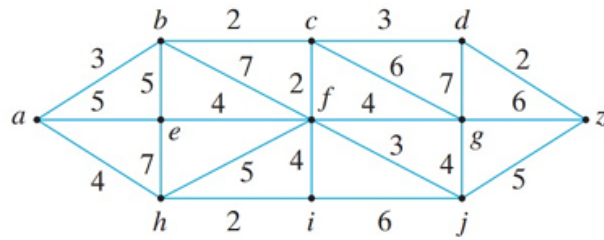


Exercício 1 No grafo com pesos abaixo, encontre o caminho de menor comprimento entre cada par de vértices nos itens a seguir e diga qual o menor dentre eles.



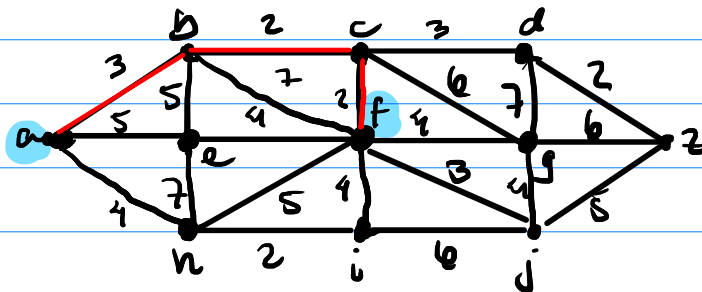
(a) a, f

(b) a, g

(c) b, j

(d) h, d

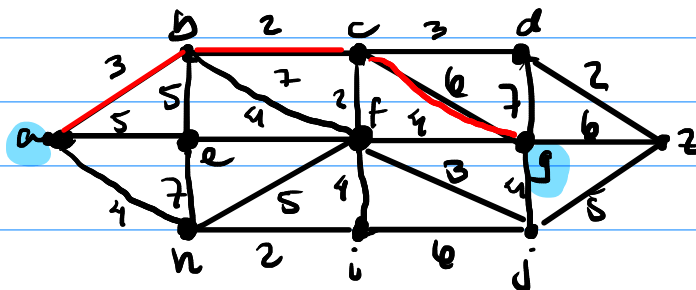
a)



$$C = \{a, b, c, f\}$$

$$\omega = 7.$$

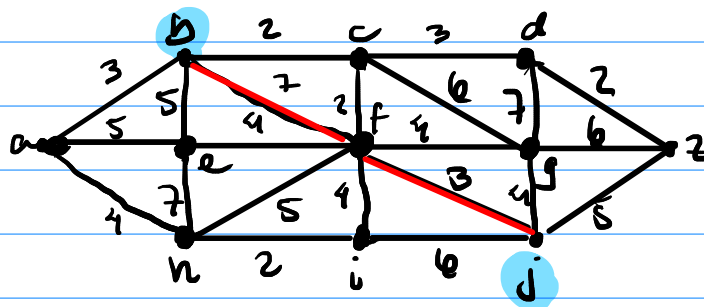
b)



$$C = \{a, b, c, g\}$$

$$\omega = 11$$

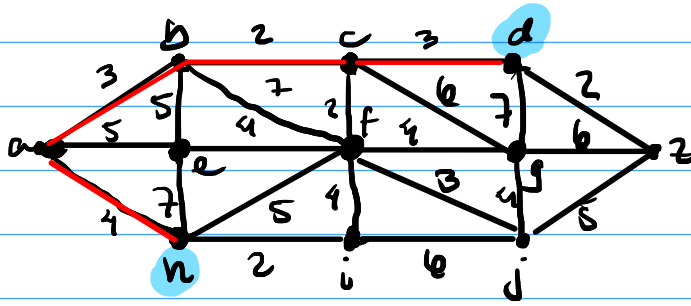
c)



$$C = \{b, f, j\}$$

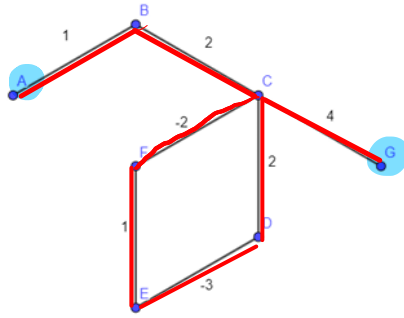
$$\omega = 10$$

d)



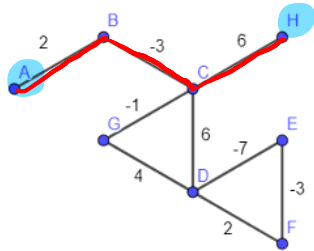
$$C = \{h, a, b, c, d\}$$
$$|C| = 12$$

Exercício 2 Em cada um dos itens a seguir, determine o menor caminho entre o par de vértices no grafo.



