Aluno: Allan Cordeiro Rocha de Araújo

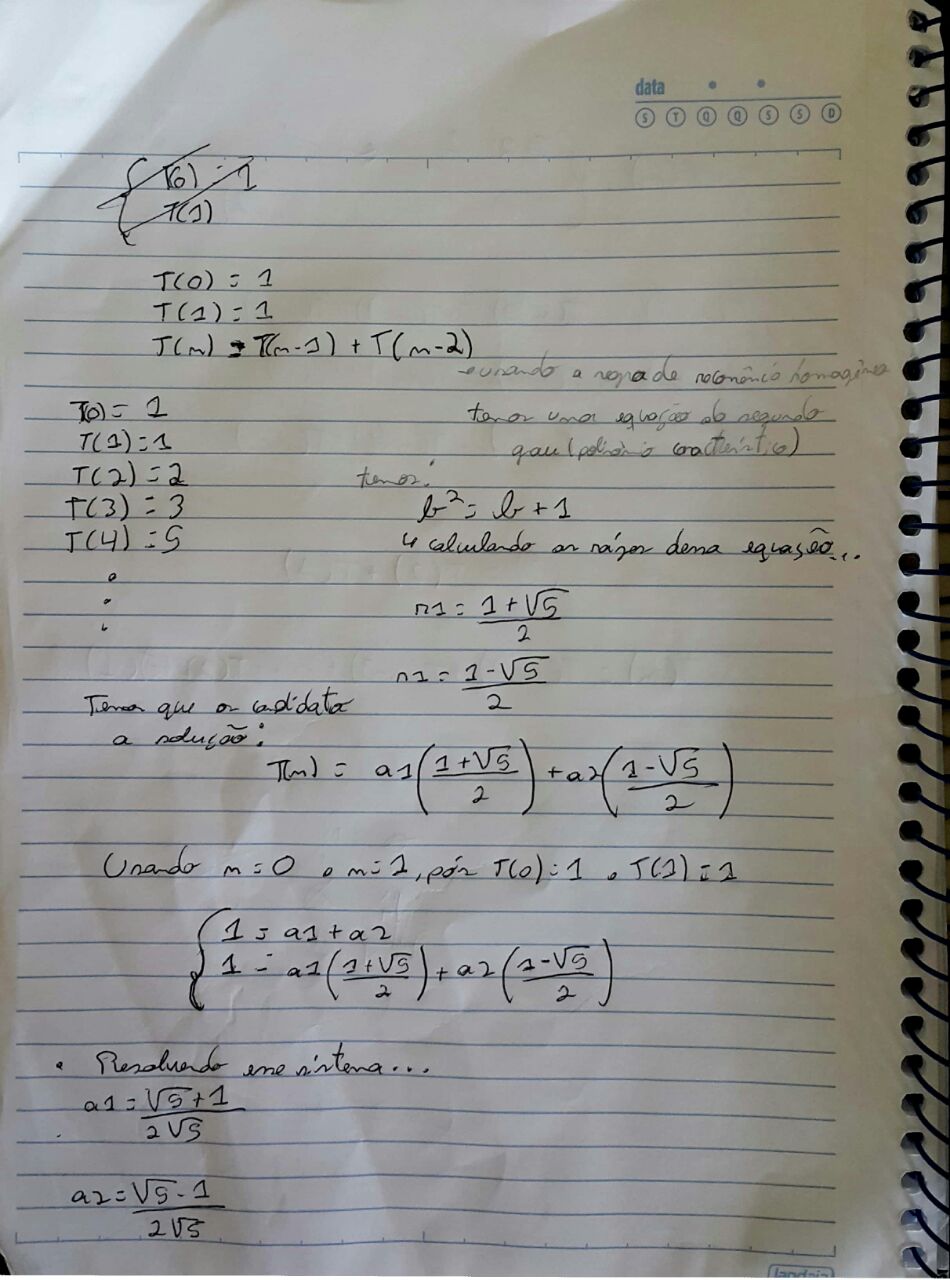
Disciplina: Análise de Algoritmo

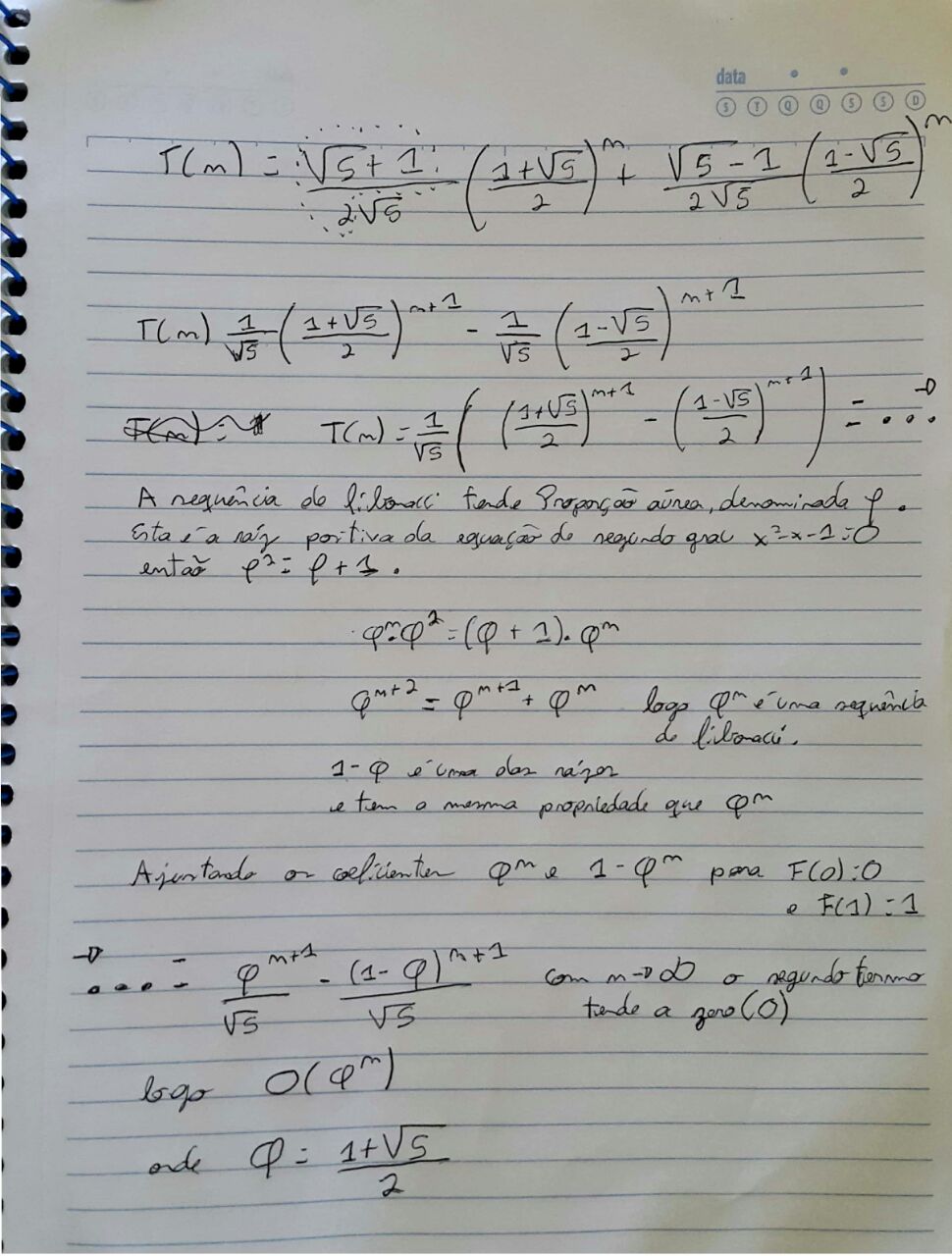
**Lista 2**

**Questão 1**

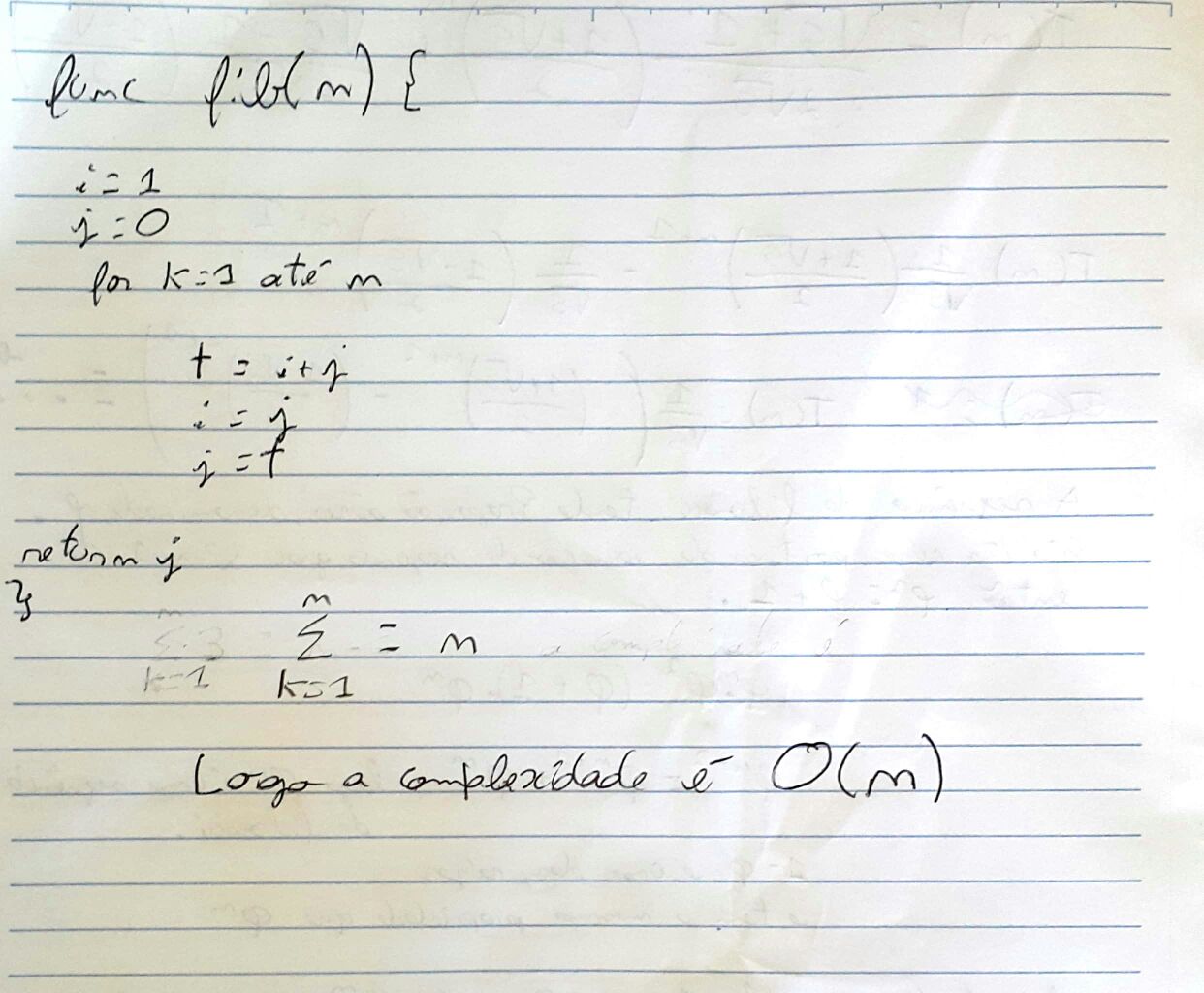
**Letra (A)**

Complexidade da versão recursiva





