Universidade Federal de Mato Grosso do Sul

Campus Ponta Porã

Análise de Algoritmos I

Trabalho Prático I

Análise Assintótica

Aluno: Daniel de Leon Bailo da Silva
Professor: Eduardo Theodoro Bogue

Abril
2019

Sumário

1 Resumo

2 Fibonacci Recursivo

```
def fib(n):
  if n==1 or n==2:
    return 1
  return fib(n-1)+fib(n-2)
```

Listing 1: Código da função do Fibonacci Recursivo

Temos que a recorrência do Fibonacci Recursivo pode ser escrita como:

$$T(n) = \begin{cases} O(1), n = 0, n = 1 \\ fib(n-1) + fib(n-2), n > 1 \end{cases} \tag{1}$$

Número de operações

se $n = 0, n = 1$
Temos que o número de operações é igual a $fib(n) = 2$
se $n > 1$
Temos que o número de operações é igual a $fib(n) = 2$

$$fib(n) = 2$$

$$fib(n-1) = 2 \qquad fib(n-2) = 2$$

$$fib(n-2) = 2 \qquad fib(n-3) = 2$$

E assim sucessivamente até chegar no caso base. Temos que essa árvore, sempre crescerá mais para a esquerda. No pior caso, teremos que a cada nível da árvore, o número de operações é multiplicado por 2. Pois, cada nó terá dois filhos, e cada filho gasta 2 operações. Ou seja, podemos representar o custo por nível como:
$\{2, 4, 8, 16, 32, 64, ...\}$

E que o tamanho dessa sequência, depende do n escolhido, temos como um exemplo $n = 3$:

$$fib(3) = 2$$

$$fib(2) = 2 \qquad fib(1) = 2$$

$$fib(1) = 2 \qquad fib(0) = 2$$

Ou seja, temos que o tamanho da sequência é igual a n. Podemos afirmar que a sequência formada pelo número de operações é uma Progessão Geométrica. Logo, para descobrirmos o custo total dessa sequência, basta realizarmos a soma dos termos de uma PG. A soma dos termos de uma PG é representada como:

$$Sn = \frac{(q^n - 1)}{q - 1} \tag{2}$$

Onde q é a razão de um termo para outro e n é a quantidade termos da PG.

$$= \frac{(2^n - 1)}{2 - 1} \rightarrow \frac{2^n - 1}{1} \rightarrow 2^n - 1 + O(1) \rightarrow 2^n + 1 \tag{3}$$

Temos que $f(n) = 2^n + 1$. Para mostrar que $f(n) = O(2^n)$. Basta provarmos que para uma dada função $g(n)$, denotamos por $O(g(n))$ o conjunto de funções tal que:

$$O(g(n)) = \{f(n) : \exists c \wedge \exists n_0 \mid 0 \leq f(n) \leq cg(n) \forall n \geq n_0\} \tag{4}$$

$$0 \leq f(n) \leq cg(n) \tag{5}$$

$$0 \leq 2^n + 1 \leq c.2^n \tag{6}$$

$$0 \leq \frac{(2^n + 1)}{2^n} \leq c \tag{7}$$

$$0 \leq 1 + \frac{1}{2^n} \leq c \tag{8}$$

Portanto, temos que $c = 2$ para um $n_0 = 0$, pois quanto maior for o valor de n, temos que o resultado final tende a 1. Logo, assim provamos que para qualquer valor de n, com n começando de 0, nossa constante c será maior que o valor final da expressão. Então, temos que $f(n) = O(2^n)$

3 Fibonacci Iterativo

Para o Fibonacci Iterativo, temos o seguinte código da função e seu respectivo custo/linha e quantas vezes cada linha é executada.

```
1 def fib(n):
2     a, b = 0, 1
3     for _ in range(0, n):
4         a, b = b, a + b
5     return a
```

Listing 2: Código da função do Fibonacci Iterativo

Linha	Custo	Vezes
2	c_1	1
3	c_2	n
4	c_3	n-1
5	c_4	1

$$T(n) = c_1 1 + c_2 n + c_3(n-1) + c_4 1 \tag{9}$$

$$T(n) = c_1 1 + c_2 + c_3 n - c_3 + c_4 \tag{10}$$

$$T(n) = (c_2 + c_3)n + c_1 + c_4 - c_3 \tag{11}$$

Logo, temos que $T(n)$ pode ser expresso como $an+b$. Assim, podemos afimar que $T(n)$ se comporta como uma funcão linear.

Para mostrar que $f(n) = O(n)$ basta provar o mesmo processo das equações (4) e (5).

$$0 \leq f(n) \leq cg(n) \tag{12}$$

$$0 \leq an + b \leq cn \tag{13}$$

$$0 \leq a + \frac{b}{n} \leq c \tag{14}$$

Logo, temos que $c = a + b$ para $n_0 = 1$ e $c = a$ para $n_0 = \infty$. Portanto $c = a + b$ e $f(n) = O(n)$.

