

1. Grafos

Um grafo G é definido por um par de conjuntos $Nós$ e $Arcos$ onde:

- N é um conjunto finito, não vazio, de **nós** (ou **vértices**) do grafo, representado por "●"
- A é um conjunto de pares ordenados $a=(x, y)$ denominados arcos, onde x e $y \in N$, e são as **arestas** do arco.

Vejamos, por exemplo, o grafo $G(N, A)$ dado por:

$N = \{ p \mid p \text{ é uma pessoa} \}$

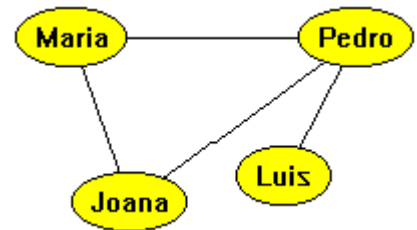
$A = \{ (v, w) \mid v \text{ é amigo de } w \}$

Esta definição representa toda uma família de grafos. Um exemplo de elemento desta família (ver G_1) é dado por:

$N = \{ \text{Maria, Pedro, Joana, Luís} \}$

$A = \{ (\text{Maria, Pedro}), (\text{Joana, Maria}), (\text{Pedro, Luís}), (\text{Joana, Pedro}) \}$

G_1 :



Neste exemplo estamos considerando que a relação $\langle v \text{ é amigo de } w \rangle$ é uma **relação simétrica**, ou seja, se $\langle v \text{ é amigo de } w \rangle$ então $\langle w \text{ é amigo de } v \rangle$. Como consequência, as arestas que ligam os vértices não possuem qualquer orientação

1.1. Grafo Dirigido

Um grafo **dirigido** é um grafo na qual os arcos são definidos por conjuntos ordenados onde os pares ordenados (Porto, Coimbra) e (Coimbra, Porto) representam dois arcos diferentes.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo:

$G_1 = (N_1, A_1)$

$N_1 = \{ \text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro} \}$

$A_1 = \{ (\text{Porto, Coimbra}), (\text{Coimbra, Lisboa}), (\text{Lisboa, Faro}), (\text{Faro, Coimbra}) \}$

Onde cada arco representa uma **Estrada** de sentido único entre duas localidades.



1.2. Grafo Não Dirigido

Um grafo **não dirigido** é um grafo na qual os arcos são definidos por conjuntos ordenados, onde os pares ordenados (Porto, Coimbra) e (Coimbra, Porto) representam o mesmo arco.

Considere o seguinte Grafo:

$G_2 = (N_2, A_2)$

$N_2 = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A_2 = \{(\text{Porto, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto}), (\text{Coimbra, Lisboa}), (\text{Lisboa, Faro}), (\text{Faro, Coimbra})\}$

Onde cada arco representa uma *Estrada* com dois sentidos entre duas localidades.



1.3. Grau de um Nó

Grafos Dirigidos

O **grau interno** de um nó é o número de arcos que incidentes nesse nó.

O **grau externo** de um nó é o número de arcos que partem desse nó.

Neste exemplo, a cidade do Porto tem **grau interno 0** e **grau externo 1**, e a cidade de Faro tem **grau interno 1** e **grau externo 1**.



Grafos Não Dirigidos

O **grau** de um nó é o número de arcos incidentes nesse nó.

Neste exemplo, a cidade do Porto tem grau 1 e a cidade de Faro tem grau 2.



1.4. Caminho

Um **caminho** é uma sequência de um ou mais arcos, na qual o segundo nó de cada arco coincide com o primeiro nó do arco seguinte.

Grafos Dirigidos

Exemplo:

O caminho do Porto para Faro =
 $\{(Porto, Coimbra), (Coimbra, Lisboa), (Lisboa, Faro)\}$



Grafos Não Dirigidos

Exemplo:

O caminho do Porto para Faro =
 $\{(Porto, Coimbra), (Coimbra, Lisboa), (Lisboa, Faro)\}$
ou $\{(Porto, Coimbra), (Coimbra, Faro)\}$



1.5. Comprimento de um Caminho

O **comprimento de um caminho** é igual ao número de arcos existentes no caminho.

