

www.domain-name.com

Algoritmo de Bellman Ford

O algoritmo Bellman Ford nos ajuda a encontrar o caminho mais curto de um vértice para todos os outros vértices de um gráfico ponderado.

É semelhante ao <u>algoritmo de Dijkstra, (/dsa/dijkstra-algorithm)</u> mas pode funcionar com gráficos nos quais as arestas podem ter pesos negativos.

Por que alguém teria arestas com pesos negativos na vida real?

Bordas de peso negativo podem parecer inúteis no início, mas podem explicar muitos fenômenos como fluxo de caixa, o calor liberado / absorvido em uma reação química, etc.

Por exemplo, se houver maneiras diferentes de ir de uma substância química A a outra substância química B, cada método terá sub-reações envolvendo tanto a dissipação quanto a absorção de calor.

Se quisermos encontrar o conjunto de reações em que a energia mínima é necessária, precisaremos ser capazes de fatorar a absorção de calor como pesos negativos e a dissipação de calor como pesos positivos.

Por que precisamos ter cuidado com pesos negativos?

Arestas de peso negativo podem criar ciclos de peso negativo, ou seja, um ciclo que reduzirá a distância total do caminho ao voltar ao mesmo ponto.





Os ciclos de peso negativo podem dar um resultado incorreto ao tentar descobrir o caminho mais curto

Algoritmos de caminho mais curto, como o algoritmo de Dijkstra, que não são capazes de detectar tal ciclo, podem fornecer um resultado incorreto porque podem passar por um ciclo de peso negativo e reduzir o comprimento do caminho.

Como funciona o algoritmo de Bellman Ford

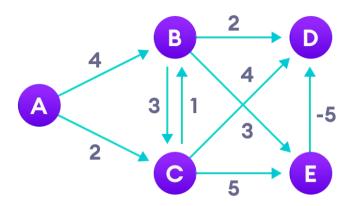
O algoritmo Bellman Ford superestima o comprimento do caminho do vértice inicial a todos os outros vértices. Em seguida, ele relaxa iterativamente essas estimativas, encontrando novos caminhos que são mais curtos do que os caminhos anteriormente superestimados.

ADVERTISEMENTS



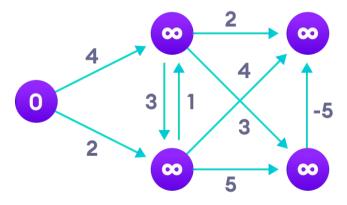
www.domain-name.com

Step 1: Start with the weighted graph



Etapa 1 para o algoritmo de Bellman Ford

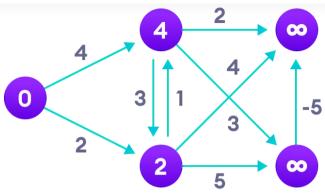
Step 2: Choose a starting vertex and assign infinity path values to all other vertices



Etapa 2 para o algoritmo de Bellman Ford

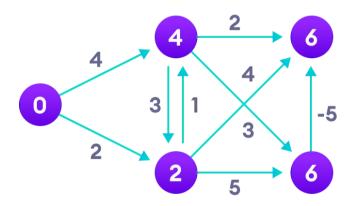


www.domain-name.com



Etapa 3 para o algoritmo de Bellman Ford

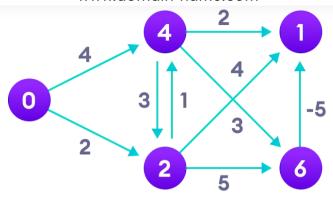
Step 4: We need to do this V times because in the worst case, a vertex's path length might need to be readjusted V times



Etapa 4 para o algoritmo de Bellman Ford



www.domain-name.com



Etapa 5 para o algoritmo de Bellman Ford

Step 6: After all the vertices have their path lengths, we check if a negative cycle is present

	В	С	D	E
0	00	00	00	00
0	4	2	00	00
0	3	2	6	6
0	3	2	1	6
0	3	2	1	6

Etapa 6 para o algoritmo de Bellman Ford

Pseudocódigo Bellman Ford



www.domain-name.com

que atualizou seu comprimento de caminho pela última vez.

Assim que o algoritmo terminar, podemos retroceder do vértice de destino ao vértice de origem para encontrar o caminho.

```
função bellmanFord (G, S)
para cada vértice V em G
  distância [V] <- infinito
    anterior [V] <- NULL
distância [S] <- 0

para cada vértice V em G
  para cada aresta (U, V) em G
  tempDistance <- distância [U] + edge_weight (U, V)
  se tempDistance <distance [V]
    distância [V] <- tempDistance
    anterior [V] <- U

para cada aresta (U, V) em G
  Se distância [U] + edge_weight (U, V) <distância [V}
  Erro: Existe Ciclo Negativo

distância de retorno [], anterior []</pre>
```

Bellman Ford vs Dijkstra

O algoritmo de Bellman Ford e o algoritmo de Dijkstra são muito semelhantes em estrutura. Enquanto Dijkstra olha apenas para os vizinhos imediatos de um vértice, Bellman passa por cada aresta em cada iteração.

Thank you for printing our content at www.domain-name.com. Please check back soon for newcontents.



Procure tutoriais e exemplos

www.domain-name.com

Exemplos de Python, Java e C / C ++

Pitão Java C C++



```
www.domain-name.com
```

```
// Struct for the edges of the graph
struct Edge {
 int u; //start vertex of the edge
 int v; //end vertex of the edge
 int w; //w of the edge (u,v)
};
// Graph - it consists of edges
struct Graph {
 int V; // Total number of vertices in the graph
            // Total number of edges in the graph
 int E:
 struct Edge* edge; // Array of edges
};
// Creates a graph with V vertices and E edges
struct Graph* createGraph(int V, int E) {
 struct Graph* graph = new Graph;
 graph->V = V; // Total Vertices
 graph->E = E; // Total edges
 // Array of edges for graph
 graph->edge = new Edge[E];
 return graph;
}
```

Complexidade de Bellman Ford

Complexidade de tempo

Melhor caso de complexidade	O (E)
Complexidade média do caso	O (VE)
Pior Caso Complexidade	O (VE)

Complexidade do Espaço

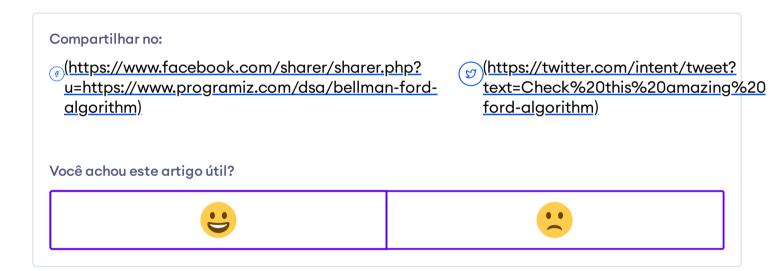
E, a complexidade do espaço é O(V).



www.domain-name.com

Próximo tutorial:
Tipo de bolha (/dsa/bubble-sort)

<u>Tutorial anterior:</u>
Pesquisa abrangente (/dsa/graph-bfs)



ADVERTISEMENTS



www.domain-name.com

(/dsa/graph)	
DS e Algoritmos	
Algoritmo de Prim	
(<u>/dsa/prim-algorithm)</u>	
DS e Algoritmos	
Algoritmo de Kruskal	
(/dsa/kruskal-algorithm)	
DS e Algoritmos	
<u>Algoritmo de Dijkstra</u>	
(/dsa/dijkstra-algorithm)	