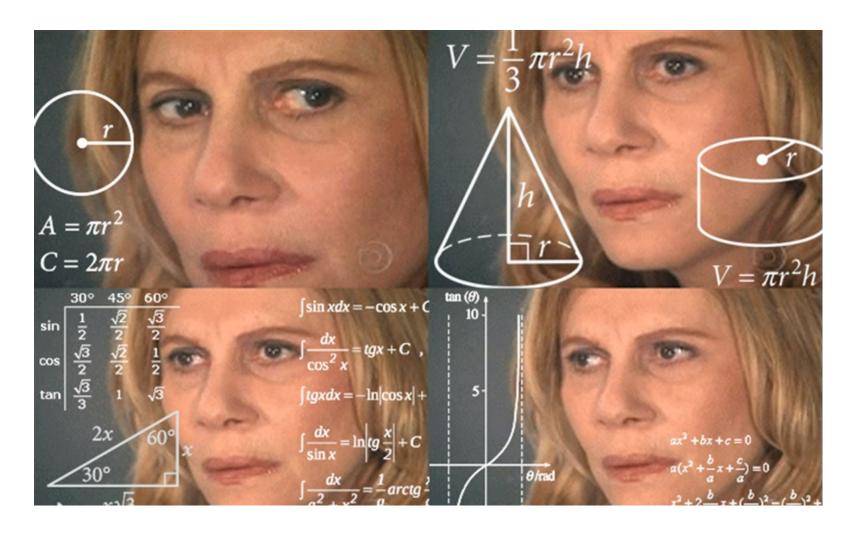
Grafos

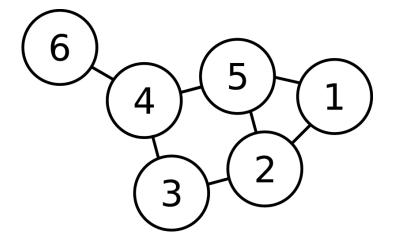


Estrutura de Dados - ED I

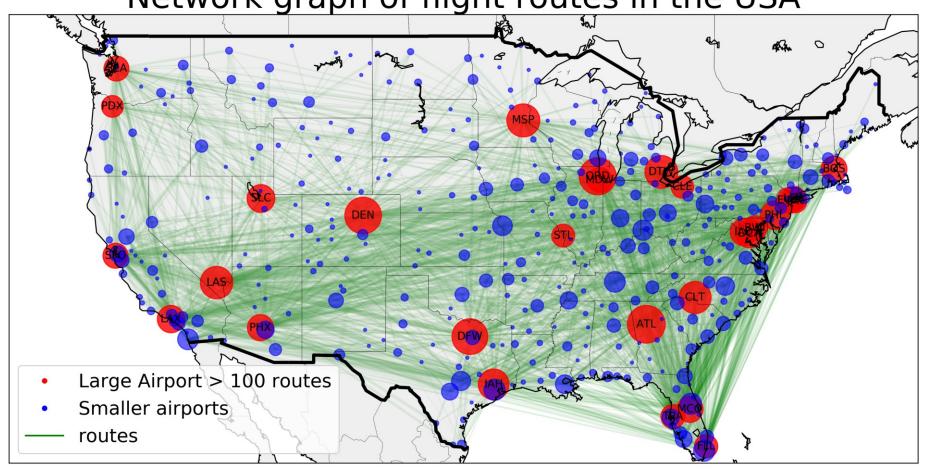
Grafos

- **Definição** (**Grafo**): Um grafo G = G(V, E) é uma estrutura matemática constituída pelos seguintes conjuntos:
 - 1. V: denominado conjunto de vértices i (ou nós do grafo).
 - **2. E:** denominado conjunto de arestas (**i**,**j**) (ou arcos), que conectam dois vértices **i** e **j** do conjunto **V**.

