca lugares(ciclo, i, rand() % (grafo->n - i) + i);
50
                if (!(grafo->matriz[ciclo[i - 1]][ciclo[i]])) {
51
                    grafo->matriz[ciclo[i - 1]][ciclo[i]] = 1;
52
                    grafo->matriz[ciclo[i]][ciclo[i - 1]] =
53

    grafo→matriz[ciclo[i - 1]][ciclo[i]];

                    grafo->grau[ciclo[i - 1]]++;
54
                    grafo->grau[ciclo[i]]++;
55
                    remover_item(grafo->lista_n_adjascencia[ciclo[i - 1]],
                     ⇔ ciclo[i]);
                    remover item(grafo->lista n adjascencia[ciclo[i]],
57

    ciclo[i - 1]);
```

```
}
58
            }
59
            if (!(grafo->matriz[ciclo[grafo->n - 1]][ciclo[0]])) {
60
                grafo->matriz[ciclo[grafo->n - 1]][ciclo[0]] = 1;
61
                grafo->matriz[ciclo[0]][ciclo[grafo->n - 1]] =
62

    grafo->matriz[ciclo[grafo->n - 1]][ciclo[0]];
                grafo->grau[ciclo[grafo->n - 1]]++;
63
                grafo->grau[ciclo[0]]++;
64
                remover_item(grafo->lista_n_adjascencia[ciclo[grafo->n -
65
                remover_item(grafo->lista_n_adjascencia[ciclo[0]],
66

    ciclo[grafo→n - 1]);

           }
67
       }
68
       liberar vetor(ciclo);
69
   }
70
71
   bool dirac(Grafo grafo) {
72
73
       for (int i = 0; i < grafo->n; i++) {
74
            if (grafo->grau[i] < grafo->n / 2)
75
                return false;
76
       }
77
       return true;
78
   }
79
80
   bool ore(Grafo grafo) {
       DADO *aux:
82
       for (int i = 0; i < grafo->n; i++) {
83
            aux = grafo->lista_n_adjascencia[i]->saida;
84
            while (aux != NULL) {
85
                if (grafo->grau[i] + grafo->grau[aux->dado] < grafo->n)
                    return false;
87
                aux = aux->proximo;
88
           }
89
       }
90
       return true;
91
   }
92
```

```
93
    Grafo fecho hamiltoniano(Grafo grafo) {
94
        Grafo fecho hamiltoniano = copiar matriz(grafo);
95
        int aux;
        for (int i = 0; i < fecho_hamiltoniano->n; i++) {
97
             while (fecho_hamiltoniano->lista_n_adjascencia[i]->saida !=
98
             → NULL) {
                 if (ore(fecho_hamiltoniano))
99
                     return fecho hamiltoniano;
100
                 aux = desenfileirar(fecho_hamiltoniano->
101
                  → lista_n_adjascencia[i]);
                 fecho hamiltoniano->matriz[i][aux] = 1;
102
                 fecho hamiltoniano->matriz[aux][i] =
103

    fecho hamiltoniano→matriz[i][aux];

                 fecho hamiltoniano->grau[i]++;
104
                 fecho hamiltoniano->grau[aux]++;
105
             }
106
        }
107
        liberar_matriz(fecho_hamiltoniano);
108
        return NULL;
109
    }
110
111
    bool bondy_chvatal(Grafo fecho) {
112
        if (fecho == NULL)
113
             return false;
114
        for (int i = 0; i < fecho->n; i++) {
115
             for (int j = i + 1; j < fecho->n; i++) {
117
                 if (!(fecho->matriz[i][j])) {
118
                     return false;
119
                 }
120
             }
121
122
        return true;
123
124
    }
```

A quarta região, **grafo**, foca em operações específicas de grafos. Inclui funções para gerar um gráfico aleatório (gerar\_grafo), gerar um gráfico hamiltoniano (gerar\_grafo\_hamiltoniano), verificar se um gráfico satisfaz o teorema de Dirac

(dirac), verificar se um gráfico satisfaz o teorema de Ore (ore), gerar um fechamento hamiltoniano de um gráfico (fecho\_hamiltoniano) e verificar se um gráfico satisfaz o teorema de Bondy-Chvátal (bondy\_chvatal). Além disso, inclui funções para imprimir o gráfico em um arquivo (imprimir\_grafo\_arquivo) e visualizar o gráfico e suas informações (visualizar\_grafo\_e\_informacoes).

## 2.1.5 REGIÃO FINAL (MAIN)

