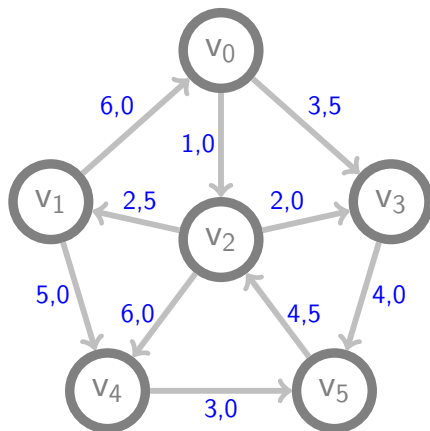


Algoritmos e Estruturas de Dados II

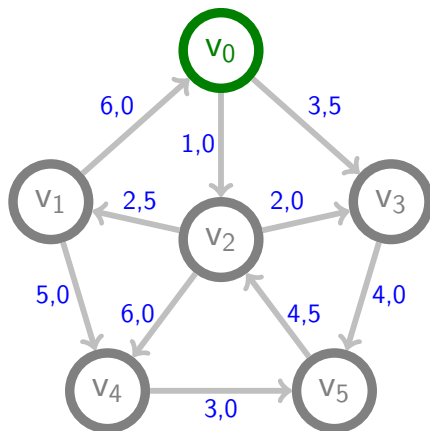
Aula 13 - Caminhos de Custo Mínimo - Bellman-Ford

Prof. Luciano A. Digiampietri
digiampietri@usp.br
@digiampietri

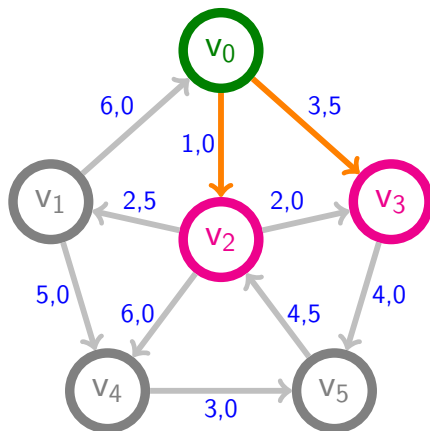
Caminhos de Peso Mínimo



Caminhos de Peso Mínimo

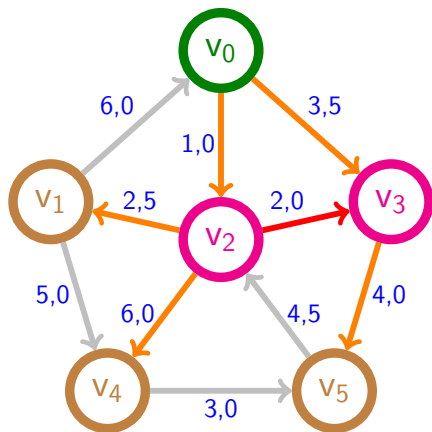


Caminhos de Peso Mínimo

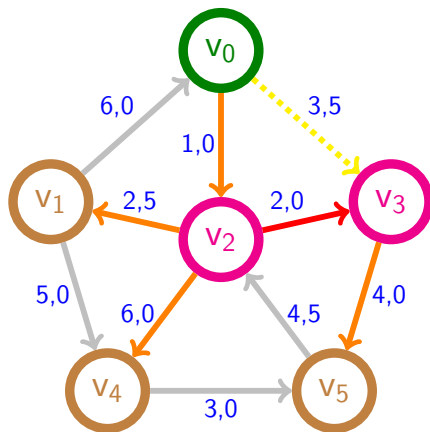


Caminhos de Peso Mínimo

Existe **um caminho de menor custo** ('atalho') de v_0 para v_3 , passando por v_2 .



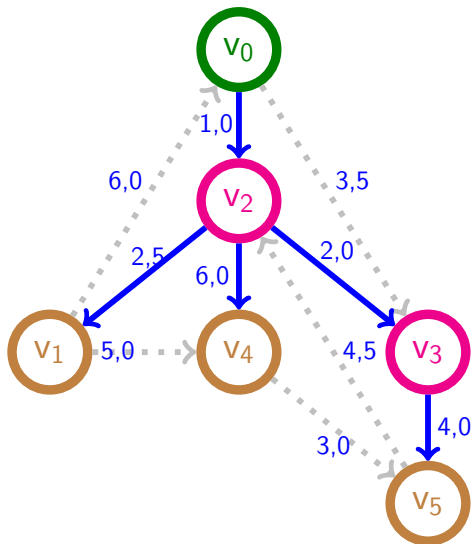
Caminhos de Peso Mínimo



Existe **um caminho de menor custo** ('atalho') de v_0 para v_3 , passando por v_2 .