4 Busca Binária

Para a Busca Binária Recursiva, temos a seguinte função para realizar a busca em um dado vetor ordenado.

```
1 def BBRecurs(A, p, r, x):
2 if p == r-1:
3   return r
4   else   q = (p+r)/2
5     if  A[q] < x
6       return BBRecurs(A, p, r, x)
7       else return BBRecurs(A, p, r, x)
```

Listing 3: Código da função da Busca Binária

Linha	**Custo**	**Vezes**
2	c_1	1
3	c_2	1
4	c_3	1
5	c_4	T((n-1)/2)
6	c_5	T((n-1)/2)

Segue daí que o tempo de pior caso, $T(n)$, é definido pela recorrência:

$$T(n) = \begin{cases} T(0) = O(1) \\ T(n) = T((n-1)/2) + O(1) \end{cases} \tag{15}$$

Para mostrar o custo da recorrência da Busca Binária, basta aplicarmos o Teorema Mestre, onde

$$T(n) = aT(\frac{n}{b}) + f(n); a \leq 1, b > 1 \wedge f(n) > 0,\ \forall n > n_0. \quad (16)$$

temos que para $T(n)$ que

$f(n) = 1$
$n^{\log_b a} = n^{\log_2 1} = n^0 = 1$

Temos que para esses valores, utilizaremos o caso 2 do Teorema Mestre que atribui o seguinte:

Se temos a seguinte igualdade, $f(n) = \theta(n^{\log_b a})$, vale a solução:

$T(n) = \theta(n^{\log_b a} log\ n)$

onde

$T(n) = \theta(1 log\ n) \rightarrow T(n) = \theta(log\ n)$

Portanto, temos que $T(n) = \theta(log\ n)$.

5 Apêndice I

Neste apêndice, será mostrado o código completo de execução do Fibonacci Rescursivo e Iterativo, e além disso, para cada código, será calculado o tempo de execução para o *n-ésimo* termo da sequência e em seguida um gráfico de comparação entre os dois códigos.

Fibonacci Recursivo

```python
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
from timeit import timeit

def fib(n):
  if n==1 or n==2:
    return 1
  return fib(n-1)+fib(n-2)

if __name__ == "__main__":
  t0 = timeit('fib(1)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t1 = timeit('fib(3)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t2 = timeit('fib(6)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t3 = timeit('fib(9)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t4 = timeit('fib(12)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t5 = timeit('fib(15)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t6 = timeit('fib(18)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t7 = timeit('fib(21)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t8 = timeit('fib(23)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t9 = timeit('fib(24)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t10 = timeit('fib(27)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t11 = timeit('fib(30)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t12 = timeit('fib(33)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t13 = timeit('fib(36)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t14 = timeit('fib(39)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t15 = timeit('fib(42)', 'from __main__ import fib', number=1)

  y = np.array([t0,t1,t2,t3,t4,t5,t6,t7,t8,t9,t10,t11,t12,t13,
    t14,t15])
  x = np.array([1,3,6,9,12,15,18,21,23,24,27,30,33,36,39,42])

  yp = None

  xi = np.linspace(x[0], x[-1],100)
  yi = np.interp(xi, x, y, yp)

```

```
  fig, ax = plt.subplots()
  ax.plot(x, y, 'o', xi, yi,)

  plt.grid()
  plt.title('Taxa de Crescimento do Fibonacci Recursivo')
  plt.xlabel('Fibonacci(x)')
  plt.ylabel('Tempo(segundos)')
  plt.savefig('fibonacci_recursivo.png')

  plt.show()
```

Fibonacci Iterativo

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
from timeit import timeit

def fib(n):
    a, b = 0, 1
    for _ in range(0, n):
        a, b = b, a + b
    return a

if __name__ == "__main__":
  t0 = timeit('fib(10)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t1 = timeit('fib(100)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t2 = timeit('fib(200)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t3 = timeit('fib(300)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t4 = timeit('fib(400)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t5 = timeit('fib(500)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t6 = timeit('fib(600)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t7 = timeit('fib(650)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t8 = timeit('fib(750)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t9 = timeit('fib(850)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t10 = timeit('fib(905)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t11 = timeit('fib(1050)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t12 = timeit('fib(1200)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t13 = timeit('fib(1300)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t14 = timeit('fib(1400)', 'from __main__ import fib', number=1)
  t15 = timeit('fib(1500)', 'from __main__ import fib', number=1)

  y = np.array([t0,t1,t2,t3,t4,t5,t6,t7,t8,t9,t10,t11,t12,t13,t14,t15])
  x = np.array([10,100,200,300,400,500,600,650,750,
```