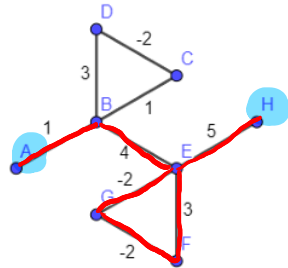
$$C = \{A, B, C, F, E, D, G\}$$

(a) A,G



$$C = \{A, B, C, H\}$$
$$G = 5$$

(b) A,H

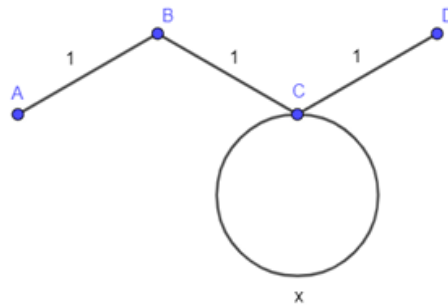


$$C = \langle A, B, G, F, E, H \rangle$$

$$G = 9.$$

(c) A,H

Exercício 3 Determine para quais valores de $x \in \mathbb{R}$, existe um único caminho mínimo de A a D , justificando-se.

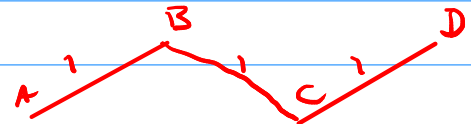


I) Sem passar pelo laço:

O único caminho sem passar pelo laço é $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow D$. Para esse caminho ser mínimo, $x > 0$, pois se $x \leq 0$, então o caminho A, B, C, D não seria o único mínimo.

II) Passando pelo laço, $x = 0$, se entendo o caminho não seria o único mínimo.

$\boxed{x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}} \Rightarrow x > 0:$



Exercício 4 Escreva um algoritmo que encontre os comprimentos dos menores caminhos entre um vértice dado para todos os outros vértices em um grafo com pesos conexo G .

def algoritmo (a, G)

Função de dijkstra para vértices a, z :

def dijkstra(w, a, z)

int $L(a) = 0$;

for all vertices $x \neq a$:

$L(x) = \infty$;

$T = \text{set}(\text{all vertices})$;

while ($z \in T$):

choose $v \in T$ with $\min\{L(v)\}$

$T = T \setminus \{v\}$

for each $x \in T$ adjacent to v :

$L(x) = \min\{L(x), L(v) + w(v, x)\}$.

return $L(x)$ ($L(x) = \min(L(z))$).

$U = []$

for vertex in G :

$U.append(\text{dijkstra}(\text{edges } G, a, \text{vertex}))$

return U .

Exercício 5 Verdadeiro ou falso? Quando um grafo com pesos conexo e dois vértices a e z são dados como entradas para o algoritmo a seguir, ele retorna o tamanho do menor caminho de a a z . Se o algoritmo estiver correto, demonstre. Caso contrário, dê um exemplo de um grafo conexo com pesos e um par de vértices a e z para os quais o algoritmo falha.

$algor(w, a, z) \{$

$length = 0$

$v = a$

$T = \text{conjunto de todos os vértices}$

 while($v \neq z$) {

$T = T - \{v\}$

 escolha $x \in T$ com menor $w(v, x)$

$length = length + w(v, x)$

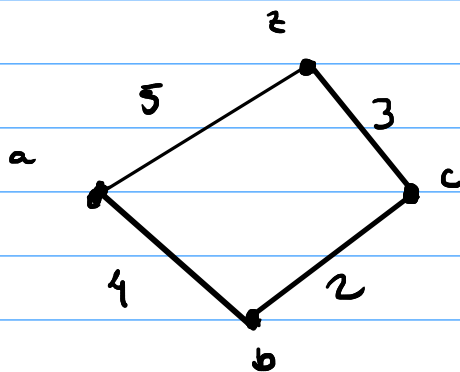
$v = x$

 }

 return $length$

}

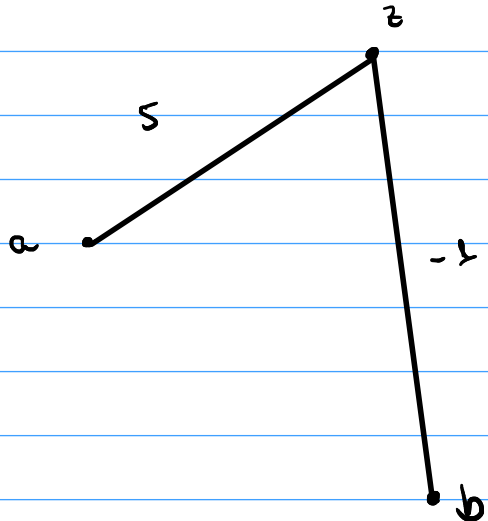
Dá muita merda. Exemplo:



Menor caminho: $\{a, z\} \Rightarrow 5$

pelo algoritmo: $\{a, b, c, z\} \Rightarrow 9$.

