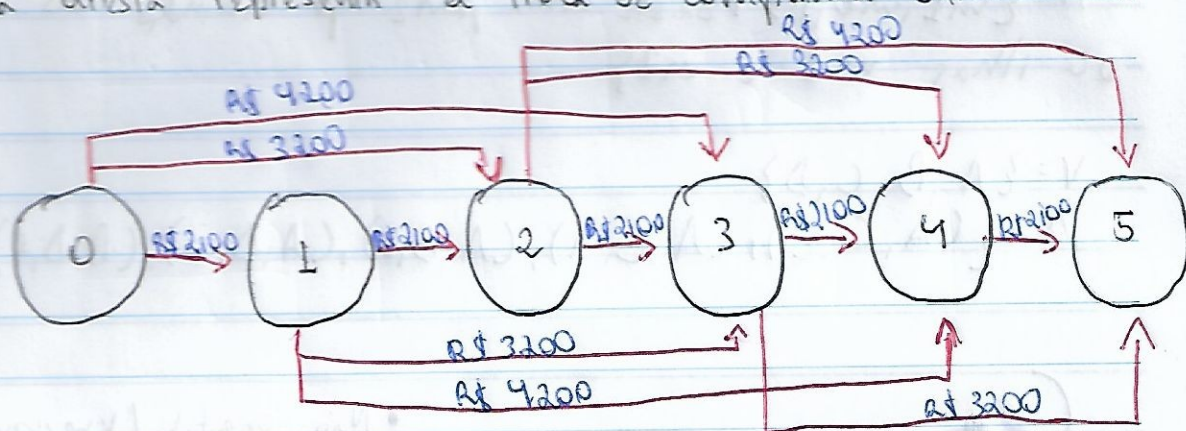


Exercício 1

* Cada vertice representa um ano do projeto

* Cada aresta representa a troca de computador entre os anos



$$\text{Aresta} = (\text{compra} + \text{manutenção}) - \text{revenda}$$

Uma das possíveis políticas de substituição de computadores com custo mínimo ao longo de 5 anos poderia ser o caminho (v_0, v_3, v_5) com arestas $\{(v_0, v_3), (v_3, v_5)\}$.

Da seguir, vende o computador comprado no ano 0 no ano 3 fazendo as devidas manutenções e os novos computadores comprados serão revendidos no último ano.

TOTALIZANDO: R\$ 7.400. (caminho simples)
mais custo

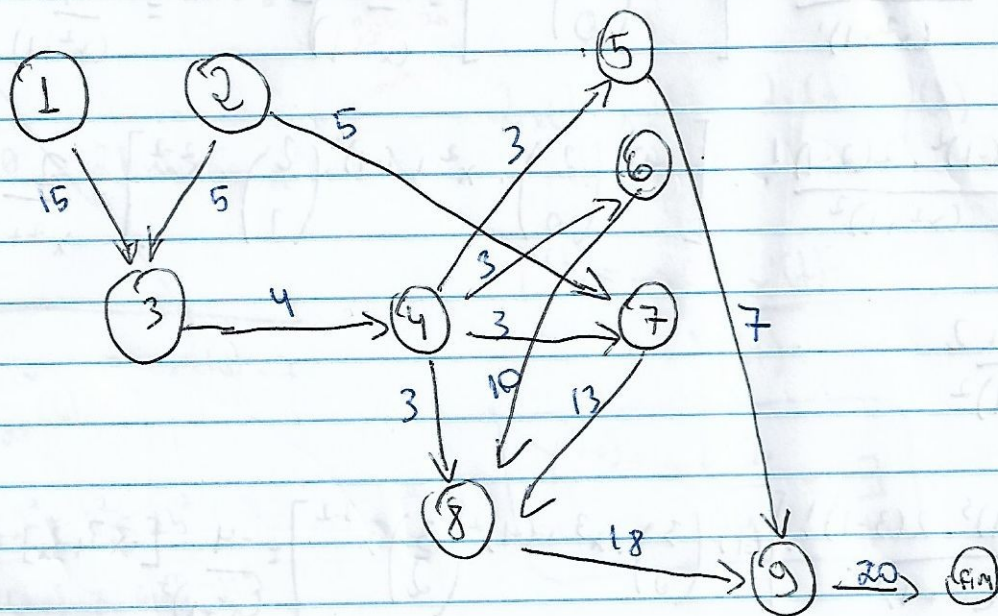
Propriedades do grafo:

- Direcionado
- Ponderado
- Popularidade dos vertices em ordem: $v_2, v_3 > v_1, v_4 > v_0, v_5$
- Grafo acíclico
- Grafo conexo
- 6 vertices e 12 arestas

Exercício 2.

* Vertice representa atividade

* Aresta representa duração em dias e próxima também.



Para minimizar o tempo de construção da obra, é importante que as tarefas que são possíveis de realizar em cada momento sejam feitas simultaneamente enquanto outras aguardam que os requisitos sejam cumpridos.

$$\text{TOTAL MÍNIMO: } \overset{1^{\circ}}{15} + \overset{2^{\circ}}{4} + \overset{3^{\circ}}{3} + \overset{4^{\circ}}{13} + \overset{5^{\circ}}{18} + \overset{6^{\circ}}{20} = 73 \text{ dias}$$

Exercício 3

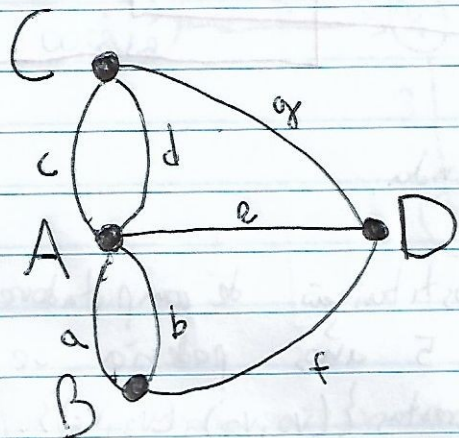
NÃO HÁ SOLUÇÃO

$V = \{m \mid m \text{ é uma ilha ou uma margem}\}$

$A = \{m_1, m_2, p\} \mid \text{existe uma ponte } p \text{ unindo as margens ou ilhas } m_1 \text{ e } m_2\}$

$V = \{A, B, C, D\}$

$A = \{(A, C, c), (A, C, d), (A, B, a), (A, B, b), (A, D, e), (B, D, f), (C, D, g)\}$



- Não orientado/direcionado
- Multigrafo
- Conexo

TEOREMA: Um grafo conexo G é um grafo de Euler se e somente se todos os seus vértices são de grau par.

* **Grafo de Euler** : partindo de qualquer vértice, atravessar todas as arestas uma única vez e retornar ao vértice de origem

Para análise do grafo modelo G para o problema das pontes de Königsberg, observa-se que para todo $v \in V$, $\text{grau}(v)$ é ímpar. Logo, o grafo G não é um grafo de Euler. Logo, não possui solução. Note que não é necessário que todo $\text{grau}(v)$ seja ímpar, basta um para que não seja um grafo de Euler.