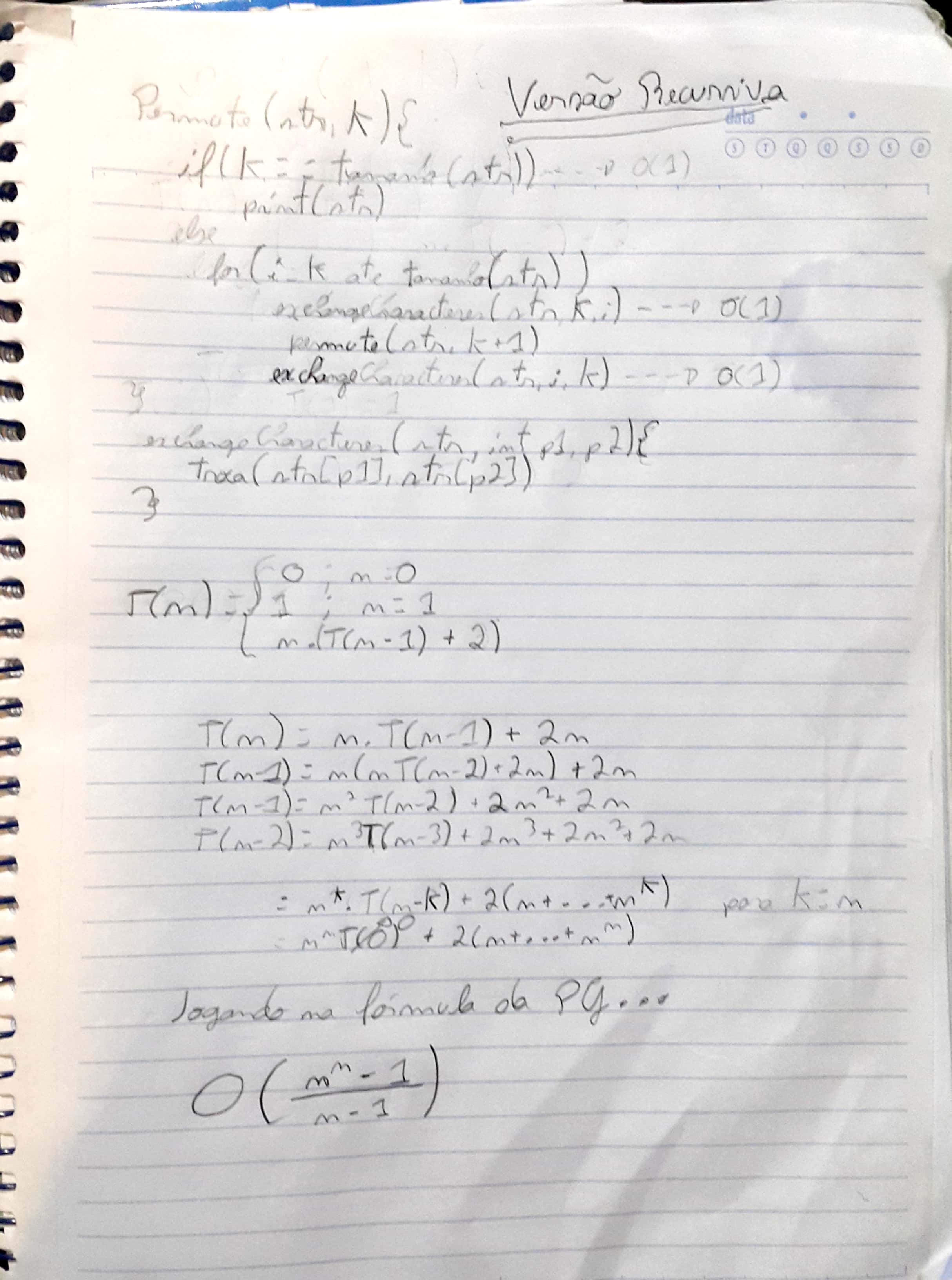
Calculo da complexidade para a versão iterativa



O limite inferior para ele é O(log(n)), pois é a melhor complexidade entre os algoritmos de Fibonacci, neste caso é um algoritmo que usa exponenciação de matrizes.

**Letra (B)**

Cálculo para complexidade da versão recursiva