No exemplo anterior, o comprimento do caminho do Porto para Faro = $\{(Porto, Coimbra), (Coimbra, Lisboa), (Lisboa, Faro)\}$ é igual a 3.

1.6. Ciclo, Circuito e Laço

Um **ciclo** (*só para grafos dirigidos*) é um caminho na qual o nó de partida coincide com o nó de chegada.

Um **circuito** (*só para grafos não dirigidos*) é um caminho na qual o nó de partida coincide com o nó de chegada.

Um **laço**, é um ciclo com um único arco, isto é, um arco que inicia e termina no mesmo nó.

Grafos Dirigidos

Exemplo:

ciclo: {(Coimbra, Lisboa), (Lisboa, Faro), (Faro, Coimbra)}

laço: {(Porto, Porto)}



Grafos Não Dirigidos

Exemplo:

circuito: {(Coimbra, Lisboa), (Lisboa, Faro), (Faro, Coimbra)}

laço: {(Coimbra, Coimbra)}



1.7. Grafo Cíclico

Um grafo é **cíclico** se o grafo contém um ou mais ciclos.

1.8. Grafo Acíclico

Um grafo é **acíclico** se o grafo não contém nenhum ciclo.

1.9. Grafo Parcial

Um grafo **parcial** é um grafo constituído pelos mesmos nós do grafo original, podendo conter apenas um subconjunto de arcos do grafo original.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

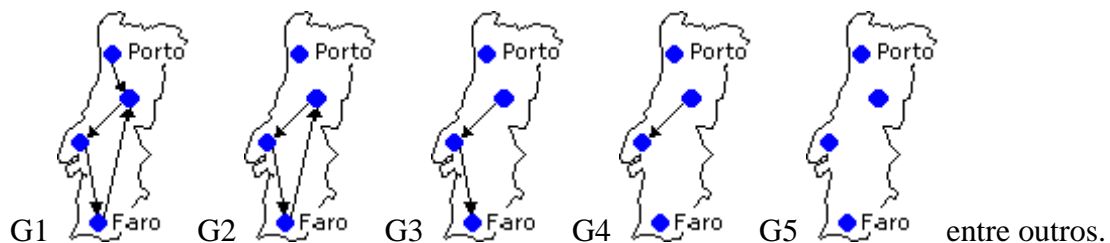
$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Porto, Porto}), (\text{Porto, Coimbra}), (\text{Coimbra, Lisboa}), (\text{Lisboa, Faro}), (\text{Faro, Coimbra})\}$

Partindo deste grafo G , podemos obter os seguinte grafos parciais:



Grafos Parciais:



1.10. Subgrafo

Um **subgrafo** é um grafo constituído por um subconjunto dos nós do grafo original, juntamente com todos os arcos entre este subconjunto de nós, existentes no grafo original.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

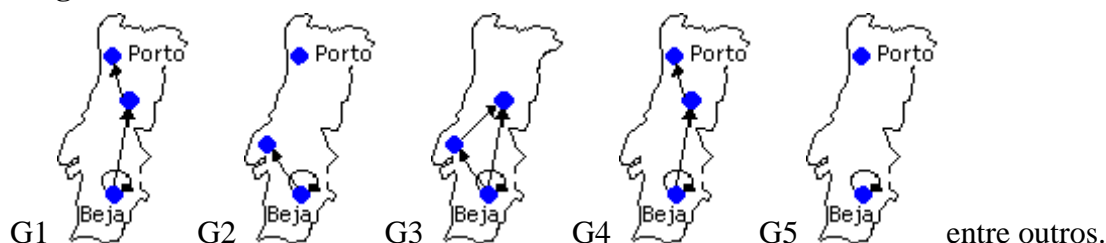
$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Beja}\}$

$A = \{(\text{Beja, Beja}), (\text{Beja, Lisboa}), (\text{Beja, Coimbra}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto})\}$

Partindo deste grafo G , podemos obter os seguinte subgrafos:



Subgrafos:



1.11. Grafo Conexo

Um grafo **conexo** é um grafo na qual existe pelo menos um nó a partir do qual existe caminho para todos os restantes nós.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$G = (N, A)$

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Beja, Beja}), (\text{Beja, Lisboa}), (\text{Beja, Coimbra}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto})\}$

A partir do nó de Beja, existe pelo menos um caminho para todos os restantes nós, isto é, partindo de Beja pode-se alcançar qualquer um dos destinos.