Exercício 6 Verdadeiro ou falso? O Algoritmo de Dijkstra encontra o comprimento do caminho mais curto em um grafo com pesos conexo mesmo se alguns pesos forem negativos. Se for verdade, demonstre. Caso contrário, dê um contraexemplo e explique o motivo do algoritmo falhar com ele.



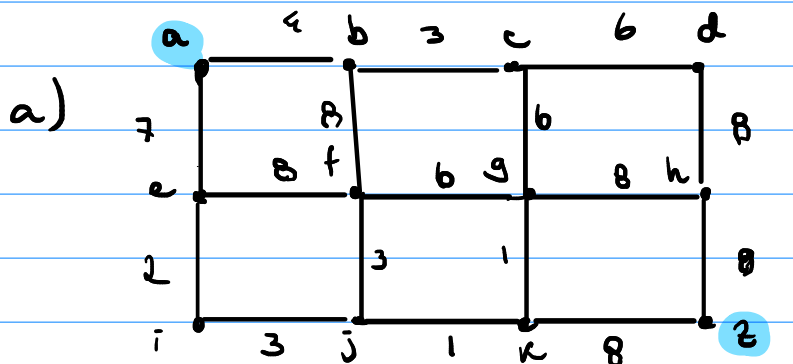
Como Dijkstra não revisita vértices, o melhor caminho entre a e z seria $\{a, z\}$. Contudo, o caminho $\{a, z, b, z\}$ é menor do que $\{a, z\}$.

Exercício 7 Considere um tabuleiro 3×4 como na figura abaixo. Cada quadro contém um número:

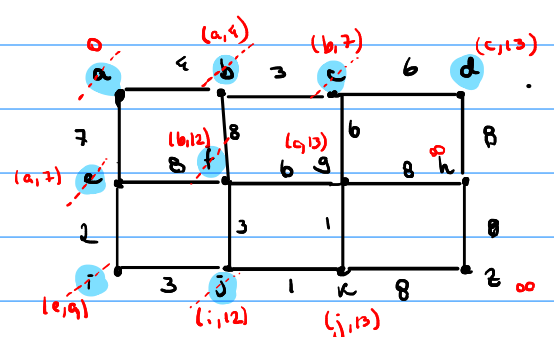
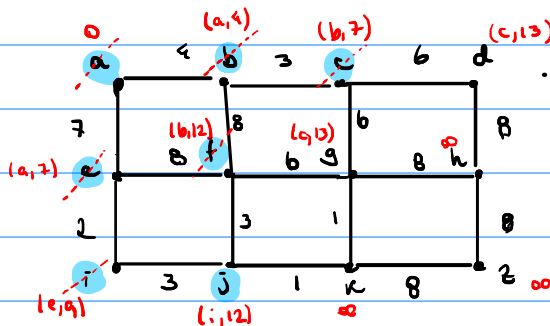
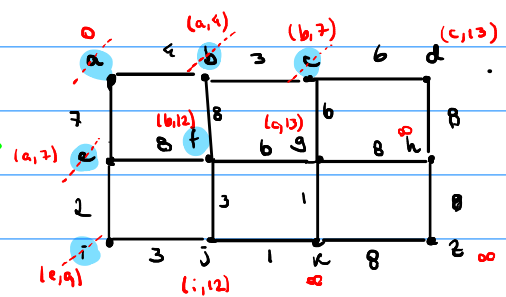
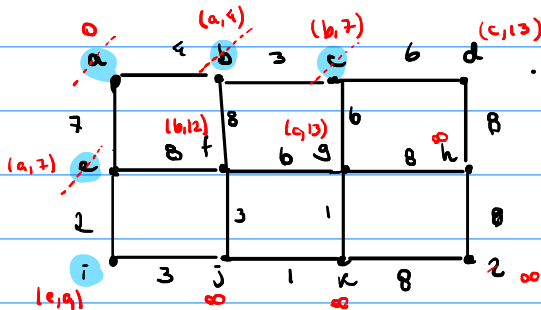
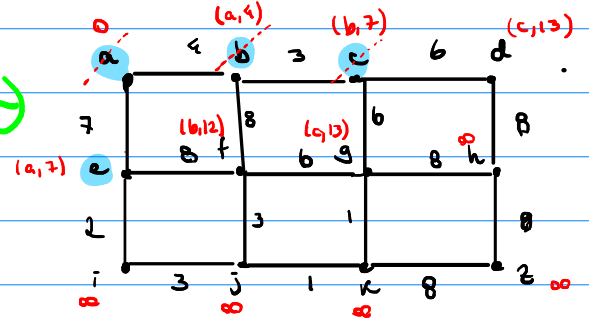
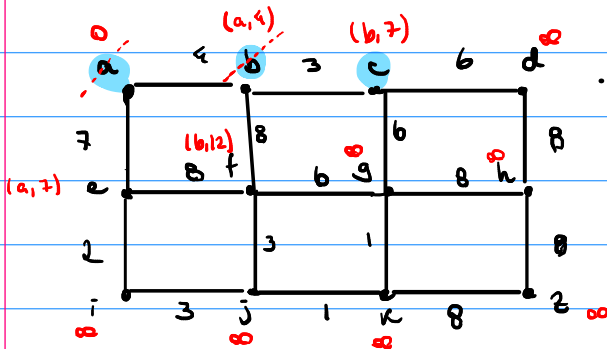
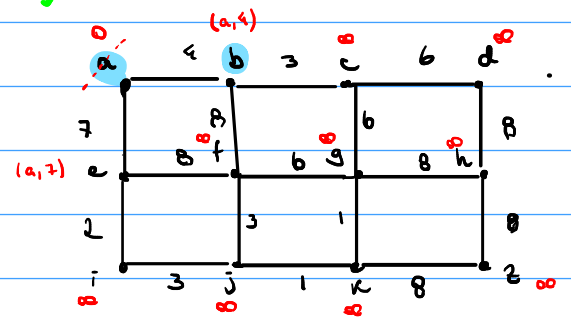
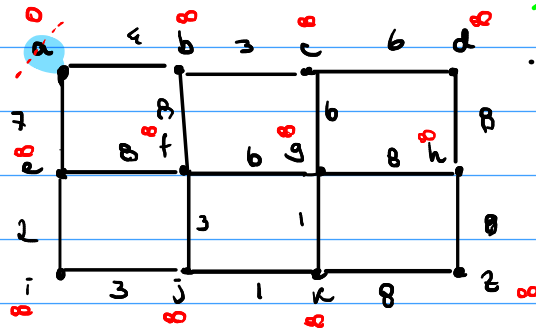
0	4	3	6
7	8	6	8
2	3	1	8