****

**Questão 2**

**(A)**

É um modelo matemático que representa relações entre objetos G = (V,E).

V é o número de vértices e E é o número de arestas.

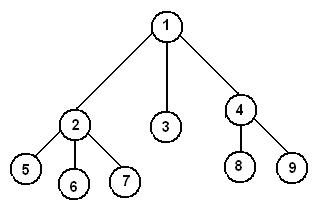


**(B)**

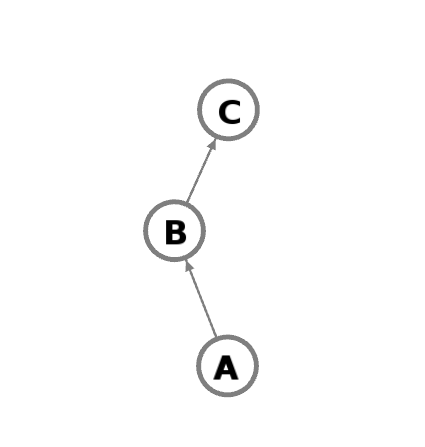
Grafo conexo: Grafo que possui arestas



Grafo acíclico: Grafo que não possui ciclos, ou seja, uma árvore



Grafo direcionado: Grafo onde as arestas possuem uma direção definida



**(C)**

Adjacência em vértices é quando dois vértices x e y forem ligados por uma mesma aresta e=(x,y).



