

Lista 3 – Complexidade Ciclomática

INFORMAÇÕES DOCENTE						
CURSO: ENGENHARIA DE SOFTWARE	DISCIPLINA: FUNDAMENTOS DE PROJETO E ANÁLISE DE ALGORITMOS	TURNO	MANHÃ	TARDE	NOITE	PERÍODO/SALA: 5º
					x	
PROFESSOR (A): João Paulo Carneiro Aramuni						

Lista 3 - Gabarito

Complexidade Ciclomática - Recursividade

1) O algoritmo abaixo implementa uma função recursiva para o cálculo fatorial.

```

1  def fatorial(n):
2      if n == 0 or n == 1:
3          return 1
4      return n * fatorial(n - 1)

```

1. Monte o grafo de fluxo de controle da função:

- Identifique os nós (representando os pontos de decisão e instruções da função).
- Identifique as arestas (representando as transições entre os nós).

2. Calcule a complexidade ciclomática da função usando a fórmula:

$$M = E - N + 2P$$

- Onde: E é o número de arestas no grafo.
- N é o número de nós no grafo.
- P é o número de componentes conexos (neste caso, $P = 1$, pois a função é uma unidade única).

3. Interprete o valor da complexidade ciclomática:

- Explique o que significa o valor obtido para o número de caminhos independentes no código.

4. Descreva os caminhos independentes possíveis no grafo de fluxo de controle para essa função.

Cálculo: Função fatorial(n)

I. Representação da função em fluxo de controle

Passos do fluxo de controle:

1. Início da função.
2. Verificação da condição $\text{if } n == 0 \text{ or } n == 1$.
 - Se verdadeiro: Retorna 1.
 - Se falso: Passa para o próximo passo.
3. Chamada recursiva $n * \text{fatorial}(n - 1)$.
4. Retorno do valor calculado.

II. Estruturando o Grafo de fluxo

Um grafo de controle representa os caminhos possíveis da execução:

- Nó: Representa um ponto de decisão ou instrução.
- Aresta: Representa a transição entre nós.
- Componentes conexos (P): A função é uma unidade única, então $P = 1$.

Nós (N):

1. N1: Início da função.
2. N2: Verificação do $\text{if } n == 0 \text{ or } n == 1$.
3. N3: Retorno 1 (caso base da recursão).
4. N4: Chamada recursiva $\text{fatorial}(n - 1)$.
5. N5: Cálculo do retorno $\text{return } n * \text{fatorial}(n - 1)$.

Número total de nós: $N = 5$.

Arestas (E):

1. N1 \rightarrow N2: Do início para a verificação do if : 1 aresta.
2. N2 \rightarrow N3: Caso $n == 0 \text{ or } n == 1$, retorna 1: 1 aresta.
3. N2 \rightarrow N4: Caso contrário, vai para a chamada recursiva: 1 aresta.
4. N4 \rightarrow N5: Retorna o resultado da chamada recursiva: 1 aresta.
5. N4 \rightarrow N1: Chamada recursiva gerando nova execução: 1 aresta.

Número total de arestas: $E = 5$.

III. Aplicando a fórmula

Agora, usamos a fórmula da complexidade ciclomática:

$$M = E - N + 2P$$

Substituímos os valores:

$$M = 5 - 5 + 2(1) \rightarrow M = 2$$

IV. Interpretando o resultado

A complexidade ciclomática da função é 2.

Isso significa que há 2 caminhos independentes no grafo de fluxo de controle:

Caminho 1 - Caso base ($n == 0$ ou $n == 1$)

- A função recebe $n = 0$ ou $n = 1$.
- A condição $\text{if } n == 0 \text{ or } n == 1$ é verdadeira.
- Retorna 1 imediatamente, sem chamadas recursivas.

Caminho 2 - Caso recursivo ($n > 1$)

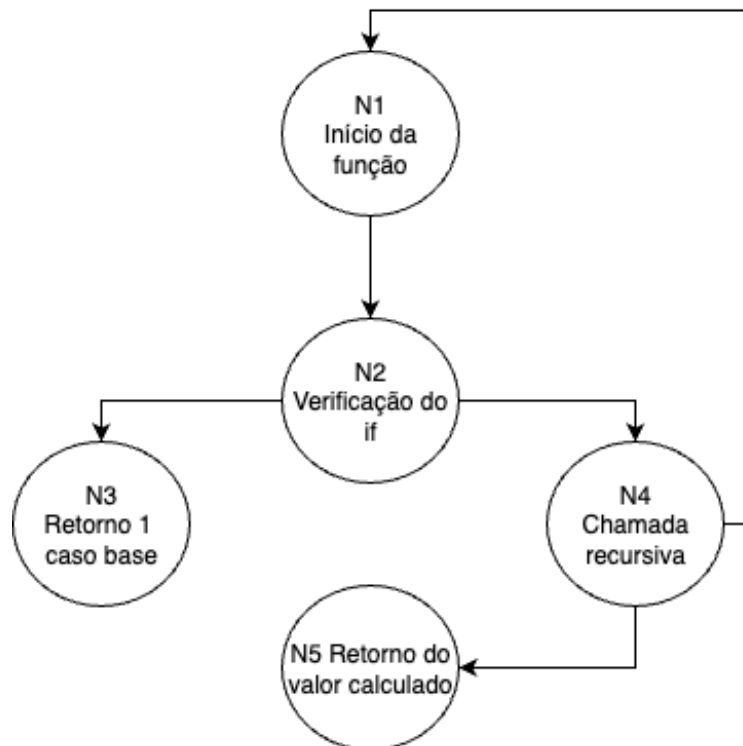
- A função recebe um $n > 1$.
- A condição $\text{if } n == 0 \text{ or } n == 1$ é falsa.
- A função chama $n * \text{fatorial}(n - 1)$, gerando novas chamadas recursivas até chegar ao caso base.