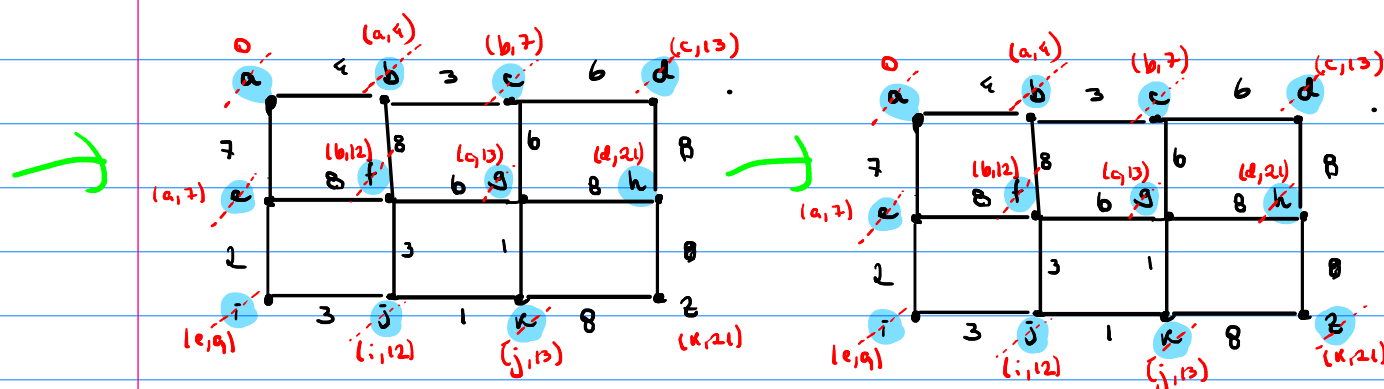
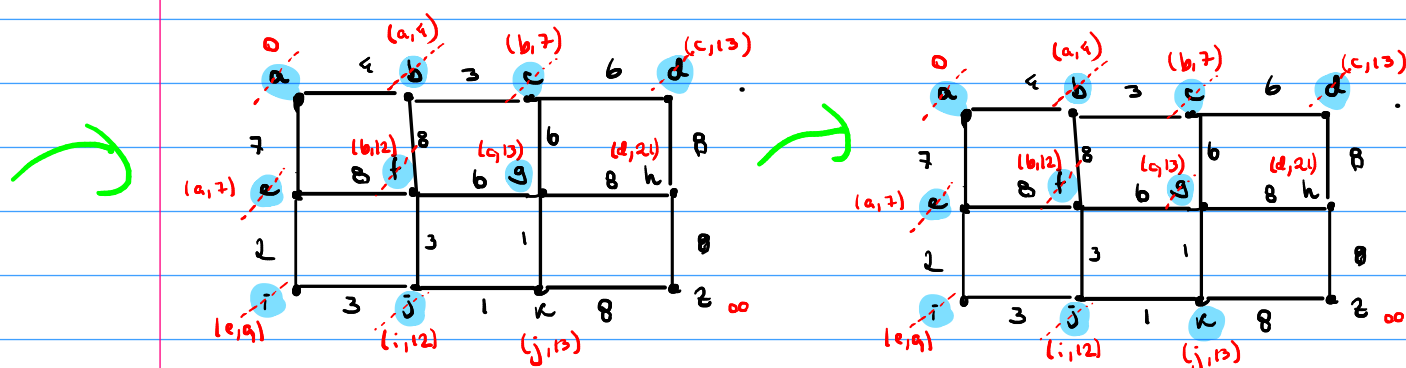
O objetivo deste jogo é mover um peão do canto superior esquerdo para o canto inferior direito, seguindo uma série de movimentos para a direita ou para baixo. O objetivo é minimizar a soma dos pontos associados aos quadrados pelos quais o peão passa durante o percurso.