O vértice 6 é adjacente ao vértice 4

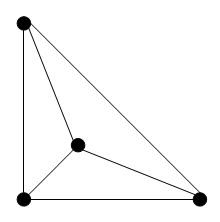
Já adjacência em arestas é quando duas arestas possuem o mesmo extremo (um mesmo vértice)



(6,4) é adjacente a (4,5)

**(D)**

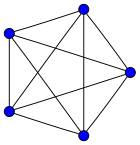
Um grafo planar é quando um grafo é colocado em um plano onde suas arestas não se cruzem



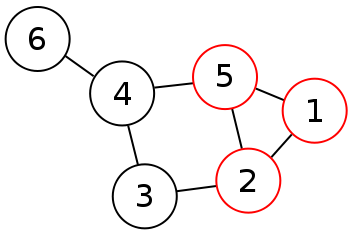
**(F)**

Grafo Completo: Um grafo é completo quando todos os seus vértices forem adjacentes.

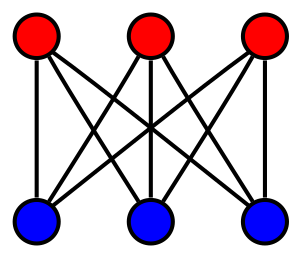
Um grafo completo Kn possui n(n-1)/2 arestas.



Clique: é um subgrafo de um grafo G, que é completo.



Grafo bipartido: Um grafo G=(V,E) é bipartido quando seu conjunto de vértices V pode ser dividido em dois subconjuntos de vértices tais que toda aresta conecta um vértice de um subconjunto com o do outro subconjunto.

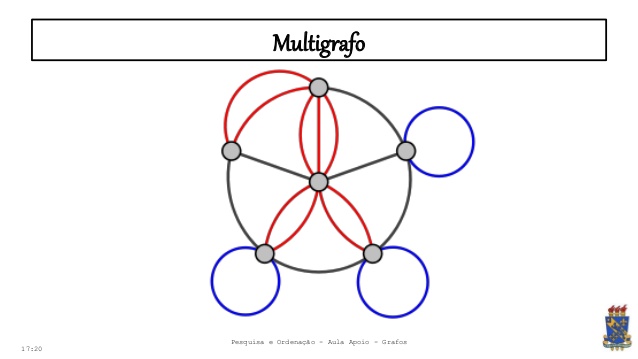


**(G)**

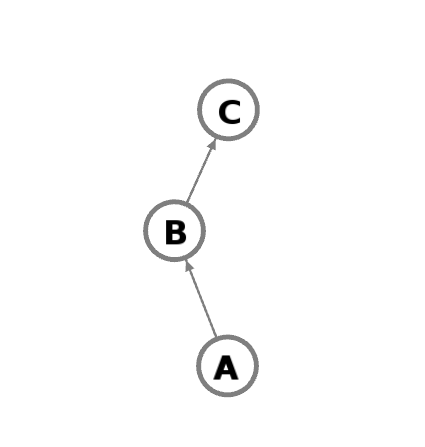
Grafo Simples: É um grafo que não possui arestas múltiplas.



Multigrafo: Quando um grafo possui mais de uma aresta interligando os mesmos dois vértices dizem-se que esse grafo possui arestas múltiplas (ou arestas paralelas).

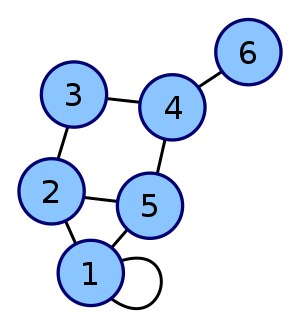


Dígrafo: quando o grafo é direcionado, ou seja, quando as arestas possuem direções.