A operação de atualizar a distância entre dois vértices, passando por outro(s) vértice(s) é chamada de **relaxamento**.

Árvore de Caminhos de Peso Mínimo



Caminhos de Peso Mínimo

Mas como encontramos os caminhos de custo (ou peso) mínimo?

- Existem diversas abordagens, aprenderemos três que usam o relaxamento.
 - **Algoritmo de Floyd-Warshall:** usado para encontrar os caminhos de peso mínimo entre todos os pares de vértices.
 - **Bellman-Ford:** usado para encontrar os caminhos de peso mínimo entre um vértice de origem e os demais.
 - **Dijkstra:** usado para encontrar os caminhos de peso mínimo entre um vértice de origem e os demais.

Algoritmo de Bellman-Ford

Publicado de forma independente em 1958 e 1956¹, este algoritmo tem as seguintes características:

¹E proposto em 1955 por Alfonso Shimbel.

Algoritmo de Bellman-Ford

Publicado de forma independente em 1958 e 1956¹, este algoritmo tem as seguintes características:

- **Objetivo:** Encontrar os caminhos de custo mínimo entre um vértice de origem e os demais vértices;

¹E proposto em 1955 por Alfonso Shimbel.

Algoritmo de Bellman-Ford

Publicado de forma independente em 1958 e 1956¹, este algoritmo tem as seguintes características:

- **Objetivo:** Encontrar os caminhos de custo mínimo entre um vértice de origem e os demais vértices;
- **Aplicação:** Grafos direcionados e ponderados (arestas podem ter pesos negativos, mas não pode haver um ciclo negativo);

¹E proposto em 1955 por Alfonso Shimbel.

Algoritmo de Bellman-Ford

Publicado de forma independente em 1958 e 1956¹, este algoritmo tem as seguintes características:

- **Objetivo:** Encontrar os caminhos de custo mínimo entre um vértice de origem e os demais vértices;
- **Aplicação:** Grafos direcionados e ponderados (arestas podem ter pesos negativos, mas não pode haver um ciclo negativo);
- **Complexidade de tempo:** $O(V * E)$;

¹E proposto em 1955 por Alfonso Shimbel.

Algoritmo de Bellman-Ford

Publicado de forma independente em 1958 e 1956¹, este algoritmo tem as seguintes características:

- **Objetivo:** Encontrar os caminhos de custo mínimo entre um vértice de origem e os demais vértices;
- **Aplicação:** Grafos direcionados e ponderados (arestas podem ter pesos negativos, mas não pode haver um ciclo negativo);
- **Complexidade de tempo:** $O(V * E)$;
- Abordagem utiliza Programação Dinâmica.

¹E proposto em 1955 por Alfonso Shimbel.

Algoritmo de Bellman-Ford

Pseudocódigo:

REPITA $n-1$ VEZES:

PARA CADA ARESTA $(u-v)$:

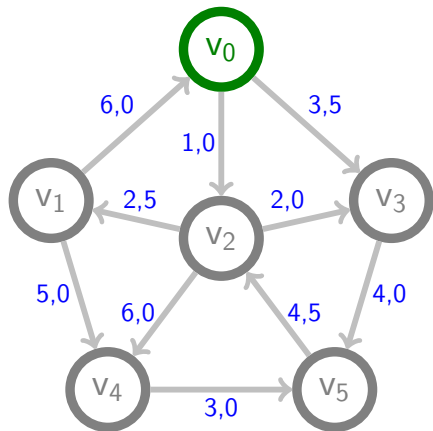
SE $\text{dist}[v] > \text{dist}[u] + \text{peso}(u-v)$ ENTÃO

$\text{dist}[v] = \text{dist}[u] + \text{peso}(u-v)$

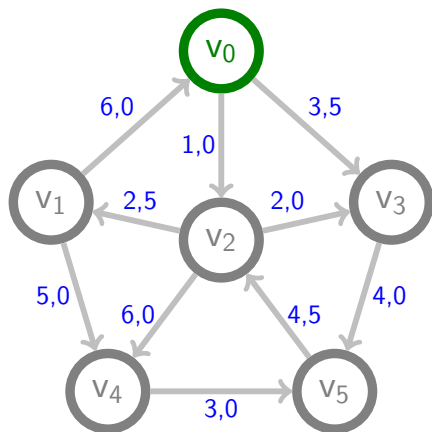
$\text{pred}[v] = u$

Sendo n igual ao número de vértices, *dist* um arranjo de distância de cada vértice ao vértice de origem, iniciada com zero para o vértice de origem e 'infinito' para os demais, *pred* o arranjo de predecessores e $\text{peso}(u-v)$ o peso da aresta de u para v .