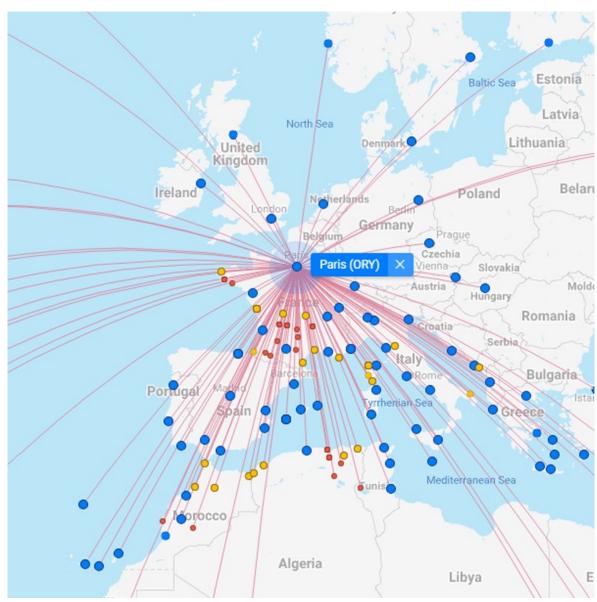
- $V = \{1,2,3,4,5,6\}$
- $A = \{(1,2), (1,5), (2,3), (2,5), (3,4), (5,4), (4,6)\}$



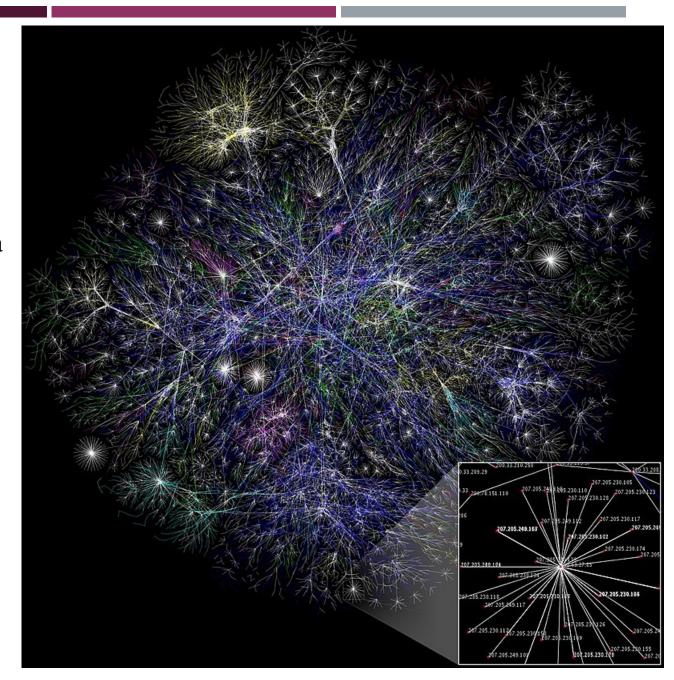
Network graph of flight routes in the USA



Redes de conexões aéreas



- Mapa (parcial) da internet em 2005
- Link:
 en.wikipedia.org/wiki
 /Small world_network#/me
 dia/File:Internet_map
 _1024.jpg

