

Introdução à teoria dos grafos

Grafo: modelo matemático para representar relações entre objetos utilizado na resolução de problemas em diversas áreas caracterizado para um conjunto de vertices e um conjunto de arestas (arcos)

Exemplos de problemas que serão resolvidos no curso:

Problema do mínimo caminho

Problema de designação

Exemplos de grafos:



Redes metropolitanas



Redes Sociais



Redes Neurais

GRAFOS

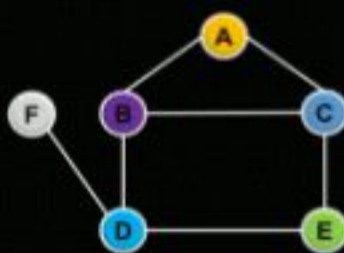
• Grafos **Simplex** não apresentam múltiplas arestas ou auto-loops.

• Vértices: {A, B, C, D, E, F}

• Arestas:

{ [A,B], [A,C], [B,C], [C,E], [E,D], [B,D], [D,F] }

$G=(V, A)$



$G(6,7)$

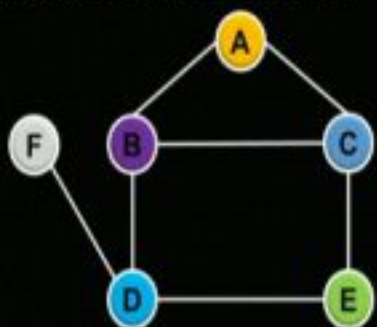
$A(A,2) A(B,2) A(C,2)$

$A(D,3) A(E,2) A(F,1)$

MATRIZ DE ADJACÊNCIA

Grafo não Orientado:

1 para a existência de uma Aresta entre o par
0 caso não exista.



	A	B	C	D	E	F
A	0	1	1	0	0	0
B	1	0	1	1	0	0
C	1	1	0	0	1	0
D	0	1	0	0	1	1
E	0	0	1	1	0	0
F	0	0	0	1	0	0

MATRIZ DE INCIDÊNCIA

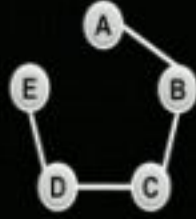
Grafo Orientado:



	u	v	w	x	y	z
A	0	-1	+1	0	0	0
B	-1	+1	0	0	0	-1
C	+1	0	-1	+1	0	0
D	0	0	0	0	-1	+1
E	0	0	0	-1	+1	0

GRAFO CONEXO

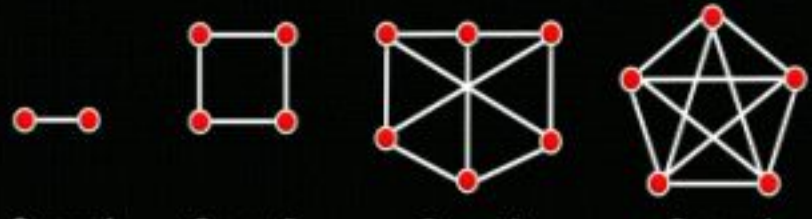
Um grafo é conexo se houver um caminho entre quaisquer dois vértices



O número mínimo de arestas para o grafo ser conexo é a quantidade de vértices menos um

GRAFO REGULAR

Os vértices têm o mesmo grau



Grau 1

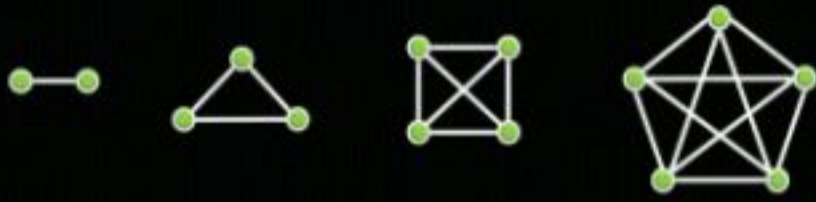
Grau 2

Grau 3

Grau 4

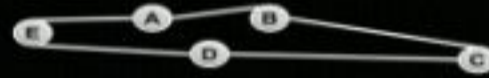
GRAFO COMPLETO

- É um Grafo Regular **Fortemente** Conexo
- Todos os pares de vértices são adjacentes
- Devem existir $n(n-1)/2$ arestas



CICLO E CIRCUITO

Um ciclo é um caminho de algum vértice v até novamente v , de forma que nenhum vértice ocorra mais de uma vez no caminho.