Algoritmo de Bellman-Ford



Algoritmo de Bellman-Ford



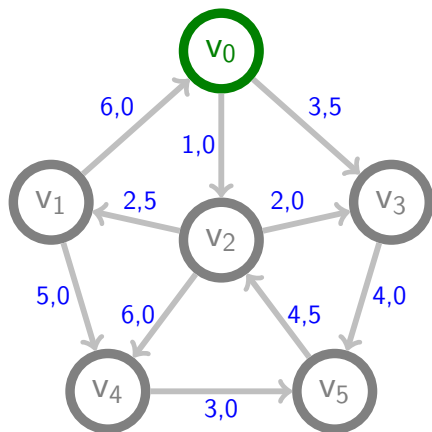
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
----	----	----	----	----	----

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
----	----	----	----	----	----

Algoritmo de Bellman-Ford



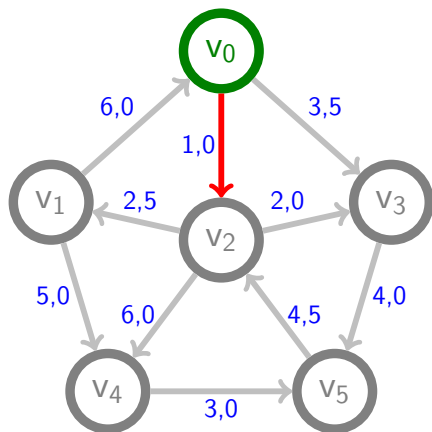
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	-	-	-	-	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	-1	-1	-1	-1	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



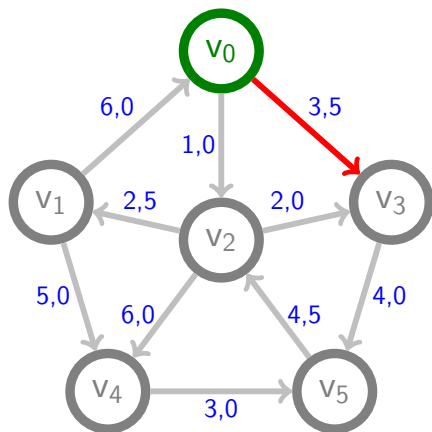
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	-	1,0	-	-	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	-1	0	-1	-1	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



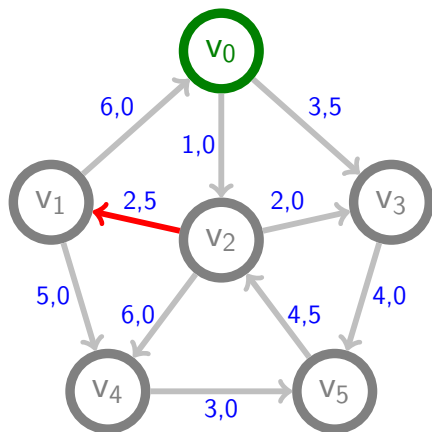
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	-	1,0	3,5	-	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	-1	0	0	-1	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



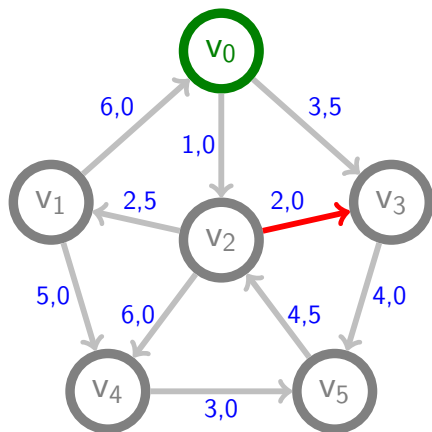
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,5	-	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	0	-1	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



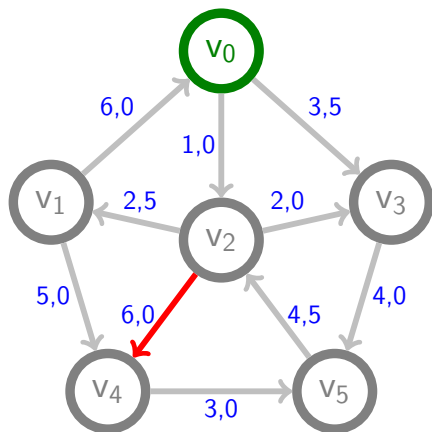
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	-	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	-1	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