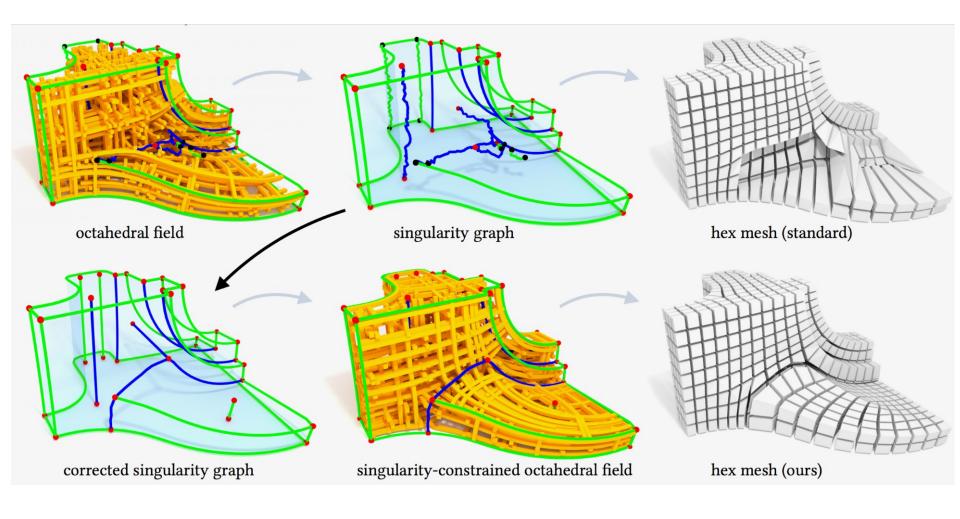


Rede sociais

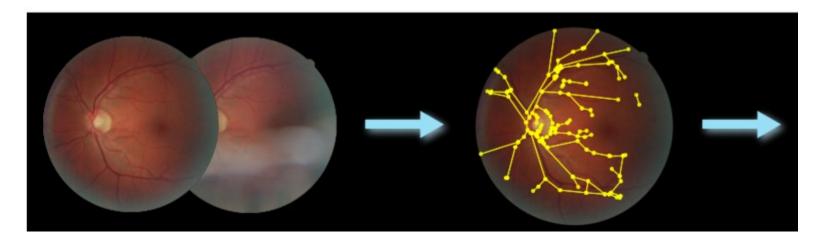


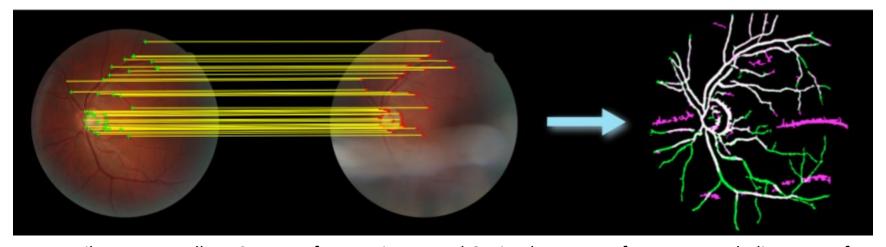
A map of the global audience for Facebook, created by Paul Butler, visualizes the geographic spread of its user base. (Source: Facebook)

Simulação numérica e computação gráfica



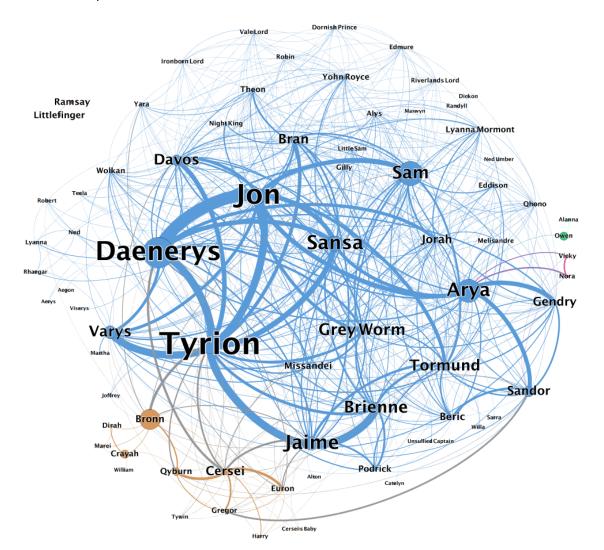
Tratamento de imagens de retina (do fundo do olho)





Danilo Motta, Wallace Casaca, Afonso Paiva, Vessel Optimal Transport for Automated Alignment of Retinal Fundus Images, IEEE Transactions on Image Processing, 2019.

Grafo de relação da série Game of Thrones

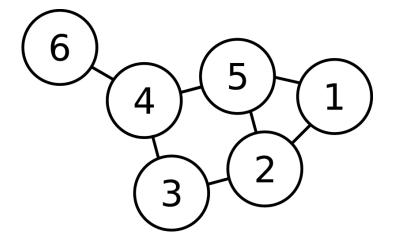




Grafos

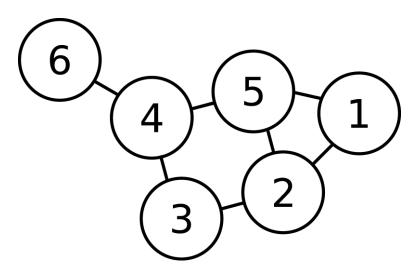
- **Definição** (**Grafo**): Um grafo G = G(V, E) é uma estrutura matemática constituída pelos seguintes conjuntos:
 - 1. V: denominado conjunto de vértices i (ou nós do grafo).
 - **2. E:** denominado conjunto de arestas (**i**,**j**) (ou arcos), que conectam dois vértices **i** e **j** do conjunto **V**.

- $V = \{1,2,3,4,5,6\}$
- $A = \{(1,2), (1,5), (2,3), (2,5), (3,4), (5,4), (4,6)\}$



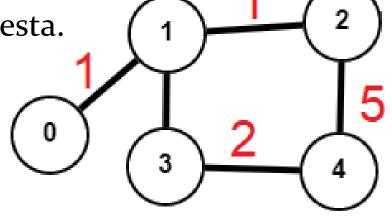
- **Grafos:** adjacência e grau.
 - Vértices adjacentes: são vértices conectados por uma aresta.
 - Dizemos que as arestas são incidentes à um vértice.
 - Grau de um vértice: número de arestas incidentes.