Um grafo sem ciclos é dito grafo acíclico.



GRAFO COMPLETO BIPARTIDO

Cada nó de um conjunto está ligado a todos os outros nós do outro conjunto



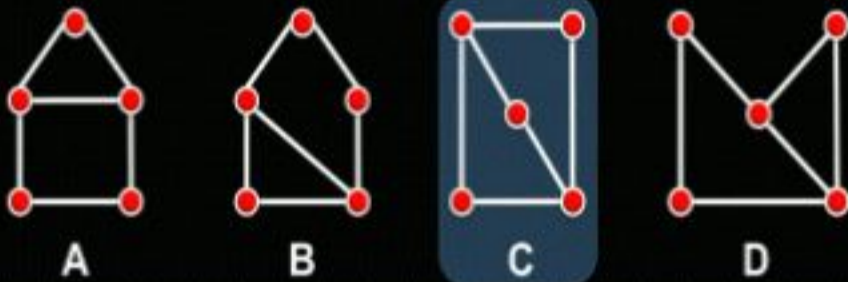
GRAFOS ISOMORFOS

Grafos isomorfos podem ter representações gráficas diferentes mas são essencialmente o mesmo grafo.



GRAFOS ISOMORFOS

Qual dos Grafos não é isomorfo aos outros?



GRAFOS ISOMORFOS



G1

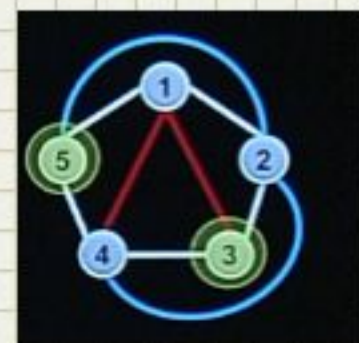


G2

- tem 5 nós e 5 arcos;
- não tem arcos paralelos ou laços;
- tem 5 nós de grau 2;
- são conexos;
- tem apenas 1 ciclo.

GRAFOS PLANARES

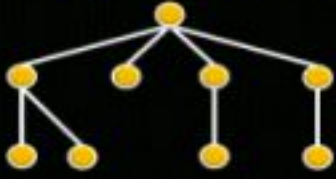
Podem ser desenhados em um plano, de forma que suas arestas se interceptem apenas em vértices.



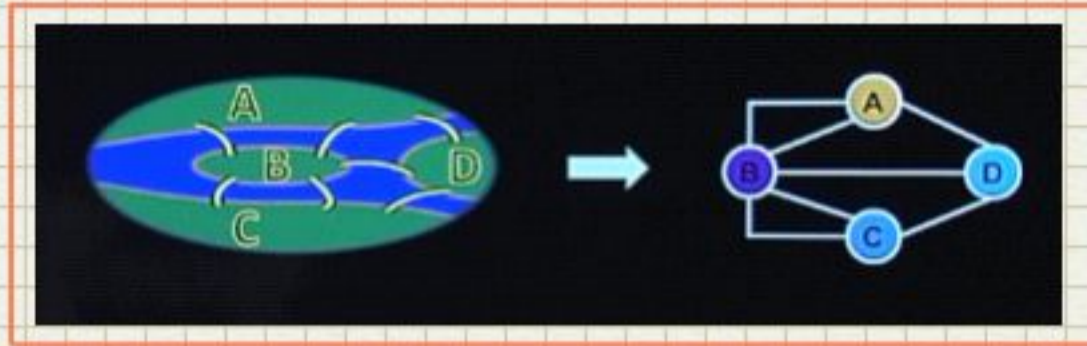
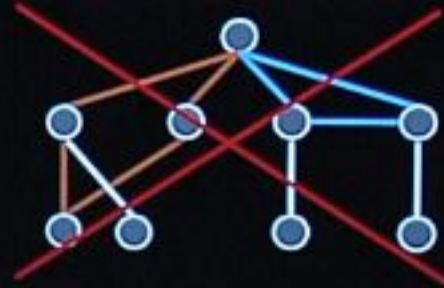
ÁRVORE