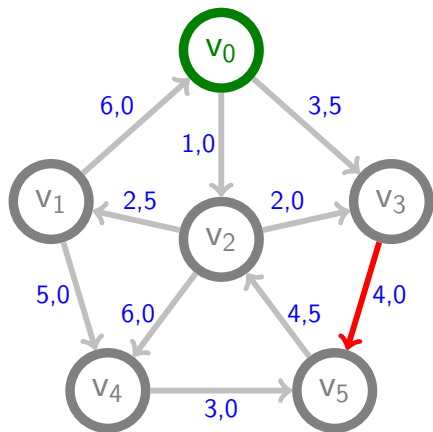
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	-

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	-1

Algoritmo de Bellman-Ford



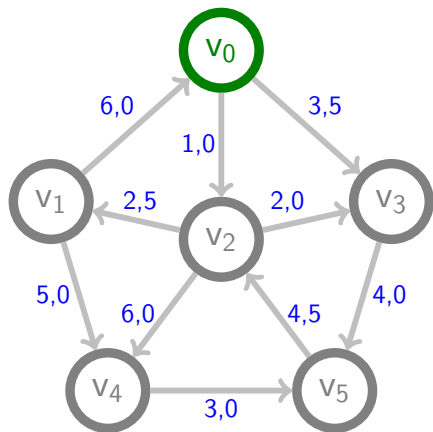
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



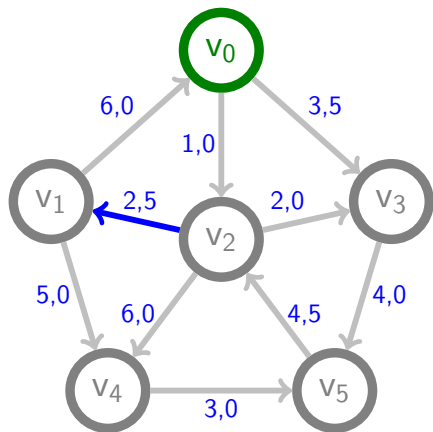
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



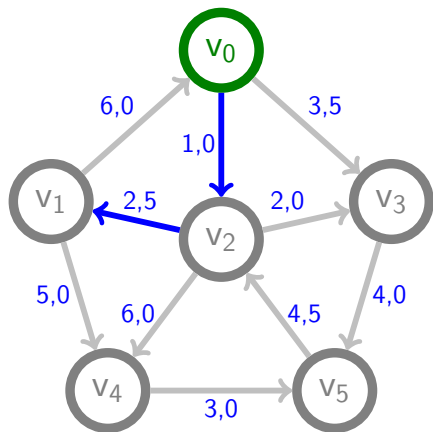
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



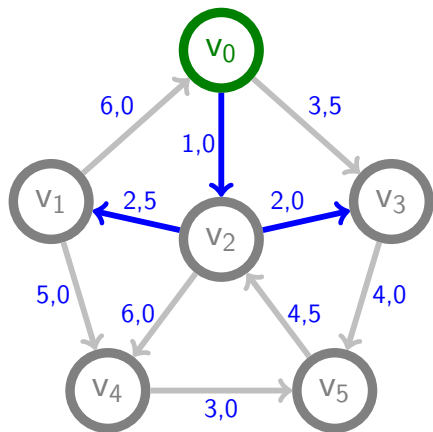
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



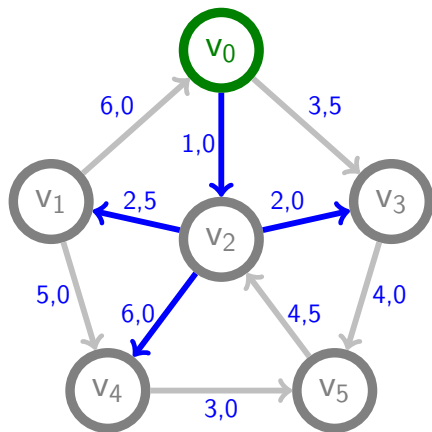
Arranjo de Distâncias

v_0	v_1	v_2	v_3	v_4	v_5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v_0	v_1	v_2	v_3	v_4	v_5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



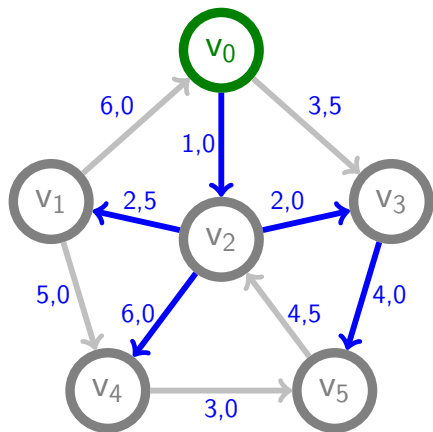
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