- 6 e 4 são vértices adjacentes.
- O nó 4 tem grau = 3.



- **Grafos:** vizinhança e pesos nas arestas
 - Vizinhança (de um dado vértice vi): subconjunto formado pelos vértices vj que estão conectados a vi por uma aresta.

• **Peso:** valor atribuído a uma aresta.

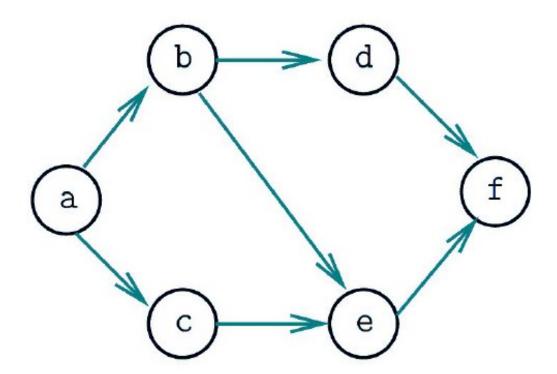


- A vizinhança do nó = 1 é o subconjunto $Viz(1) = \{0,2,3\}$
- A aresta (3, 4) tem peso = 2

- Grafos: laços e arestas múltiplas.
 - Um **laço** (**loop**) é uma aresta que conecta um vértice a ele mesmo.
 - Já as arestas múltiplas ocorrem quando existe a possibilidade de mais de uma aresta conectar o mesmo par de vértices.

- laço (em azul).
- arestas múltiplas (em vermelho).

- **Dígrafo:** É um **grafo direcionado**, cujas arestas possuem direções específicas (são na verdade flechas).
 - O primeiro vértice do par ordenado é a ponta inicial do arco, e o segundo, a ponta final.



Grafos – observações

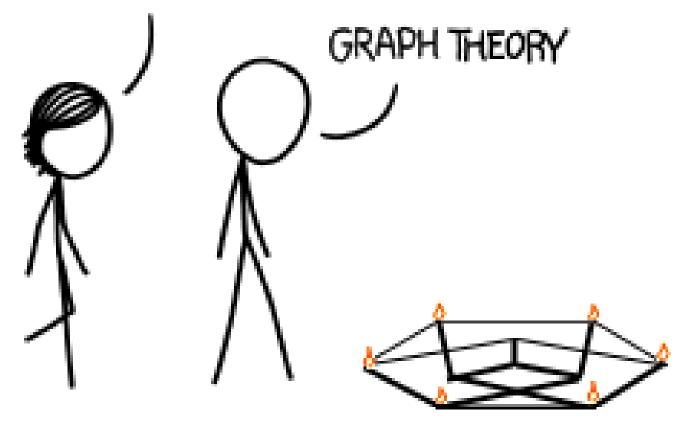
- O conjunto E determina o grau de relação (conexão) entre os nós do conjunto V.
- As arestas podem ter pesos (valores) associados.
- Grafos possibilitam modelar não somente um conjunto de objetos, mas também a relação entre esses elementos.
- Teoria dos Grafos: é uma área de matemática que envolve uma série de resultados importantes obtidos principalmente a partir do século XVII.



Estrutura de Dados – ED I

Grafos - TADs

WHATCHYA DOING?

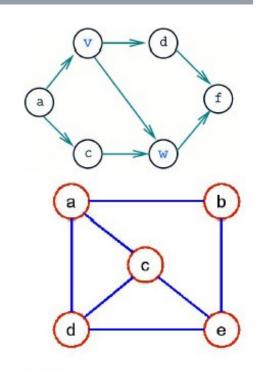


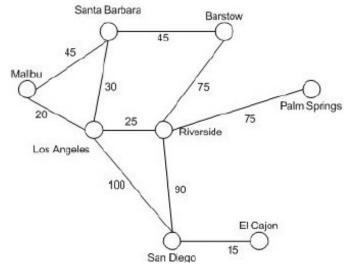
Estrutura de Dados - ED I

Grafos - TADs

Perguntas iniciais:

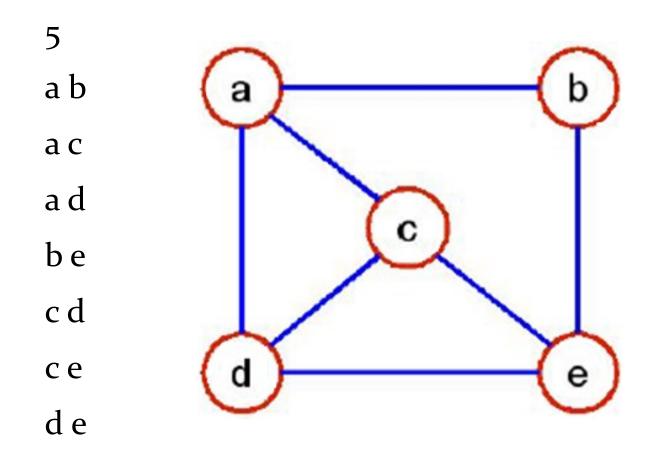
- Como representar um TAD para um grafo?
- 2. Precisamos de representações distintas para grafos e dígrafos?
- 3. E se o grafo possuir arestas com pesos?
- 4. Como ler arestas e vértices e armazenar na memória?
 - Vamos começar pelo último ponto!



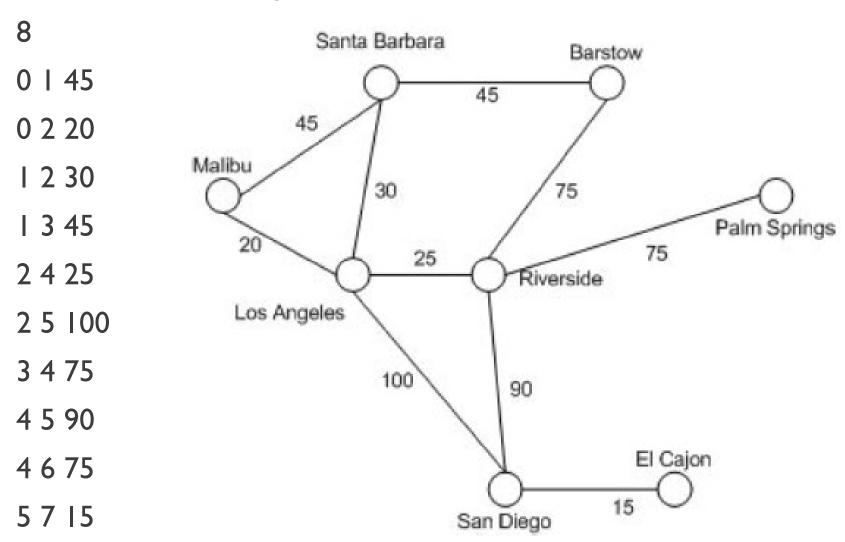


Grafos – lendo vértices e arestas

 Representação do grafo a partir de um padrão prédefinido em um arquivo de texto.



Representação do grafo a partir de um padrão prédefinido em um arquivo de texto.



Grafos x Dígrafos – TAD

• É necessário diferenciar a estrutura de dados entre um grafo e um dígrafo?

 As EDs não precisam ser necessariamente diferentes (porém, em alguns casos requer ajustes!).

 O que muda: em um grafo, ao contrário do dígrafo, ambos os arcos v-w e w-v necessitarão estar representados na ED.

Grafos – TADs mais comuns

Lista de arcos (ou vértices).

Lista de adjacências.

Matriz de adjacência.

• Matriz de incidência.

Grafos – TADs mais comuns

Lista de arcos (ou vértices).

Lista de adjacências.

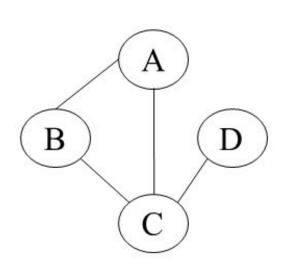
Matriz de adjacência.

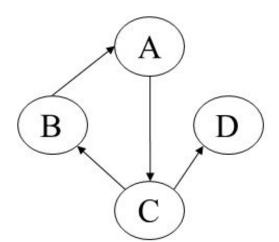
Matriz de incidência.

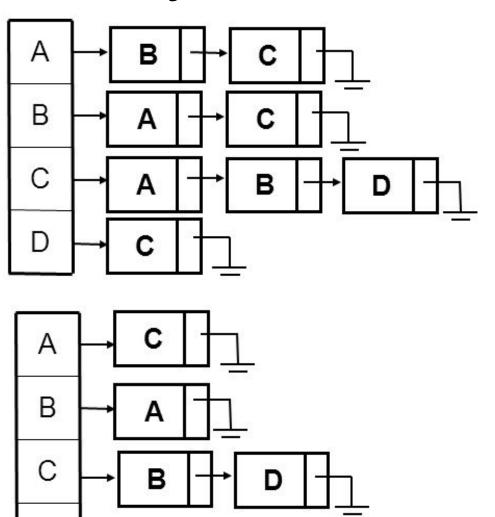
 Especifica os vértices adjacentes a cada vértice do grafo.