É um Grafo **Simples**, **Acíclico** e **Conexo**

Grafo em Árvore



Grafo com ciclos



CICLO OU CIRCUITO EULERIANO

O problema consiste em encontrar caminhos, de início e fim no mesmo vértice, passando por todas as arestas uma única vez.

Um mesmo vértice pode ser visitado mais de uma vez.

*Caminho Euleriano
início e fim em vértices
diferentes*

CICLO OU CIRCUITO EULERIANO

Grafo **Não Orientado** - Condições necessárias e suficientes:

- Deve ser **conexo** e
- Cada vértice ter **grau par**

Grafo **Orientado** - Condições:

- Deve ser **fortemente conexo** e
- Cada vértice precisa ter o **grau** de entrada e de saída iguais.

APENAS O CAMINHO EULERIANO

Grafo **Não Orientado** - Condições:

- Deve ser **conexo** e
- Vértices de início e fim do caminho terão grau ímpar, os demais **grau par**

Grafo **Orientado** - Condições:

- Deve ser **fortemente conexo** e
- Dois vértices terão grau ímpar, onde o grau de entrada e de saída difere em 1, os demais **grau par**

Como mudar o grafo anterior para obter um caminho e um ciclo Euleriano?

Caminho Euleriano

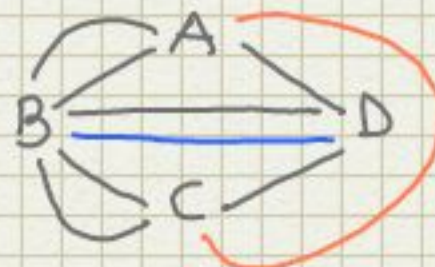
ex AB, BA, AD, DB, BC, CB, BD, DC



*Vertices A e C
início e fim
o viceversa*

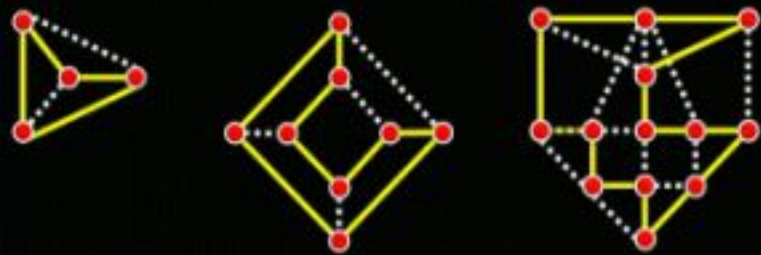
Ciclo Euleriano

ex BA, AB, BD, DA, AC, CB, BC, CD, DB



GRAFO HAMILTONIANO - CICLO

- Cada **Vértice** é visitado somente uma vez.
- Ciclo Hamiltoniano = Caixeiro viajante