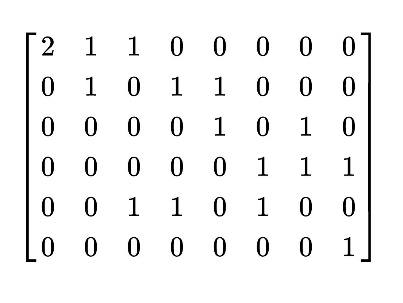


**Questão 3**

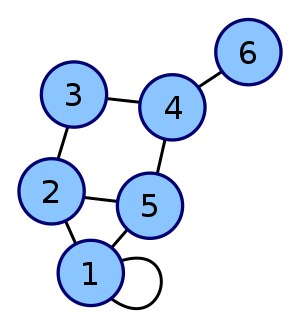
Matriz de incidência: É a representação computacional de um grafo através de uma matriz bidimensional, uma dimensão são os vértices e a outra são as arestas. De forma geral ela guarda informações sobre a relação de cada vértice com cada aresta (a incidência de uma aresta sobre um vértice)



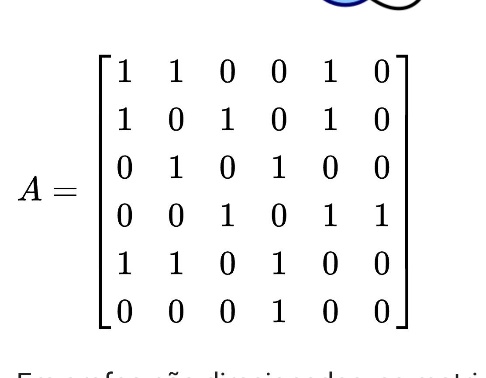
A Matriz de incidência abaixo é a representação do grafo acima.



Matriz de adjacência: Seja um grafo com n vértices, a matriz de adjacência é uma matriz n x n. A matriz guarda informações sobre como o vértice v1 se relaciona com o vértice v2.



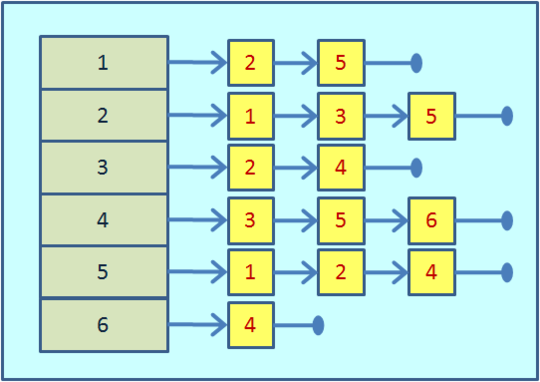
A matriz de adjacência abaixo é a representação do Grafo acima.



Lista de adjacência: É a representação computacional de um Grafo em uma estrutura de dados de lista de listas (ou vetor de listas).



A lista de adjacência a seguir é a representação do grafo acima.



A vantagem da matriz de adjacência é sua velocidade de busca, para buscar qualquer informação nela o custo é O(1). Já a desvantagen é que o gasto de memória talvez não compense isso, pois ele sempre vai armazenar um matriz n x n (n é o número de vértices), logo se o grafo possuir poucas arestas talvez não valha pena.

A vantagem da lista de adjacência é que caso o grafo possua poucas arestas o custo para a lista será baixo, por exemplo, caso possua nenhuma aresta a lista de adjacência será basicamente um vetor. A desvantagem é caso o grafo seja um grafo completo, ou seja, todos os seus vértices estão ligados entre si.

**Questão 4**

Tabela hash / tabela de dispersão / tabela de espalhamento é uma estrutura de dados que associa chaves aos elementos. Com esta chave será feito a busca do elemento. Existe vários métodos para o cálculo do espalhamento dos elementos (calcular sua posição na tabela), o mais conhecido é usar resto da divisão do elemento pelo tamanho da tabela (tamanho da tabela normalmente é um número primo).

A complexidade da inserção e remoção no pior caso é O(n).

A complexidade da busca é O(1).

