

Estruturas de Dados - INE5408
Universidade Federal de Santa Catarina
Florianópolis – Santa Catarina – Brasil
brunomn95@gmail.com

Cálculo de Complexidade de Algoritmo: Algoritmo de Floyd

Bruno Marques do Nascimento

Florianópolis, 09 de Maio de 2016

CÁLCULO COMPLEXIDADE DE ALGORITMO DE FLOYD

Os cálculos serão realizados linha por linha, em conformidade com a imagem abaixo onde o algoritmo foi implementado em linguagem C.

```

1
2  "Exercício complexidade de algoritmo: Floyd"
3
4  FloydModificado() {
5      for (int i = 0 ; i < n ; ++i) {
6          for (int j = 0 ; j < n ; ++j) {
7              A[i][j] = D[i][j];
8              R[i][j] = 0;
9          }
10     }
11     for (int i = 0 ; i < n ; ++i) {
12         A[i][i] = 0;
13     }
14     for (int k = 0 ; k < n ; ++k) {
15         for (int i = 0 ; i < n ; ++i) {
16             for (int j = 0 ; j < n ; ++j) {
17                 if ( A[i][k] + A[k][j] < A[i][j] ) {
18                     A[i][j] = A[i][k] + A[k][j];
19                     R[i][j] = k;
20                 }
21             }
22         }
23     }
24 }
```

Figura 1. Implementação algoritmo de Floyd Modificado em linguagem C.

Linha 5:

- ⇒ Inicialização da variável "i" = 1 unidade de custo.
- ⇒ Teste de comparação com a variável "n" = $n + 1$ unidades de custo.
- ⇒ Incrementos da variável "i" = n unidades de custo.
- ⇒ Custo total = $2n + 2$.

Linha 6:

- ⇒ Inicialização da variável "j" = 1 unidade de custo.
- ⇒ Teste de comparação com a variável "n" = $n + 1$ unidades de custo.
- ⇒ Incrementos da variável "j" = n unidades de custo.
- ⇒ Custo total = $(2n + 2) * n = 2n^2 + 2n$, este "n" que está multiplicando é o número de iterações do laço acima, no qual este laço se encontra.

Linha 7:

- ⇒ Atribuição de uma variável " $A[i][j] = D[i][j]$ " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Custo total = $(1) * n * n = n^2$. O n^2 é referente aos dois laços acima na qual esta atribuição se encontra.

Linha 8:

- ⇒ Atribuição de uma variável " $R[i][j] = 0$ " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Custo total = $(1) * n * n = n^2$. O n^2 é referente aos dois laços acima no qual esta atribuição se encontra.

Linha 11:

- ⇒ Inicialização da variável " i " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Teste de comparação com a variável " n " = $n + 1$ unidades de custo.
- ⇒ Incrementos da variável " i " = n unidades de custo.
- ⇒ Custo total = $2n + 2$.

Linha 12:

- ⇒ Atribuição de uma variável " $A[i][i] = 0$ " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Custo total = $(1) * n = n$. O n é referente ao laço no qual esta atribuição se encontra.

Linha 14:

- ⇒ Inicialização da variável " k " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Teste de comparação com a variável " n " = $n + 1$ unidades de custo.
- ⇒ Incrementos da variável " k " = n unidades de custo.
- ⇒ Custo total = $2n + 2$.

Linha 15:

- ⇒ Inicialização da variável " i " = 1 unidade de custo.
- ⇒ Teste de comparação com a variável " n " = $n + 1$ unidades de custo.
- ⇒ Incrementos da variável " i " = n unidades de custo.

⇒ Custo total = $(2n + 2) * n = 2n^2 + 2n$, este "n" que está multiplicando é o número de iterações do laço acima, no qual este laço se encontra.

Linha 16:

⇒ Inicialização da variável "j" = 1 unidade de custo.
 ⇒ Teste de comparação com a variável "n" = $n + 1$ unidades de custo.
 ⇒ Incrementos da variável "j" = n unidades de custo.
 ⇒ Custo total = $(2n + 2) * n * n = 2n^3 + 2n^2$, estes "n's" que estão multiplicando são os números de iterações dos laços acima, aos quais este laço pertence.

Linha 17:

⇒ Soma de duas variáveis = 1 unidade de custo.
 ⇒ Teste de comparação = 1 unidade de custo.
 ⇒ Custo total = $(2) * n * n * n = 2n^3$, assim como na linha 16, esses "n's" que estão multiplicando são os números de iterações dos laços acima, no qual esta operação se encontra.

Linha 18:

⇒ Soma de duas variáveis = 1 unidade de custo.
 ⇒ Atribuição de valor à uma variável = 1 unidade de custo.
 ⇒ Custo total = $(2) * n * n * n = 2n^3$, assim como na linha 16, esses "n's" que estão multiplicando são os números de iterações dos laços acima, no qual esta operação se encontra.

Linha 19:

⇒ Atribuição de valor à uma variável = 1 unidade de custo.
 ⇒ Custo total = $(1) * n * n * n = n^3$, assim como na linha 16, esses "n's" que estão multiplicando são os números de iterações dos laços acima, no qual esta operação se encontra.

Resultados Finais:

$$\mathbf{T(n)} = (2n + 2) + (2n^2 + 2n) + (n^2) + (n^2) + (2n + 2) + (n) + (2n + 2) + (2n^2 + 2n) + (2n^3 + 2n^2) + (2n^3) + (2n^3) + (n^3) = \mathbf{7n^3 + 8n^2 + 11n + 6 \rightarrow O(n^3)}.$$