CAMINHO HAMILTONIANO

- Não forma ciclo



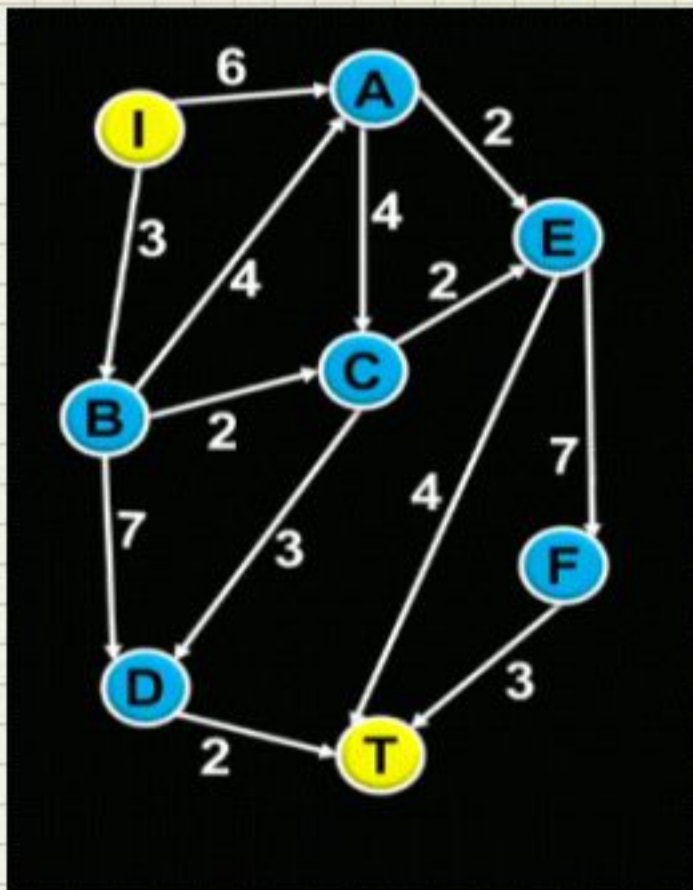
ALGORITMO DO CAMINHO MÍNIMO

Foi criado por Edsger Wybe Dijkstra em 1956 e publicado em 1959;

Soluciona o problema do caminho de custo mínimo num grafo ponderado de valores **não negativos**.

Princípio de Otimalidade de Bellman:

- "Um caminho mínimo é constituído de subcaminhos mínimos".