Implementações possíveis:

- 1. Implementação via tabela.
- 2. Lista encadeada de vértices, com ponteiro para uma lista de adjacências (que também pode ser encadeada).
- 3. Um *array* de vértices (estático), com ponteiro para uma lista de adjacências (também uma lista encadeada).







Estrutura ideal para armazenar grafos esparsos.

• por que? (pense em uma matriz, ao invés de uma

lista).

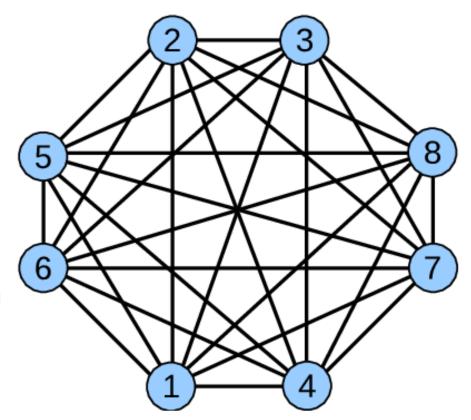


• **Grafo completo (cheio):** é um grafo simples, em que todo vértice é adjacente a todos os outros vértices. Notação: K_n

■ Grafo completo *K*₈

Número de nós de K_n

$$\binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2} = \mathcal{O}(n^2)$$

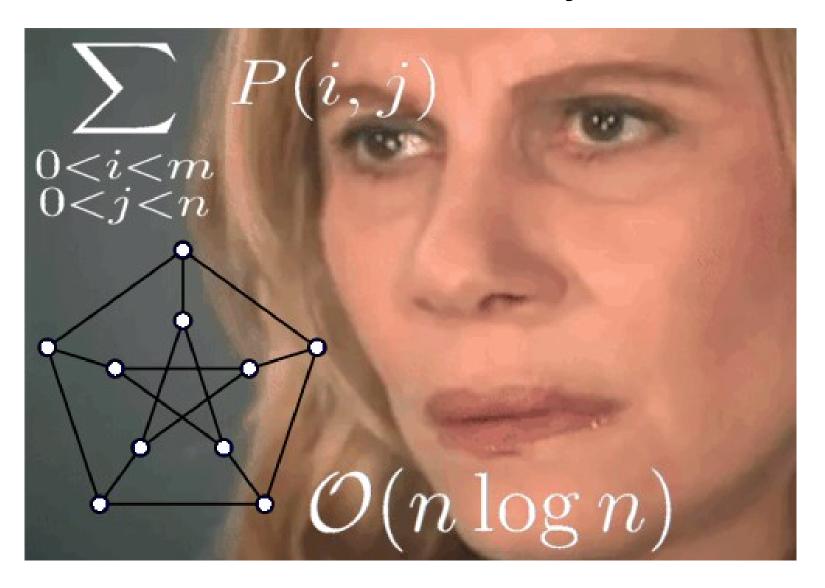


- Conclusão: um grafo simples pode ter, no máximo, n(n-1)/2 arestas.
- Mas em problemas com muitos nós e poucas arestas?
- Facebook:
 - 2.9 bilhões de usuários por mês ativos (Abril 2023).
 - Matriz ou tabela (p/ representar relação de amizade):
 4.20 10^18 elementos (525 mil teras!).
 - Duas pessoas amigas levaria O(1).
 - Imprimir todos os amigos levaria O(n).
 - Percorrer 2.9 bilhões posições na matriz!
 - Usuário em geral não tem isso tudo de amigo!!

• **Grafo esparso:** Se o número de arestas é da mesma ordem de V.