- Formule o jogo com um problema de caminho mínimo, exibindo o grafo correspondente.
- Resolva o problema usando o algoritmo de Dijkstra.



b)

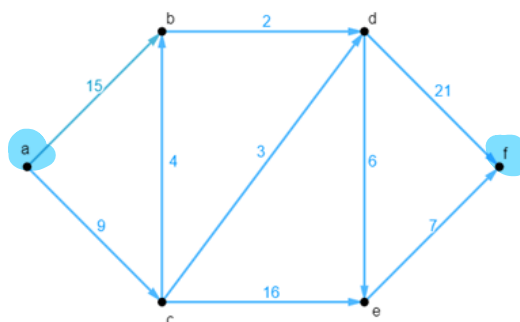




Acabou

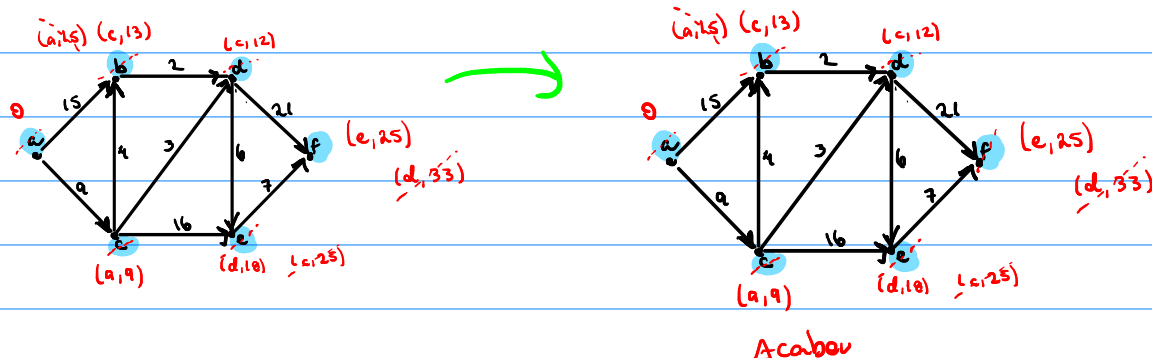
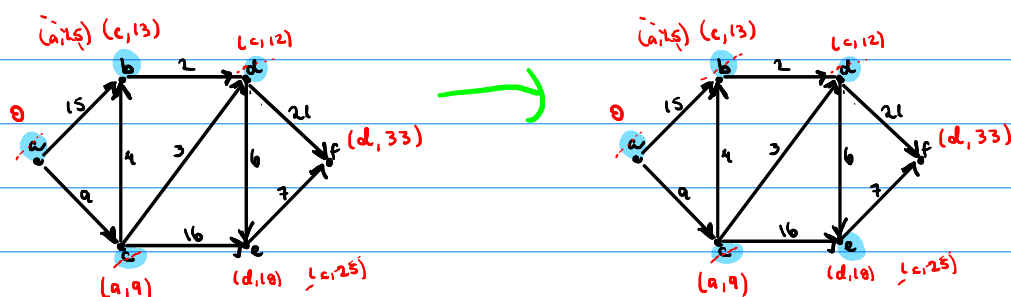
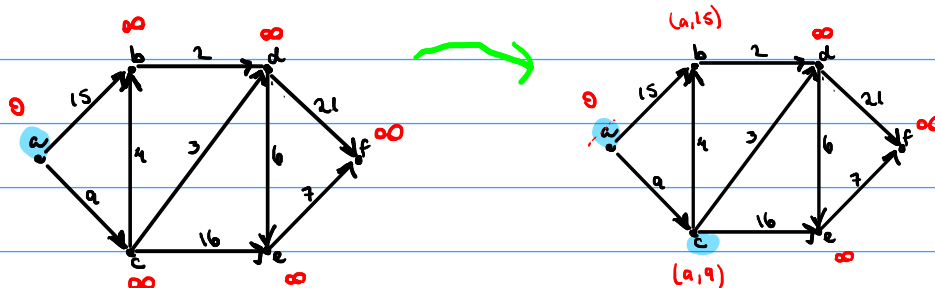
Menor caminho: $\{a, e, i, j, k, z\} = 21$.
 $10 \rightarrow 7 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 1 \rightarrow 8$