1.12. Grafo Fortemente Conexo

Um grafo **fortemente conexo** é um grafo na qual a partir de qualquer nó, existe pelo menos um caminho para todos os restantes nós.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$G = (N, A)$

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Serpa}\}$

$A = \{(\text{Serpa, Lisboa}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Serpa}), (\text{Coimbra, Porto}), (\text{Porto, Coimbra})\}$

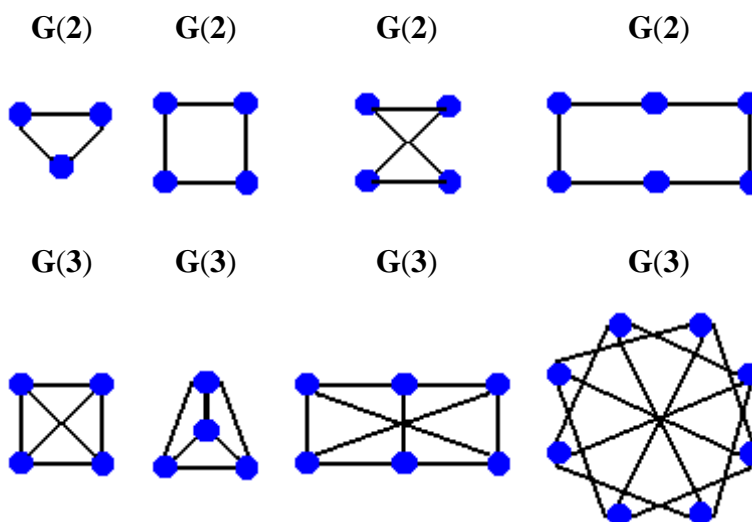
A partir de qualquer nó é possível alcançar qualquer um dos restantes destinos.



1.13. Grafo Regular (n)

Um grafo é dito ser **regular (n)** quando todos os seus vértices tem o mesmo grau, onde **n** é o grau dos seus nós.

Por exemplo, um grafo é um grafo regular-3 quando todos os seus nós têm grau 3.



1.14. Grafo Completo - K_n

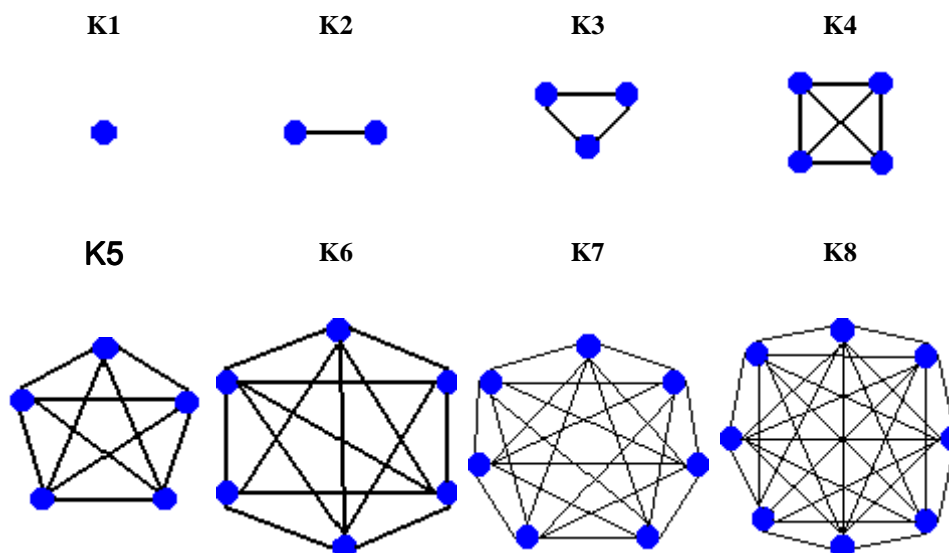
Um grafo completo é um grafo que contém o número máximo de arcos possível, isto é, quando existe, para cada nó, um arco desse nó para todos os restantes nós.

Estes grafos são designados por K_n , onde n é o número de nós do grafo.