```
int main() {
       int opcao, n, salvar;
2
       Grafo grafo=NULL, grafo=NULL;
       float probabilidade;
4
       static int orientado = false;
5
       while (true) {
6
           srand(time(NULL)); // garantir boa aleatorizacao
7
          printf("+----+\n");
          printf("Escolha uma opcao:\n");
9
          printf("1. Gerar Grafo\n");
10
          printf("2. Gerar Grafo Hamiltoniano\n");
11
          printf("3. Verificar Teorema de Dirac\n");
12
          printf("4. Verificar Teorema de Ore\n");
          printf("5. Verificar Bondy-Chvatal\n");
14
          printf("6. Gerar Fecho Hamiltoniano\n");
15
          printf("7. Visualizar Grafo\n");
          printf("8. Visualizar o Fecho Hamiltoniano\n");
17
          printf("0. Sair\n");
          printf("+----+\n");
19
           scanf("%d", &opcao);
20
           switch (opcao) {
           case 1:
22
              if (grafo) {
                  liberar matriz(grafo);
24
                  printf("Grafo anterior existente foi excluido!\n");
25
              }
26
              printf("Digite o numero de vertices: ");
27
              scanf("%d", &n);
28
              printf("Digite a probabilidade de aresta (0 a 1): ");
29
              scanf("%f", &probabilidade);
30
              grafo = inicializar matriz(n);
```

```
gerar grafo(grafo, orientado, probabilidade);
32
                printf("Grafo gerado com sucesso!\n");
33
                break:
34
            case 2:
35
36
                printf("Digite o numero de vertices: ");
37
                scanf("%d", &n);
38
                printf("Digite a probabilidade de aresta (0 a 1): ");
39
                scanf("%f", &probabilidade);
                grafo = inicializar_matriz(n);
41
                gerar_grafo_hamiltoniano(grafo, orientado, probabilidade);
42
                printf("Grafo Hamiltoniano gerado com sucesso!\n");
                break:
44
            case 3:
45
46
                if (dirac(grafo)) {
47
                    printf("O grafo satisfaz o Teorema de Dirac.\n");
48
                } else {
49
                    printf("O grafo NAO satisfaz o Teorema de Dirac.\n");
50
                }
51
                break;
52
            case 4:
53
54
                if (ore(grafo)) {
55
                    printf("O grafo satisfaz o Teorema de Ore.\n");
56
                } else {
57
                    printf("O grafo NAO satisfaz o Teorema de Ore.\n");
                }
59
                break;
60
            case 5:
61
62
                if (ore(grafo)) {
63
                    fecho = grafo;
64
                }
65
                if (bondy_chvatal(fecho)) {
                    printf("O fecho hamiltoniano satisfaz o Teorema de
67
                     ⇔ Bondy-Chvatal.\n");
                } else {
68
```

```
printf("O fecho hamiltoniano NAO satisfaz o Teorema de
69
                         Bondy-Chvatal.\n");
                 }
70
                 break;
71
            case 6:
72
73
                 if (ore(grafo)) {
74
                     printf("O grafo já possui um fecho hamiltoniano.\n");
75
                 } else {
76
                     fecho = fecho_hamiltoniano(grafo);
77
                     if (fecho != NULL) {
78
                         printf("Um fecho hamiltoniano para o grafo foi
79
                          ⇔ gerado!\n");
                     } else {
80
                         printf("Não foi possível modificar o grafo.\n");
81
                     }
82
                 }
83
                 break;
84
            case 7:
85
86
            case 8:
87
                 if (ore(grafo)) {
88
                     printf("O próprio grafo já é um fecho
89

→ hamiltoniano.\n");
                     break;
90
                 }
91
93
            }
94
        }
95
   }
96
```

A região final, **main**, contém a função (*main*) que fornece uma interface orientada a menu para o usuário interagir com o programa. O usuário pode gerar grafos, verificar vários teoremas, gerar fechamentos hamiltonianos e visualizar os grafos. A função principal manipula a entrada do usuário, chama as funções apropriadas com base na escolha do usuário e garante o gerenciamento de memória adequado ao liberar recursos alocados antes de sair.

## 2.2 AUTOMAÇÃO PARA TESTES