Exercício 8 Considere o seguinte grafo com pesos:



- (a) Aplique o algoritmo de Dijkstra para calcular a distância mínima entre o vértice a e o vértice f , e identifique um ou o caminho correspondente a essa distância.
- (b) Com base nos cálculos realizados no item (a), é possível determinar qual é a distância mínima do vértice a ao vértice d ? Forneça uma justificativa.
- (c) Mais uma vez com base nos cálculos realizados no item (a), seria possível indicar qual é a distância mínima entre os vértices b e f ? Justifique.

a)



Menor caminho $\{a, c, d, e, f\}$.

b) Sim. O algoritmo encontra o caminho mínimo entre a e e . Contudo d está no caminho. Logo, é possível achar o caminho minimal entre a e d . $\{a, c, d\}$

c) Sim é possível. Acharos o menor caminho entre d e f . Logo, o menor caminho entre b e f é $\{b, d, e, f\}$.

Definição. Um *subcaminho* de uv é um caminho uw , onde w está em uv .

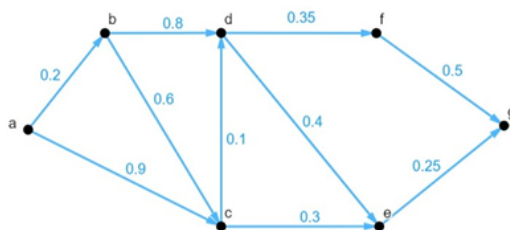
Exercício 9 Mostre que se uv é o caminho mínimo de u a v e uw é subcaminho de uv , então uw é caminho mínimo de u a w (isto é, mostre que todo subcaminho de um caminho mínimo é mínimo também).

Seja uv o caminho mínimo de u a v e seja w um vértice deste caminho.

Agora, *per absurdo*, suponha que uw não seja o caminho mínimo de u a w . Portanto, existe pelo menos um vértice w' tal que o caminho de u a w passe por w' . Contudo, temos que w' não pertence ao caminho uv .

Como w' está no caminho mínimo de u a w então, ele estaria no caminho mínimo de u a v (já que w pertence a uv), o que é um absurdo.

Exercício 10 Rota mais confiável. Espertinho vai trabalhar de carro todos os dias. Como acabou de concluir um curso de análise de redes, Espertinho sabe determinar o caminho mais curto até seu local de trabalho. Infelizmente, a rota escolhida é muito bem policiada e, com todas as multas por excesso de velocidade que ele recebe, o caminho mais curto pode não ser a melhor opção. Por isso, Espertinho decidiu escolher uma rota que maximize a probabilidade de ele não ser multado por um policial. A rede a seguir mostra as possíveis rotas entre sua casa e seu trabalho, e as probabilidades de ele não ser parado associadas a cada trecho. A probabilidade dele não ser parado em uma rota é o produto das probabilidades associadas aos segmentos.



Por exemplo, considerando-se a rota $a \rightarrow c \rightarrow e \rightarrow g$, a probabilidade de não receber a multa é $0,9 \times 0,3 \times 0,25 = 0,0675$.

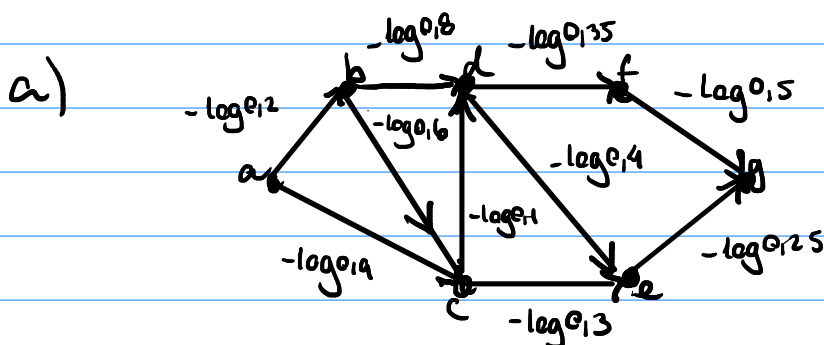
O objetivo é encontrar a rota que maximize a probabilidade de não receber multa, no caminho de 1 até 7.