Propriedades:

- Existe um único grafo completo (a menos de isomorfismos) com n vértices que denotamos por K_n
- Um grafo K_n possui o número máximo possível de arcos para um dados n , sendo um grafo regular ($n-1$) dado que todos os seus vértices tem grau $n-1$.
- Todos os grafos completos são grafos regulares.

Exemplo:



1.15. Multigrafo

Um **multigrafo** é um grafo que contém múltiplas ocorrências de um mesmo arco, isto é, entre dois nós existe mais de um arco.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Serpa}\}$

$A = \{(\text{Serpa, Lisboa}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Serpa}), (\text{Coimbra, Serpa}), (\text{Coimbra, Porto}), (\text{Porto, Coimbra})\}$

Neste grafo, existem 2 arcos entre os nós de Coimbra e Serpa.



1.16. Árvore

Uma **árvore** é um grafo conexo sem ciclos, isto é, existe pelo menos um nó (raiz da árvore) a partir do qual existe caminho para todos os restantes nós.

Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Beja}\}$

$A = \{(\text{Beja, Lisboa}), (\text{Beja, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto})\}$

Neste grafo, a partir do nó de Beja, existe um caminho para todos os restantes nós. (NOTA: se rodar a imagem nota-se o desenho de uma árvore binária).



1.17. Grafo Pesado e Peso de um Arco

Um **grafo pesado** é um grafo na qual todos os arcos contêm um valor (peso) associado.

O **peso de um arco**, em grafos pesados, é o valor associado a cada arco.

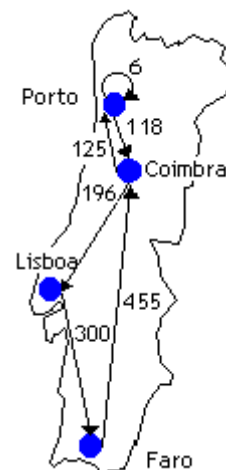
Exemplo:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Serpa}\}$

$A = \{(\text{Serpa, Lisboa}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Serpa}), (\text{Coimbra, Serpa}), (\text{Coimbra, Porto}), (\text{Porto, Coimbra})\}$

Onde cada arco representa uma estrada de sentido único entre duas localidades, e o peso de cada arco representa a distancia entre duas localidades.



2. Representação de Grafos

2.1. Matriz de Adjacência

Um grafo $G = (N, A)$ com n nós pode ser representado numa **matriz** de adjacência M , na qual, a matriz contém dimensão $n \times n$, as linhas e as colunas representam os diversos nós do grafo e a sua intersecção representa a existência ou não de um arco a ligar os dois nós.

Grafos não pesado:

Para i (linha) e j (coluna), que representam respectivamente, origem e destino de uma matriz binária (só contém 0's ou 1's) de adjacência M ,

- $M(i,j) = 1$ se existir um arco com origem em i e destino em j
- $M(i,j) = 0$ caso contrário

Grafos pesado:

Para i (linha) e j (coluna), que representam respectivamente, origem e destino de uma matriz de adjacência M ,

- $M(i,j) = p$ se existir um arco com origem em i e destino em j com ponderação p
- $M(i,j) = \infty$ caso contrário

Exemplo I:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$G = (N, A)$

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Beja, Beja}), (\text{Beja, Lisboa}), (\text{Beja, Coimbra}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto})\}$

Este grafo pode ser representado pela seguinte matriz de adjacência (Origem x Destino):

	Porto	Coimbra	Lisboa	Beja
Porto	0	0	0	0
Coimbra	1	0	0	0
Lisboa	0	1	0	0
Beja	0	1	1	1



Exemplo II:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$G = (N, A)$

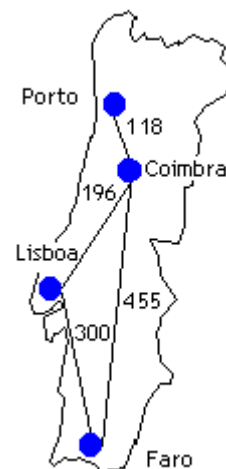
$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Porto, Coimbra}), (\text{Coimbra, Lisboa}), (\text{Lisboa, Faro}), (\text{Faro, Coimbra})\}$

Este grafo pode ser representado pela seguinte matriz de adjacência (Origem x Destino):