• Facebook:

- Cada usuário (padrão) tem, no máximo, 5.000 amigos.
- Máximo de arestas da rede será 7.25 10^12 (bem menos que 4.20 10^18 da matriz cheia do grafo completo).
- Grafos com grau máximo d (constante).
 - Número de arestas: $d(n/2) = O(n) \ll O(n^2)$.
- Melhor representar o grafo como uma lista de adjacência!



```
//EDs para nó e grafo
struct no {
    int id;
    int val;
    struct no *prox;
};
typedef struct no *No;
struct grafo {
    int id;
    int nNo; //nro de nós
    No vertices; //array de vértices
};
typedef struct grafo *Grafo;
```

```
No criaNo(int id, int val){
    No n = (No) malloc(sizeof(struct no));
    n->id = id;
    n->prox = NULL;
    n->val = val;
    return n;
void addNo(No n, int id, int val){
    No novo = criaNo(id, val);
     if(n == NULL){
         return;
    while(n->prox != NULL){
         n = n-prox;
    n->prox = novo;
```

```
Grafo criaGrafo(){
    Grafo G = (Grafo) malloc(sizeof(struct grafo));
    G->vertices = NULL;
    return G;
}
```

```
fgets (buffer, bsize, fp);
sscanf (buffer, "%d", &G->nNo); //Salva o numero de vertices
G->vertices = (No) malloc(G->nNo * sizeof(struct no)); // Cria o vetor de vertices
for(i = 0; i < G->nNo; i++) {
    (G->vertices + i)->id = i;
    (G->vertices + i) ->val = -1; // Valor default (nao utilizado)
    (G->vertices + i) ->prox = NULL;
while (!feof(fp)) {
    fgets (buffer, bsize, fp);
    sscanf (buffer, "%d %d %d", &o, &d, &v);
    addNo((G->vertices + o), d, v);
```

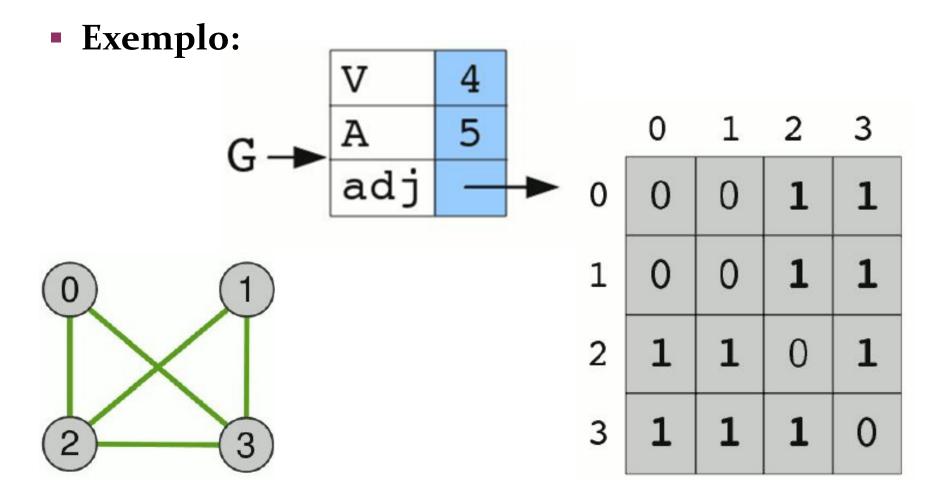


Estrutura de Dados – ED I

Grafos – matriz de adjacência

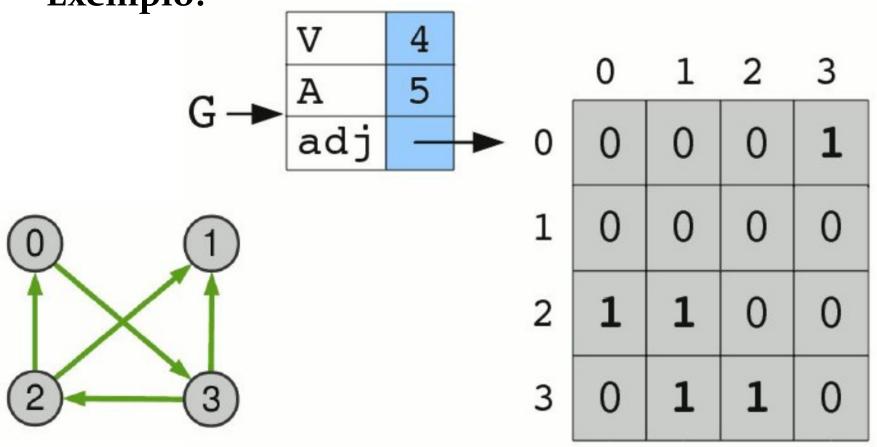
- **Definição** (**Matriz de Adjacência**): Matriz binária, de tamanho $\#V \times \#V$, tal que cada entrada $d_{i,j}$ é:
 - 1, se existe uma aresta (v_i, v_j) .
 - 0, caso contrário.
- **Observação 1:** pode ser generalizada para multigrafos se, ao invés de utilizarmos 0's e 1's, indicarmos $d_{i,j}$ = número de arestas entre v_i e v_j .
- Observação 2: se o grafo tiver laços, podemos colocar valores na diagonal principal.