O problema pode ser transformado num problema de caminho mínimo, considerando a transformação logarítmica que converte o produto das probabilidades numa soma, isto é, se $p_{1k} = p_1 \times p_2 \times \dots \times p_k$ é a probabilidade de não ser multado, então $\log p_{1k} = \log p_1 + \log p_2 + \dots + \log p_k$.

Uma vez que $0 \leq p_{1k} \leq 1$, $\log p_{1k} \leq 0$. Assim, a maximização de $\log p_{1k}$ corresponde a minimizar $-\log p_{1k} = -\log p_1 - \dots - \log p_k$.

Pede-se:

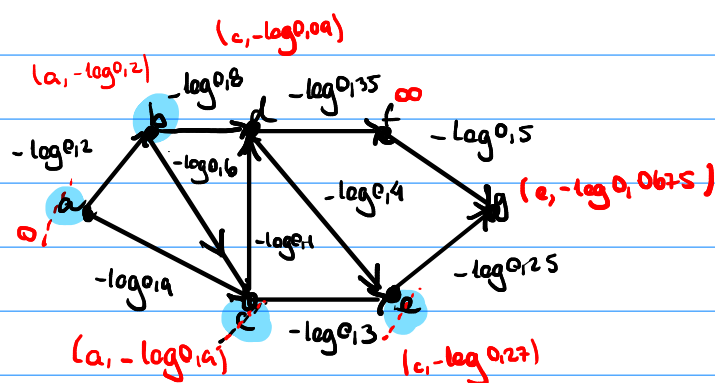
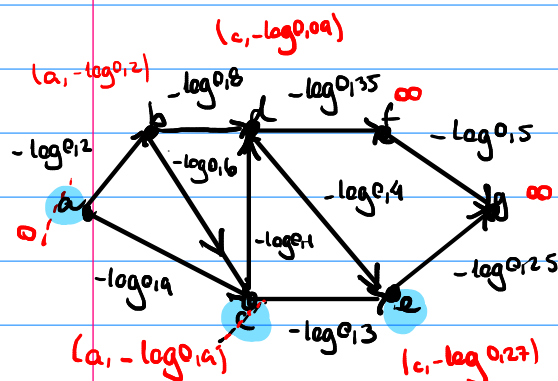
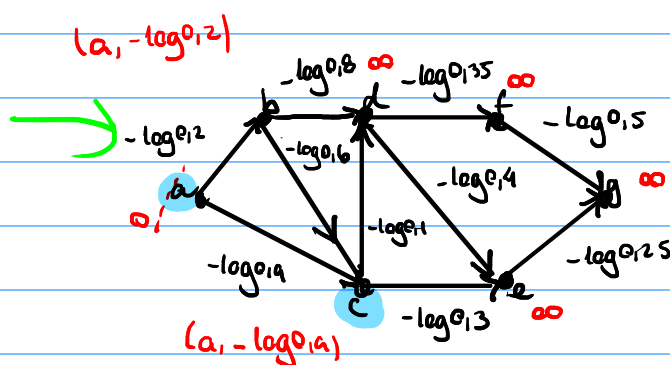
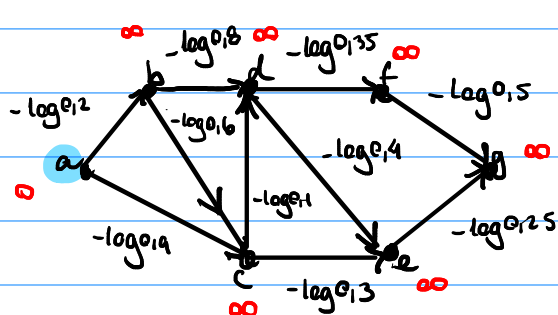
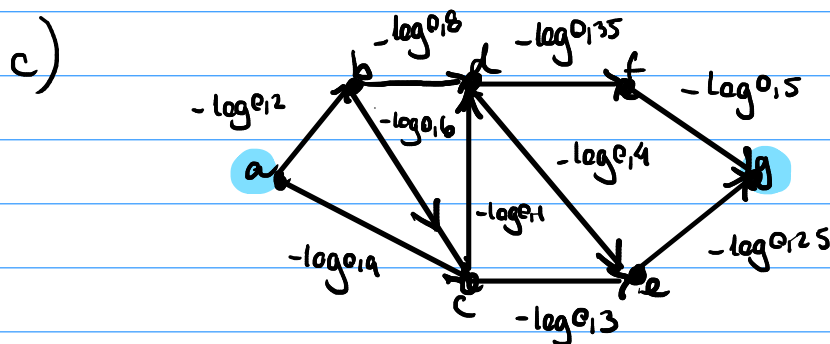
- Reescreva a rede, substituindo as probabilidades das arestas pelo negativo do seu logaritmo.
- Concluindo o item anterior, temos em mãos um problema de caminho mínimo. Faça a formulação do problema de menor caminho entre nós a e g .
- Encontre a solução do problema, usando um algoritmo apropriado