	A	B	C	D	E	F	T
I	I6	I3					
B	B7		B5	B10			
C				C8	C7		
D					A10	AB	
E						C7	
F							E14
T							E14
D10							D10

$$IBA = 7$$

$$IBC = 5$$

$$IBD = 10$$

$$B7 \rightarrow I6$$

$$B5$$

$$B10$$

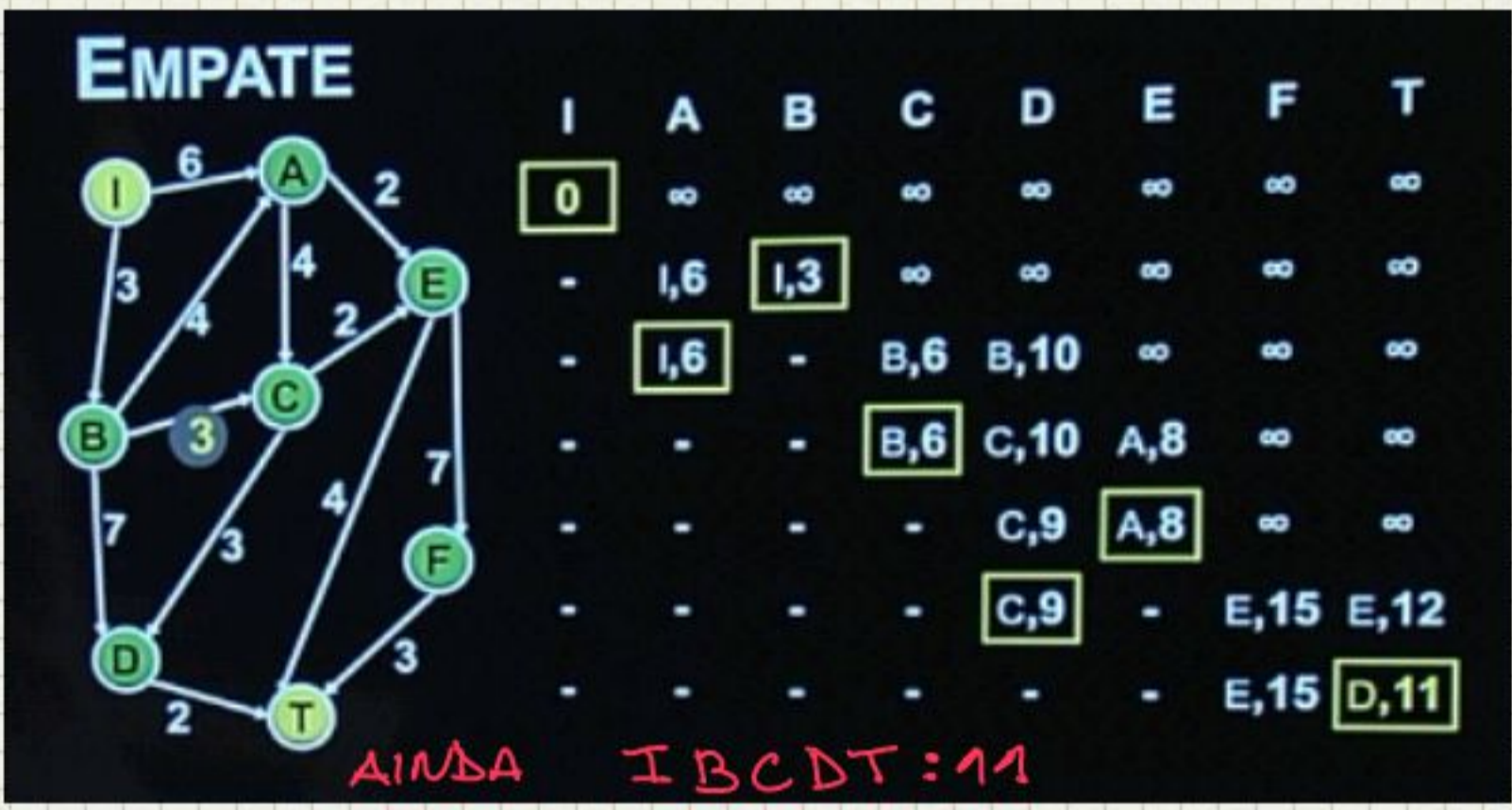
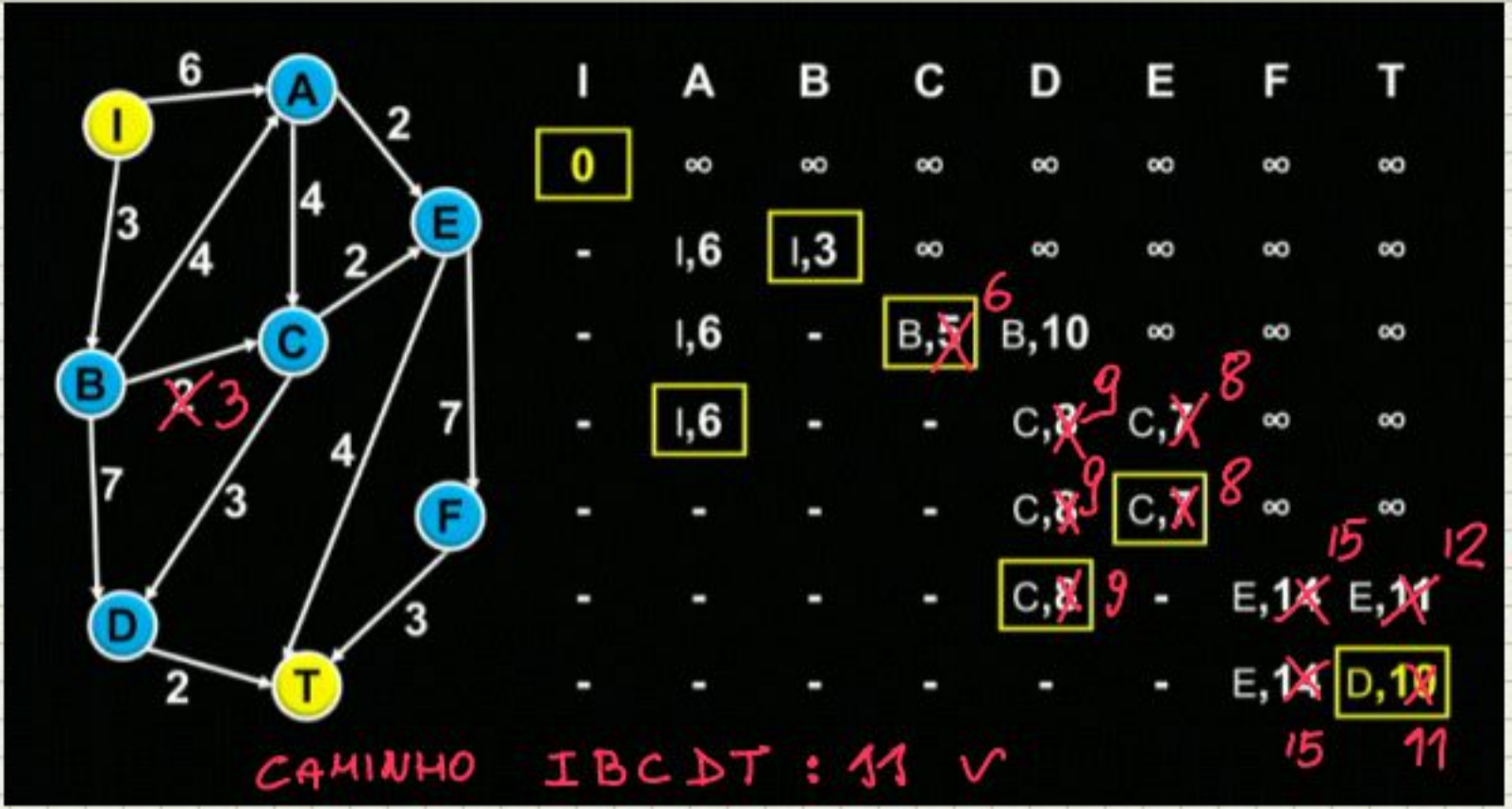
D10