	Porto	Coimbra	Lisboa	Faro
Porto	∞	118	∞	∞
Coimbra	118	∞	196	455
Lisboa	∞	196	∞	300
Faro	∞	455	300	∞

Nota: Grafos não dirigidos são representados por **Matrizes Simétricas**

**Exemplo III:**

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

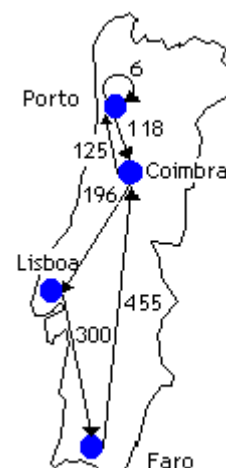
$G = (N, A)$

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Porto, Porto}), (\text{Porto, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto}), (\text{Coimbra, Lisboa}), (\text{Lisboa, Faro}), (\text{Faro, Coimbra})\}$

Este grafo pode ser representado pela seguinte matriz de adjacência (Origem x Destino):

	Porto	Coimbra	Lisboa	Faro
Porto	6	118	∞	∞
Coimbra	125	∞	196	∞
Lisboa	∞	∞	∞	300
Faro	∞	455	∞	∞



2.1.1. Determinação do Grau de um Nó

Grafos Dirigidos

	Porto	Coimbra	Lisboa	Beja	Grau Externo
Porto	0	0	0	0	0
Coimbra	1	0	0	0	1
Lisboa	0	1	0	0	1
Beja	0	1	1	1	3
Grau Interno	1	2	1	1	



Grafos Não Dirigidos

	Porto	Coimbra	Lisboa	Faro	Grau
Porto	0	1	0	0	1
Coimbra	1	0	1	1	3
Lisboa	0	1	0	1	2
Faro	0	1	1	0	2



Nota: O grau de um grafo não dirigido, também pode ser calculado pela soma dos elementos da colunas (por a matriz ser sempre simétrica).

2.2. Listas de Adjacência

Um grafo $G = (N, A)$ com n nós pode ser representado em **listas** de adjacência **L**, na qual, para cada nó existe um lista ligada que contém todos os nós adjacentes (que partem deste) a este. Cada elemento da lista ligada representa um arco entre o nó inicial e esse elemento.

Exemplo I:

Considere-se o seguinte grafo $G = (N, A)$:

$G = (N, A)$

$N = \{\text{Porto, Coimbra, Lisboa, Faro}\}$

$A = \{(\text{Beja, Beja}), (\text{Beja, Lisboa}), (\text{Beja, Coimbra}), (\text{Lisboa, Coimbra}), (\text{Coimbra, Porto})\}$



Este grafo pode ser representado pelas seguintes listas de adjacência:

Porto	-->
Coimbra	-->
Lisboa	-->
Beja	-->

	null
Porto	-->
Coimbra	-->
Beja	-->

	null
	null
Lisboa	-->

Coimbra	-->	null
---------	-----	------

3. Operações sobre Grafos

Sejam $G=(N, A)$, $G'=(N, A')$ e $G''=(N, A'')$

Nota: Todos os grafos devem conter os mesmos nós.

3.1. União de Grafos

$$G = G' \cup G'' \text{ se e só se } A = \{ (x, y) : (x, y) \in A' \vee (x, y) \in A'' \}$$

3.2. Composição de Grafos

$$G = G' \circ G'' \text{ se e só se } A = \{ (x, y) : \exists a \in N \ (x, a) \in A'' \wedge (a, y) \in A' \}$$

3.3. Exponenciação de Grafos

I^n - Matriz Identidade. Um grafo Identidade, é um grafo na qual existe um arco (x, y) se e só se $x=y$.

$$\begin{aligned} G^n &= I^n && \text{se } n = 0 \\ &= G \circ G^{n-1} && \text{se } n > 0 \end{aligned}$$

Isto é, existe um arco (x, y) em G^n sse existir em G um caminho com origem em x e destino em y , composto por **n** arcos.

3.4. Fecho Transitivo

$$G^+ = \bigcup_{n=1}^{\infty} G^n$$

Isto é, existe um arco (x, y) em G^+ sse existir em G um caminho com origem em x e destino em y , **composto por pelo menos um arco**.