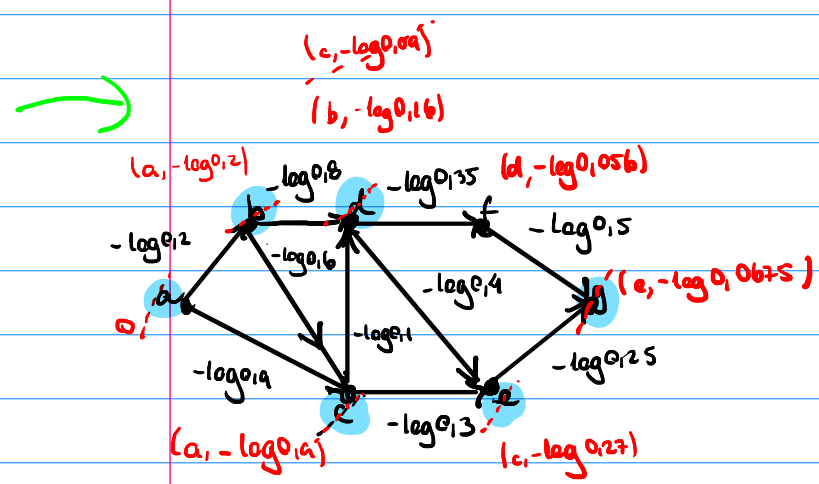
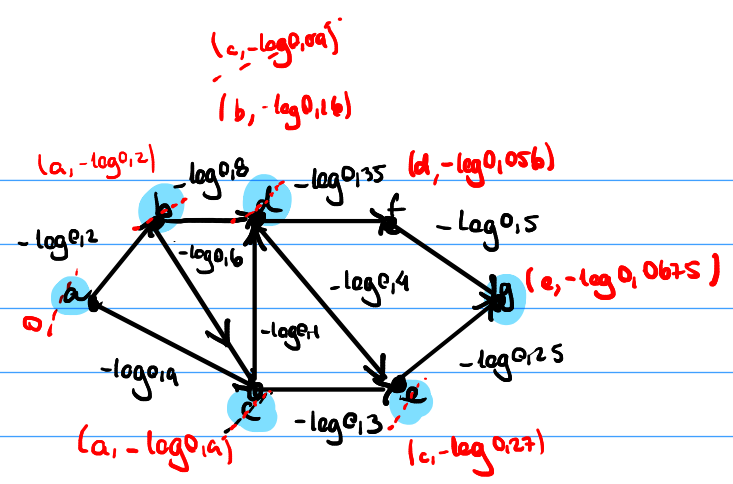
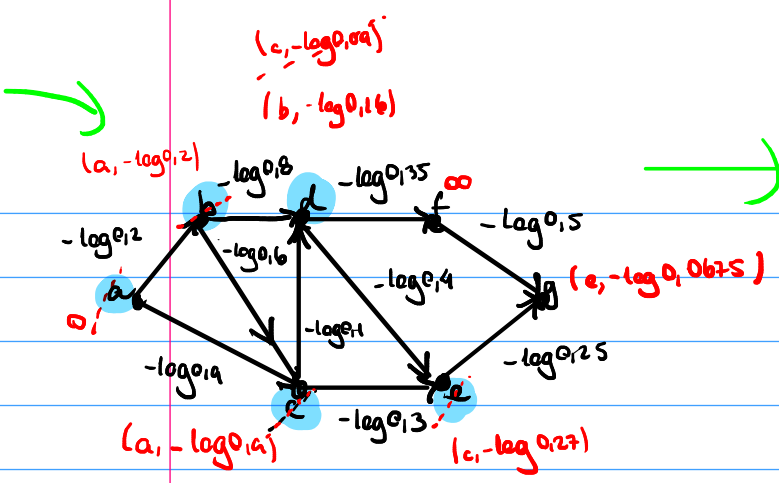


b) Denotes minimizer $-\log p_1 - \dots - \log p_n$
 Como $0 < p_i \leq 1 \forall i \in \mathbb{N}$, então $0 \leq -\log p_i \leq 1$

Lembrando que se $p_i \rightarrow 1$, $-\log p_i \rightarrow 0$ e
 se $p_i \rightarrow 0$, $-\log p_i \rightarrow \infty$

Por exemplo, o maior valor seria $-\log 0,1$ e
 o menor seria $-\log 0,9$





Acabou.

Menor caminho:
 $\{a, c, e, g\}$.