```
850,905,1050,1200,1300,1400,1500])

yp = None

xi = np.linspace(x[0], x[-1],100)
yi = np.interp(xi, x, y, yp)

fig, ax = plt.subplots()
ax.plot(x, y, 'o', xi, yi,)

plt.grid()
plt.title('Taxa de Crescimento do Fibonacci Iterativo')
plt.xlabel('Fibonacci(x)')
plt.ylabel('Tempo(segundos)')
plt.savefig('fibonacci_iterativo.png')

plt.show()
```

Análise Gráfica

Fibonacci Recursivo

Tendo visto que a complexidade do algoritmo do Fibonacci Recursivo é $O(2^n)$, podemos ver que seu custo computacional é muito alto. Como podemos analisar nos gráficos, quando $n = 39$ e $n = 42$, seu tempo de execução em segundos aumenta drasticamente para 3 unidades a mais somente. Mesmo para valores pequenos de n, sua execução demanda muito tempo. Na computação, é desejável que resultados sejam alcançados da forma mais rápida possível, sendo inviável a utilização deste algoritmo para determinado cálculo.

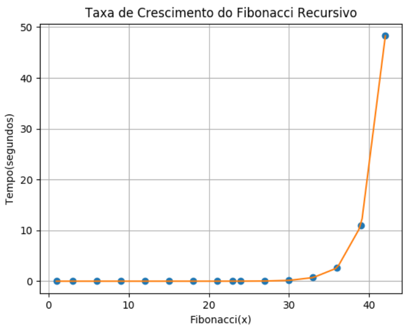

Figura 1: Fibonacci Recursivo

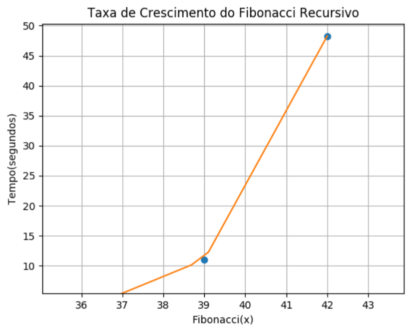

Figura 2: Ampliado num Intervalo

Fibonacci Iterativo

Agora, como podemos notar, é de fácil vizualização que um algoritmo de custo linear, $O(n)$ no qual é o Fibonacci Iterativo é muito mais leve computacionalmente falando do que um algoritmo de custo exponecial.

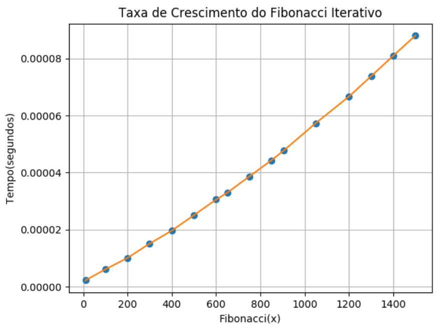

Figura 3: Fibonacci Iterativo

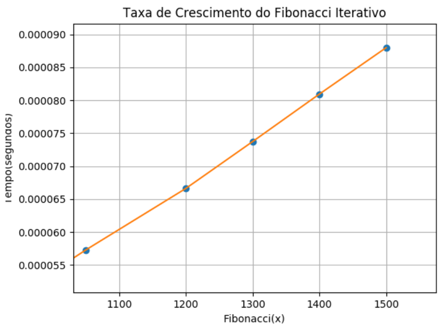

Figura 4: Ampliado num Intervalo

6 Conclusão

Portanto, é possível concluir que, para um dado problema, quanto menor possível for a complexidade para resolução do mesmo, melhor. É claro que, este é um exemplo simples e muito conhecido na computação, porém, é muito interessante para estudantes da computação que ainda não tem o conhecimento de Análise Assintótica e não sabem o que é e como se comporta a complexidade de um algoritmo a leitura deste trabalho, pois provavelmente a maioria dos alunos dos cursos já escreveram o algoritmo para mostrar a *Sequência de Fibonacci*, então seria um exemplo de simples entendimento.

Existe algoritmos melhores para retornar o *n-ésimo* número desejado desta sequência em $O(logn)$.

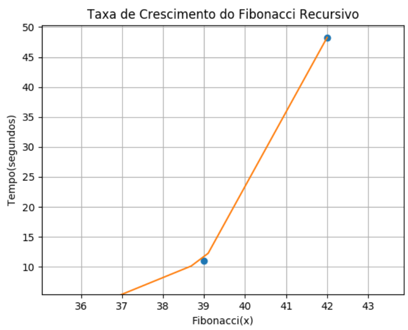

Figura 5: Fibonacci Recursivo Ampliado

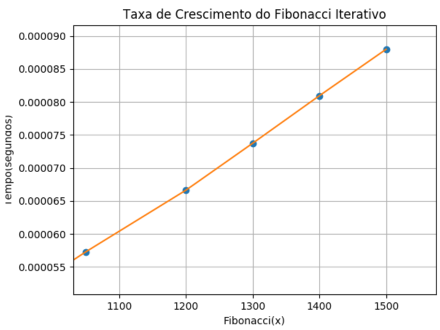

Figura 6: Fibonacci Iterativo Ampliado