Estrutura do hash com lista encadeada

#include <stdio.h>

#include <stdlib.h> //para uso da função calloc

#include <math.h>

typedef struct modlista {

int valor;

struct modlista \*prox; //ponteiro para o proximo elemento

}\*vetor,lista, \*elo; //um vetor de ponteiro para a struct, a estrutura, ponteiro para a struct

void inicio(vetor \*v,int n){

elo novo;

int i;

for(i=0;i<n;i++){

novo = (elo)calloc(1,sizeof(lista));

novo->valor = i;

novo->prox = NULL;

v[i] = novo;

}

}

int calculoHash(int x,int m){

return (x%m);

}

int inserir(vetor \*v,int valor,int m){

elo aux, novo;

int posicao = calculoHash(valor,m);

aux = v[posicao];

while(1){

if(aux->prox == NULL)

break;

aux = aux->prox;

}

novo = (elo)calloc(1,sizeof(lista));

novo->valor = valor;

novo->prox = NULL;

aux->prox = novo;

}

void imprimir(vetor \*v,int m){

elo aux;

int i;

for(i=0;i<m;i++){

aux = v[i];

while(1){

if(aux == NULL)

break;

printf("%d -> ",aux->valor);

aux = aux->prox;

}

printf("\\\n");

}

}

**Questão 5**

Enumeração explicita: é a famosa resolução por força bruta, onde é feita todas as comparações possíveis em um conjunto de dados para se obter a resposta desejada.

Exemplo: algoritmos de força bruta.

Enumeração implícita: Quando apenas uma parte dos dados é realmente analisada, sem necessidade de se analisar todos os casos possíveis.

Exemplo: Algoritmos gulosos.

Programação dinâmica: É a técnica de resolução de problemas onde os sub-resultados são armazenados em tabelas para consulta, por exemplo, em uma resolução recursiva normalmente a mesma operação é feita mais de uma vez, nesses casos essas respostas repetidas não são calculadas mais de uma vez, pois já estão armazenadas em tabelas.

Exemplos: algoritmo de Dijkstra, algoritmo para o problema da mochila booleana.

Algoritmo Guloso: é uma resolução baseada em achar a melhor escolha local com a esperança de achar a melhor escolha global, ou seja, o primeiro resultado que satisfaz a condição ele já aceita e desconsidera as outras possíveis possibilidades.

Exemplos: problema da mochila fracionaria, problema do escalonamento de intervalos.

BackTracking: é um refinamento de busca por força bruta, onde varias soluções porem ser descartadas sem serem necessariamente analisadas.

Exemplos: N-rainhas, Caixeiro Viajante.

**Questão 6**

Pseudocódigo da multiplicação de matrizes usando programação dinâmica

MATRIXCHAINORDER (p,n )

1 para i ← 1 até n faça

2 m[i,i] ← 0

3 para l ← 2 até n faça

4 para i ← 1 até n − l + 1 faça

5 j ← i + l − 1

6 m[i, j] ← ∞

7 para k ← i até j − 1 faça

8 q ← m[i, k] + p[i − 1] p[k]p[j] + m[k+1, j]

9 se q < m[i, j]

10 então m[i, j] ← q

11 devolva m[1, n]

**Questão 7**

// algoritmo de Dijkstra /CAMINHO MINIMO

void dijkstra (Graph G,int Vi,int \*dis){

//calcula as distancias e armazena no VETOR dis[]

/\*

Ele irá calcular a distancia da raiz Vi até todos os outros vértices armazenados no vetor dis[]

\*/

char vis[G->v];

memset (vis, 0, sizeof (vis));

memset (dis, 0x7f, sizeof (dis));

dis[Vi] = 0;

int t, i;

for (t = 0; t < G->v; t++){

int v = -1;

for (i = 0; i < G->v; i++){

if (!vis[i] && (v < 0 || dis[i] < dis[v]) )

v = i;

}

vis[v] = 1;

for (i = 0; i < G->v; i++){

if (G->adj[v][i] > (dis[v] + G->adj[v][i]) && dis[i] > (dis[v] + G->adj[v][i]) )

dis[i] = dis[v] + G->adj[v][i];

}

}

}

**Questão 8**

**(A)**

A teoria NP-Completude abrange os problemas NP-Completos, que são problemas que são um subconjunto de NP e são computacionalmente difíceis de se resolver, no caso problemas que são resolvidos em tempo exponencial.