Resumo dos caminhos independentes

Caminho 1: A função retorna 1 diretamente sem recursão ($n == 0$ ou $n == 1$).

Caminho 2: A função executa chamadas recursivas até alcançar o caso base ($n > 1$).

Desenhando o grafo de fluxo:



2) O algoritmo abaixo implementa uma função recursiva para o cálculo do número de Fibonacci.

```
1 def fibonacci(n):
2     if n == 0 or n == 1:
3         return 1
4     return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2)
```

1. Monte o grafo de fluxo de controle da função:

- Identifique os nós (representando os pontos de decisão e instruções da função).
- Identifique as arestas (representando as transições entre os nós).

2. Calcule a complexidade ciclomática da função usando a fórmula:

$$M = E - N + 2P$$

- Onde: E é o número de arestas no grafo.
- N é o número de nós no grafo.
- P é o número de componentes conexos (neste caso, $P = 1$, pois a função é uma unidade única).

3. Interprete o valor da complexidade ciclomática:

- Explique o que significa o valor obtido para o número de caminhos independentes no código.

4. Descreva os caminhos independentes possíveis no grafo de fluxo de controle para essa função.

Cálculo: Função fibonacci(n)

I. Representação da função em fluxo de controle

Passos do fluxo de controle:

1. Início da função.
2. Verificação da condição `if n == 0 or n == 1`.
 - Se verdadeiro: Retorna 1.
 - Se falso: Passa para o próximo passo.
3. Chamadas recursivas `fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2)`.
4. Retorno do valor calculado.

II. Estruturando o Grafo de Fluxo

Um grafo de controle representa os caminhos possíveis da execução:

- Nó: Representa um ponto de decisão ou instrução.
- Aresta: Representa a transição entre nós.
- Componentes conexos (P): A função é uma unidade única, então $P = 1$.

Nós (N):

1. N1: Início da função.
2. N2: Verificação if $n == 0$ or $n == 1$.
3. N3: Retorno 1 (caso base da recursão).
4. N4: Chamada recursiva fibonacci($n - 1$).
5. N5: Chamada recursiva fibonacci($n - 2$).
6. N6: Cálculo do retorno return fibonacci($n - 1$) + fibonacci($n - 2$).

Número total de nós: $N = 6$.

Arestas (E):

1. N1 \rightarrow N2: Do início para a verificação do if: 1 aresta.
2. N2 \rightarrow N3: Caso $n == 0$ or $n == 1$, retorna 1: 1 aresta.
3. N2 \rightarrow N4: Caso contrário, faz chamada recursiva fibonacci($n - 1$): 1 aresta.
4. N2 \rightarrow N5: Caso contrário, faz chamada recursiva fibonacci($n - 2$): 1 aresta.
5. N4 \rightarrow N6: Resultado da chamada recursiva de fibonacci($n - 1$): 1 aresta.
6. N5 \rightarrow N6: Resultado da chamada recursiva de fibonacci($n - 2$): 1 aresta.
7. N4 \rightarrow N1: Chamada recursiva gerando nova execução: 1 aresta.
8. N5 \rightarrow N1: Chamada recursiva gerando nova execução: 1 aresta.

Número total de arestas: $E = 8$.

III. Aplicando a fórmula

Agora, usamos a fórmula da complexidade ciclomática:

$$M = E - N + 2P$$

Substituímos os valores:

$$M = 8 - 6 + 2(1) \rightarrow M = 4$$

IV. Interpretando o resultado

A complexidade ciclomática da função é 4.

Isso significa que há 4 caminhos independentes no grafo de fluxo de controle:

Caminho 1 - Execução direta para o caso base

- Se $n == 0$ ou $n == 1$, a execução segue este fluxo:

N1 \rightarrow N2 (Início da função para verificação do if)

N2 \rightarrow N3 (Caso base, retorna 1)

Caminho completo: N1 \rightarrow N2 \rightarrow N3

Caminho 2 - Cálculo do Fibonacci para fibonacci($n - 1$)

- Quando $n > 1$, a função chama fibonacci($n - 1$). Esse fluxo ocorre assim:

N1 → N2 (Início da função para verificação do if)
N2 → N4 (Chamada recursiva fibonacci(n - 1))
N4 → N6 (Resultado de fibonacci(n - 1) volta para N6)
Caminho completo: N1 → N2 → N4 → N6

Caminho 3 - Cálculo do Fibonacci para fibonacci(n - 2)

- Similar ao caso anterior, mas para fibonacci(n - 2):
N1 → N2 (Início da função para verificação do if)
N2 → N5 (Chamada recursiva fibonacci(n - 2))
N5 → N6 (Resultado de fibonacci(n - 2) volta para N6)
Caminho completo: N1 → N2 → N5 → N6

Caminho 4 - Soma dos resultados e retorno final

- O cálculo final retorna a soma de fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2). O fluxo é:
N1 → N2 (Início da função para verificação do if)
N2 → N4 (Chamada fibonacci(n - 1))
N2 → N5 (Chamada fibonacci(n - 2))
N4 → N6 (Retorno de fibonacci(n - 1))
N5 → N6 (Retorno de fibonacci(n - 2))
N6 → Retorno final (Soma dos resultados)
Caminho completo: N1 → N2 → N4 → N5 → N6 → Retorno final

Resumo dos 4 caminhos

1. Caso base: N1 → N2 → N3
2. Chamada fibonacci(n - 1): N1 → N2 → N4 → N6
3. Chamada fibonacci(n - 2): N1 → N2 → N5 → N6
4. Retorno final: N1 → N2 → N4 → N5 → N6 → Retorno final

Desenhando o grafo de fluxo:



PUC Minas