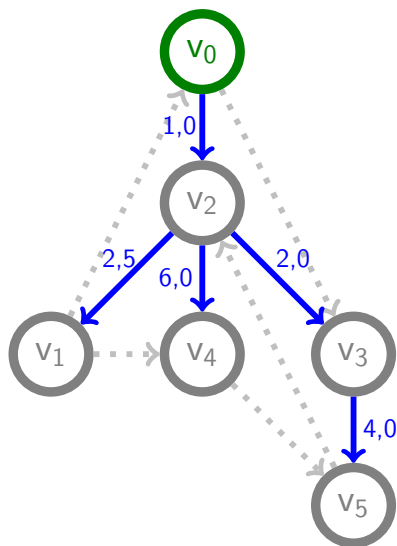
Arranjo de Distâncias

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v0	v1	v2	v3	v4	v5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford



Arranjo de Distâncias

v_0	v_1	v_2	v_3	v_4	v_5
0,0	3,5	1,0	3,0	7,0	7,0

Arranjo de Predecessores

v_0	v_1	v_2	v_3	v_4	v_5
0	2	0	2	2	3

Algoritmo de Bellman-Ford - inicialização

```
void AlgoritmoDeBellmanFord(Grafo* g, int origem,  
                             Peso* dist, int* pred){
```

...

Algoritmo de Bellman-Ford - inicialização

```
void AlgoritmoDeBellmanFord(Grafo* g, int origem,
                             Peso* dist, int* pred){
    int i, n;
    n = g->numVertices;
    for(i=0;i<n;i++) {
        dist[i] = INFINITO;
        pred[i] = -1;
    }
}
```

• • •

Algoritmo de Bellman-Ford - inicialização

```
void AlgoritmoDeBellmanFord(Grafo* g, int origem,
                             Peso* dist, int* pred){
    int i, n;
    n = g->numVertices;
    for(i=0;i<n;i++) {
        dist[i] = INFINITO;
        pred[i] = -1;
    }
    dist[origem] = 0;
    pred[origem] = origem;

    ...
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;
```

```
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;  
for(i=1;i<n;i++) {  
  
  
  
  
  
  
}  
  
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;  
for(i=1;i<n;i++) {  
    atual = arestas;  
    while (atual){  
  
        atual = atual->prox;  
    }  
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;
for(i=1;i<n;i++) {
    atual = arestas;
    while (atual){
        if(dist[atual->origem]+atual->peso < dist[atual->destino]){
            dist[atual->destino] = dist[atual->origem] + atual->peso;
            pred[atual->destino] = atual->origem;
        }
        atual = atual->prox;
    }
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;
for(i=1;i<n;i++) {
    atual = arestas;
    while (atual){
        if(dist[atual->origem]+atual->peso < dist[atual->destino]){
            dist[atual->destino] = dist[atual->origem] + atual->peso;
            pred[atual->destino] = atual->origem;
        }
        atual = atual->prox;
    }
}

liberaListaDeArestas(arestas) ;
}
```

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g) ;
for(i=1;i<n;i++) {
    atual = arestas;
    while (atual){
        if(dist[atual->origem]+atual->peso < dist[atual->destino]){
            dist[atual->destino] = dist[atual->origem] + atual->peso;
            pred[atual->destino] = atual->origem;
        }
        atual = atual->prox;
    }
}

liberaListaDeArestas(arestas) ;
}
```

$$O(V * E)$$

Algoritmo de Bellman-Ford

```
PONT2 atual, arestas = listaDeArestas(g);
for(i=1;i<n;i++) {
    atual = arestas;
    while (atual){
        if(dist[atual->origem]+atual->peso < dist[atual->destino]){
            dist[atual->destino] = dist[atual->origem] + atual->peso;
            pred[atual->destino] = atual->origem;
        }
        atual = atual->prox;
    }
}
```

```
atual = arestas;
while (atual){
    if(dist[atual->origem]+atual->peso < dist[atual->destino])
        printf("### Erro: ciclo negativo encontrado! ###");
    atual = atual->prox;
}
```

```
liberaListaDeArestas(arestas);
```

$O(V * E)$

Algoritmos e Estruturas de Dados II

Aula 13 - Caminhos de Custo Mínimo - Bellman-Ford

Prof. Luciano A. Digiampietri
digiampietri@usp.br
@digiampietri