Já o problema SAT é um problema NP-Completo, mais precisamente foi o primeiro identificado como pertencente à classe NP-Completo. O problema SAT é pra determinar se existe uma valor (positivo ou negativo) para um expressão booleana.

**(B)**

Classe P: É o conjunto de problemas que podem ser resolvidos em tempo polinomial por uma máquina de Turing determinística.

Exemplo: cálculo do máximo divisor comum.

Classe NP: É o conjunto de problemas que são decidíveis em tempo polinomial por uma máquina de Turing não-determinística.

Exemplo: problema do caixeiro viajante.

Classe NP-Difícil: um problema H é NP-Difícil se e somente se existe um problema NP-Completo L que é Turing-redutivel em tempo polinomial para H.

Exemplo: problema de decisão da soma de subconjuntos.

NP-Completo: São problemas que são um subconjunto de NP e são computacionalmente difíceis de se resolver.

Exemplo: Problema do caminho mais longo.

**Questão 10**

Uma redução (ou redução polinomial) é reduzir um problema x em um problema y onde um algoritmo 1 que resolve x usando uma subrotina hipotética algoritmo 2 que resolve y, tal que, se algoritmo 2 é um algoritmo polinomial, então algoritmo 1 é um algoritmo polinomial também.

A notação: x <=p y. Significa que existe uma redução de x a y.

Se x <=p y e y está em P, então x está em P.

Para mostrar que SAT <=p Clique primeiro mostraremos que SAT <=p 3-SAT e que 3-SAT <=p Clique.

SAT <=p 3-SAT

Legenda

Quando se diz 3 literais por clausula significa isso:

Ø = (x1 v !x1 v !x2) ^ (x3 v x2 v x4)

Um literal são as variáveis x1,x2.. e sua negação é !x1,!x2...

Uma clausula é (x1 v !x1 v !x2)...

Descreveremos um algoritmo polinomial T que recebe uma fórmula booleana Ø e devolve uma fórmula booleana Ø’ com exatamente 3 literais por cláusulas tais que:

Ø é satisfazível se e somente se Ø’ é satisfazível

A transformação consiste em substituir cada clausula de Ø por uma coleção de claúsulas com exatamente 3 literais cada e equivalente a Ø;

Seja ( l1 ∨ l2 ∨ · · · ∨ lk ) uma claúsula de Ø .

Caso 1. k = 1

Troque ( l1 )

por ( l1 ∨ y1 ∨ y2) ( l1 ∨ ¬ y1 ∨ y2) ( l1 ∨ y1 ∨ ¬ y2) ( l1 ∨ ¬ y1 ∨ ¬ y2) onde y1 e y2 são variáveis novas.

Caso 2. k = 2

Troque ( l1 ∨ l2 ) por ( l1 ∨ l2 ∨y) ( l1 ∨ l2 ∨ ¬y ). onde y é uma variáveis nova. Caso 3. k = 3

Mantenha ( l1 ∨ l2 ∨ l3 ).

Caso 4. k > 3

Troque ( l 1 ∨ l 2 ∨ · · · ∨ l k ) por

( l 1 ∨ l 2 ∨ y 1 )

( ¬ y 1 ∨ l 3 ∨ y 2) ( ¬ y 2 ∨ l 4 ∨ y 3) ( ¬ y 3 ∨ l 5 ∨ y 4 ) . . .

( ¬ y k − 3 ∨ l k − 1 ∨ l k )

onde y 1, y 2, . . . , y k − 3 são variáveis novas

Verifique que Ø é satisfazível se e somente se nova fórmula é satisfazível. O tamanho da nova claúsula é O(m), onde m é o número de literais que ocorrem em Ø (contando-se as repetições).

Agora para 3-SAT <=p Clique

Descreveremos um algoritmo polinomial T que recebe uma fórmula booleana Ø com k clausulas e exatamente 3 literais por clausula e devolve um grafo G tais que

Ø é satisfativel se e somente se G possui um clique >= k

Para cada clausula o grafo G terá 3 vértices, um correspondente a cada literal da clausula, Logo G terá 3k vértices. Teremos arestas ligando vértices u e v se

u e v são vértices que correspondem a literais em diferentes clausulas;

e se u corresponde a um literal x então v não corresponde ao literal !x.