Grafos – matriz de adjacência (grafo)



Grafos – matriz de adjacência (dígrafo)

• Exemplo:



TAD Grafos – matriz de adjacência

```
typedef struct grafo{
    int nNo; //nro de nós
    Matrix adj; //Matriz de adj
} Grafo;
Grafo criaGrafo(){
    Grafo G = (Grafo) malloc(sizeof(struct grafo));
    G->ajd = NULL;
    return G;
```

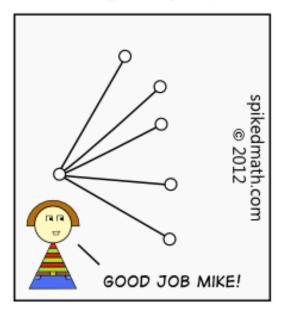
TAD Grafos – matriz de adjacência

```
boolean readGraph(Grafo G, const char *filename){
    FILE *fp;
    int bsize = 20;
    int a,b;
    char buffer[bsize];
    fp = fopen(filename, "r");
    fgets(buffer, bsize, fp);
    sscanf(buffer, "%d", &G->nNo);
    G->adj = zeros(G->nNo, G->nNo);
    while(!feof(fp)){
        fgets(buffer, bsize, fp);
        sscanf(buffer, "%d %d", &a, &b);
        setVal(G->adj, b, a, 1.0);
    fclose(fp);
    return True;
```

Grafos – matriz de incidência

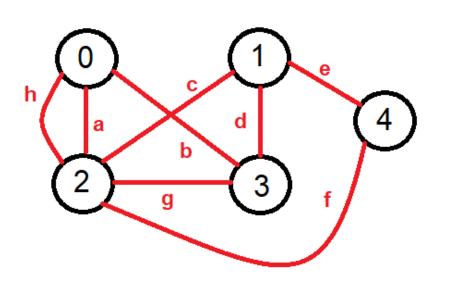
- **Definição** (**Matriz de Incidência**): É uma matriz de tamanho $\#V \times \#A$, baseada na incidência de vértices e arestas, tal que cada entrada $c_{i,j}$ é:
 - 1, se a aresta a_i é incidente com o vértice v_i .
 - 0, caso contrário.

HOW A GRAPH THEORIST DRAWS A "STAR":



Grafos – matriz de incidência (grafo)

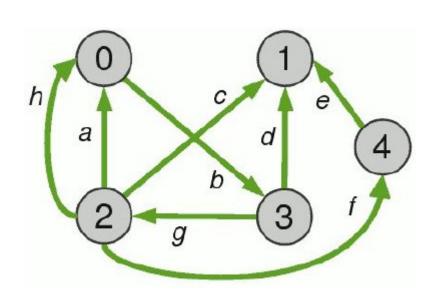
• Exemplo:



	a	b	C	d	е	f	g	h
0	1	1	0	0	0	0	0	1
1	0	0	1	1	1	0	0	0
2	1	0	1	0	0	1	1	1
3	0	1	0	1	0	0	1	0
4	0	0	0	0	1	1	0	0

Grafos – matriz de incidência (dígrafo)

• Exemplo:



	a	b	С	d	е	f	g	h
0	1	-1	0	0	0	0	0	1
1	0	0	1	1	1	0	0	0
2	-1	0	-1	0	0	-1	1	-1
3	0	1	0	-1	0	0	-1	0
4	0	0	0	0	-1	1	0	0

Grafos – comparação matriz x lista

- Espaço para o armazenamento:
 - Via Matriz: $O(|V|^2)$ adjacência; O(|V||E|) incidência
 - Via Listas: O(|V| + |E|)
- Tempo

Operação	Matriz	Lista
Inserção	0(1)	0(1)
Remoção	0(1)	O(d(v))
Checa se há aresta	0(1)	O(d(v))
Percorrer vizinhança	0(1)	O(d(v))

- As duas permitem representar grafos e dígrafos!
- Qual usar?

Depende das operações usadas e se o grafo é esparso



Estrutura de Dados – ED I