10 CAMINHO MÍNIMO

$$D10 \rightarrow C8 \rightarrow B5 \rightarrow I3$$

CAMINHO IBCDT

Analizamos o caso em que o peso de B até C muda de 2 para 3



ANO	COMPRA	MANUTENÇÃO ^N	VENDA
0	1000	0	1000
1	1000	0	700
2	1000	100	620
3	1000	160	500
4	1000	300	300
5	1000	500	100

QUEREMOS MINIMIZAR OS CUSTOS

TROCANDO DEPOIS 1 ANO : $1000 - 700 = 300$

2 ANOS : $1000 + 100 - 620 = 480$

3 ANOS : $1000 + 100 + 160 - 500 = 760$

4 ANOS : $1000 + 100 + 160 + 300 - 300 = 1260$

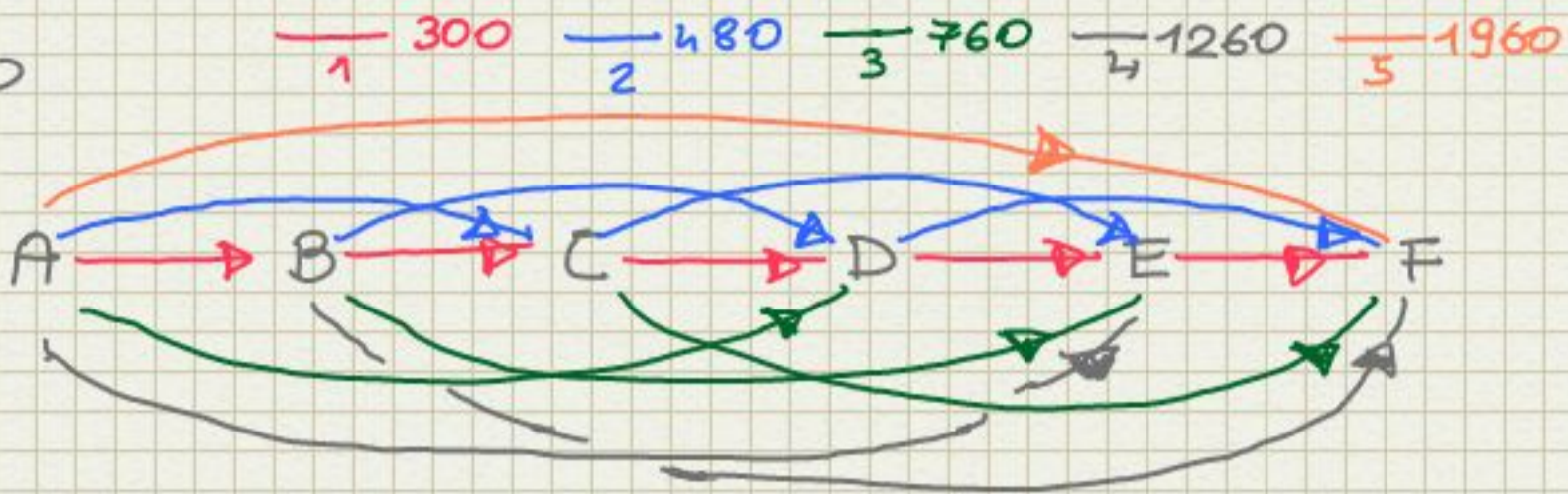
5 ANOS : $1000 + 100 + 160 + 300 + 500 - 100 = 1960$

EXEMPLOS

TROCANDO CADA ANO TEREI UM GASTO DE 1500
 TROCANDO DE DOIS DE 5 ANOS TEREI UM GASTO DE 1960
 TROCANDO AO 4º E 5º ANO O GASTO SERIA $1260 + 300 = 1560$
 TROCANDO AO 3º, 4º E 5º ANO O GASTO SERIA $760 + 800 + 300 = 1360$

PARA COMODIDADE CHAMAREMOS OS ANOS (A, B, C, D, E, F)
 (0, 1, 2, 3, 4, 5)

GRAFO



	B	C	D	E	F
A	<u>A300</u>	A480	A760	A1260	A1960
B		B600	B780	B1060	B1560
C		<u>A480</u>	A760		
D			C780	C960	C1240
E			<u>A760</u>		
F				D1060	D1240
				<u>C960</u>	
					E1060
					<u>D1240</u>

D1240
 ↳ coluna D A760
 ↳ GASTO 1240
 ↳ CAMINHO ADF
 3 ANOS [760] + 2 ANOS [480] !!!

SITUAÇÃO ÓTIMA É TROCAR AO 3º E 5º ANO

Agora mudamos o problema com gastos
 250, 300, 400, 550, 750, 1000

Montaremos uma nova tabela para simplificar a solução

A (BCDEF)G

B	C	D	E	F	G
A250	A300	A400	A550	A750	A1000
X	B500	B550	B650	B800	B1000
	X	C550	C600	C700	C900
		X	D650	D700	D800
			X	E800	E850
				X	F950

RESPOSTA : D800 A400

ADG : 800

3+3
400+400

MÍNIMO
CUSTO

COMO MUDA O RESULTADO SE QUEREMOS PARAR OS POIS DE 5 ANOS?

NESTE CASO A COLUNA F DARÁ DOAS POSSIBILIDADES

C700 → A300

ACF

2+3

D700 → A400

ADF

3+2

CUSTO 700