

2642. Design Graph With Shortest Path Calculator - Difícil 2

Problema:

Há um grafo dirigido e ponderado que consiste em n nós numerados de 0 a $n - 1$.

As arestas do grafo são inicialmente representadas pelo array fornecido `edges`, onde `edges[i] = [from_i, to_i, edgeCost_i]` significa que há uma aresta de `from_i` para `to_i` com custo `edgeCost_i`.

Implemente a classe `Graph`:

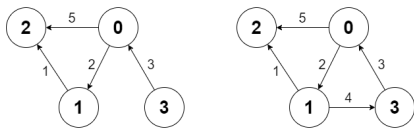
- `Graph(int n, int[][] edges)` inicializa o objeto com n nós e as arestas fornecidas.
- `addEdge(int[] edge)` adiciona uma aresta à lista de arestas, onde `edge = [from, to, edgeCost]`.
- `int shortestPath(int node1, int node2)` retorna o custo mínimo de um caminho de `node1` para `node2`. Se nenhum caminho existir, retorna -1. O custo de um caminho é a soma dos custos das arestas no caminho.

Restrições:

- É garantido que não existe uma aresta entre dois nós antes de adicionar usando `addEdge`.
- $1 \leq n \leq 100$
- $0 \leq \text{edges.length} \leq n * (n - 1)$
- $\text{edges}[i].\text{length} == \text{edge.length} == 3$
- $0 \leq \text{from}_i, \text{to}_i, \text{from}, \text{to}, \text{node1}, \text{node2} \leq n - 1$
- $1 \leq \text{edgeCost}_i, \text{edgeCost} \leq 10^6$
- Não há arestas repetidas nem laços (self-loops) no grafo em nenhum momento.
- No máximo 100 chamadas serão feitas para `addEdge`.
- No máximo 100 chamadas serão feitas para `shortestPath`.

Exemplos:

Exemplo 1:



Entrada:

`["Graph", "shortestPath", "shortestPath", "addEdge", "shortestPath"]`

`[[4, [[0, 2, 5], [0, 1, 2], [1, 2, 1], [3, 0, 3]]], [3, 2], [0, 3], [[1, 3, 4]], [0, 3]]`

Saída:

`[null, 6, -1, null, 6]`

Explicação:

- Após inicializar o grafo `g` com 4 nós (numerados de 0 a 3) e as arestas `[[0, 2, 5], [0, 1, 2], [1, 2, 1], [3, 0, 3]]`, o primeiro comando `g.shortestPath(3, 2)` calcula o caminho mais curto do nó 3 para o nó 2. Nesse caso, o menor caminho é $3 \rightarrow 0 \rightarrow 1 \rightarrow 2$, com um custo total de $3 + 2 + 1 = 6$, então o resultado retornado é 6. Em seguida, o comando `g.shortestPath(0, 3)` tenta encontrar um caminho do nó 0 para o nó 3, mas como não há um caminho disponível, o método retorna -1. Posteriormente, a chamada `g.addEdge([1, 3, 4])` adiciona uma nova aresta ao grafo, conectando o nó 1 ao nó 3 com um custo de 4. Após essa adição, o comando `g.shortestPath(0, 3)` é executado novamente e, agora, o menor caminho do nó 0 para o nó 3 é $0 \rightarrow 1 \rightarrow 3$, com um custo total de $2 + 4 = 6$. Assim, o resultado retornado é 6.

Solução proposta:

Para soluções em Python3, o LeetCode oferece o seguinte ponto de partida:

```
class Graph:

    def __init__(self, n: int, edges: List[List[int]]):

        def addEdge(self, edge: List[int]) -> None:

        def shortestPath(self, node1: int, node2: int) -> int:

# Your Graph object will be instantiated and called as such:
# obj = Graph(n, edges)
# obj.addEdge(edge)
# param_2 = obj.shortestPath(node1,node2)
```

Para iniciar, começamos pelo construtor do grafo:

```
def __init__(self, n: int, edges: List[List[int]]) -> None:
```

Define-se o `n` como o `n` recebido, simbolizando o número de nós:

```
self.n = n
```

Cria-se uma lista de adjacências para guardar as arestas e seus custos:

```
self.graph = [[] for _ in range(n)] # Lista de adjacência
```

```
for from_node, to_node, cost in edges:
    self.graph[from_node].append((to_node, cost))
```

Em seguida, foi implementado o método para adicionar uma aresta:

```
def addEdge(self, edge: List[int]) -> None:
    from_node, to_node, cost = edge
    self.graph[from_node].append((to_node, cost))
```

Para criar o método `shortestPath()` foi utilizado o algoritmo de Dijkstra. Para maior eficiência, utilizamos uma fila de prioridades implementada com uma HEAP de mínimo:

```
djk_HEAP = [(0, no_inicio)]
```

Por fim, o algoritmo é aplicado normalmente e retorna -1 caso não exista caminho:

```
djk_SET = [float('inf')] * self.n
djk_SET[no_inicio] = 0

# Enquanto a fila não estiver vazia
while djk_HEAP:
    custo_no_atual, no_atual = heapq.heappop(djk_HEAP)

    if no_atual == no_dest:
        return custo_no_atual

    if custo_no_atual > djk_SET[no_atual]: # Existe opção melhor
        continue

    # Insere arestas vizinhas na HEAP
    for neighbor, cost in self.graph[no_atual]:
        new_dist = custo_no_atual + cost
        if new_dist < djk_SET[neighbor]:
            djk_SET[neighbor] = new_dist
            heapq.heappush(djk_HEAP, (new_dist, neighbor))

return -1
```