Universidade Federal do Piauí – UFPI

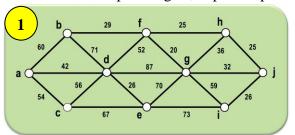
Campus Senador Helvídio Nunes de Barros – CSHNB Curso de Sistemas de Informação Bloco: IV

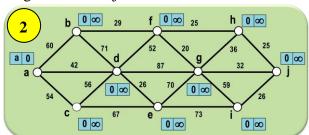
Disciplina: Estruturas de Dados II Professora: Juliana Oliveira de Carvalho

Acadêmico: Dayan Ramos Gomes Matrícula: 20209001285

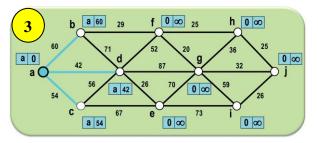
## TRABALHO REFERENTE À AVALIAÇÃO 3

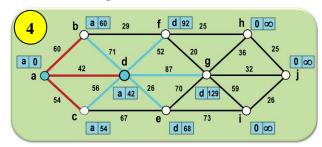
1) Explique o algoritmo de Dijkstra para o caminho mais curto em grafo usando as figuras do exemplo aseguir, depois implemente em C o algoritmo de Dijkstra.



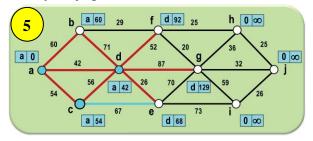


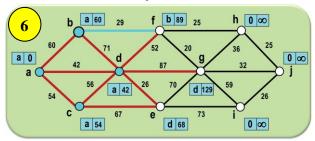
No algoritmo de Dijkstra, para chegar do vértice a para o vértice j, primeiramente, o vértice a verifica quais os vértices ele consegue alcançar diretamente, após isso, o algoritmo guarda a distância dos três percursos possíveis, de (a, b), (a, d) e (a, c), como podemos ver na imagem 3.



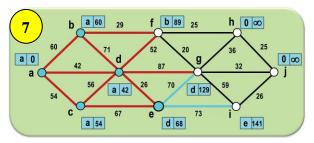


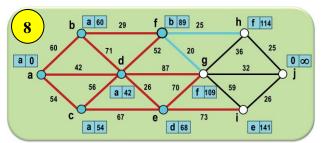
Agora, o algoritmo analisa para cada vértice alcançado pelo vértice inicial, sendo o b, d e c, quais novos vértices eles conseguem alcançar, começando pelo que tem menor distância, na imagem 4, o algoritmo verifica os vértices alcançados pelo vértice d e soma o valor da distância que ele já tem com o valor para estes novos vértices, no caso de vértices que já possuem um valor de distância definido, se essa soma tiver um valor menor que a distância desse vértice, esse valor é substituído. Na imagem 5, o algoritmo verifica se há algum vértice que o c alcança em que o valor da distância do vértice c com a soma da distância da aresta até um determinado vértice é menor que a distância que aquele vértice alcançado já possui, neste caso essa soma é sempre maior, então não há alteração.



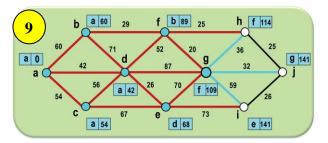


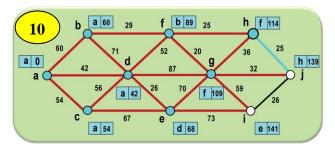
Na imagem 6, o algoritmo verifica se algum vértice alcançado pelo vértice b, tem o valor da soma da distância das arestas menor do que o vértice alcançado já possui, como tem, o valor da distância do início até o vértice f é alterado. Agora, o algoritmo analisa os vértices f, g, e e, começando pelo que tem menor valor de distância para o vértice inicial, na imagem 7, é verificado se algum vértice alcançado pelo vértice e é novo ou se o valor da soma da distância até esse vértice alcançado é menor do que ele já possui, neste caso, o vértice e e quarda o valor dessa soma. Na imagem 8, é verificado a mesma coisa da imagem 7, só que com o vértice e e neste caso, a distância para se chegar no vértice e recebe um novo valor, e a distância do inicio para o vértice e recebe o valor da distância de e somado com a distância de e para e e novo que ele para e e novo que ele para e e novo que ele para e nove que ele para e





Na imagem 9, o algoritmo de Dijkstra verifica se algum vértice alcançado pelo vértice  $\mathbf{g}$  não possui valor de distância até ele ou se o valor da soma da distância até esse vértice alcançado é menor do que ele já possui, neste caso, o vértice  $\mathbf{j}$  recebe o valor da soma da distância de  $\mathbf{g}$ , somado com a distância de  $\mathbf{g}$  para  $\mathbf{j}$ .





Agora, o algoritmo analisa os vértices  $\boldsymbol{h}$  e  $\boldsymbol{i}$ , começando pelo que tem menor valor de distância para o vértice inicial, na imagem 10, é verificado se algum vértice alcançado pelo vértice  $\boldsymbol{h}$  é novo ou se o valor da soma da distância até esse vértice alcançado é menor do que ele já possui, neste caso, como essa soma é menor, o vértice  $\boldsymbol{j}$ , recebe essa nova distância. Na imagem 11, é verificado a mesma coisa da imagem anterior só que com o vértice  $\boldsymbol{i}$ , mas como nenhuma das condições são satisfeitas, não ocorre nenhuma mudança de valores. Assim na imagem 12, mostra o resultado final do algoritmo de Dijkstra, onde é mostrado o menor caminho do vértice  $\boldsymbol{a}$  ao vértice  $\boldsymbol{j}$ , onde as arestas que, somando irão dar a menor distância estão marcadas.

