47003 - Algoritmos e Complexidade

Universidade de Aveiro

António Rafael da Costa Ferreira

NMec: 67405 | P1 rafael.ferreira@ua.pt

Rodrigo Lopes da Cunha NMec: 67800 | P1 rodrigocunha@ua.pt

Pretendemos com este trabalho analisar e comparar o desempenho computacional de duas estratégias distintas para o cálculo dos números de Catalan com base na relação de recorrência seguinte:

Catalan (n) =
$$\begin{cases} 1, & \text{se } n = 0 \\ \sum_{i=0}^{n-1} \text{Catalan } (i) \times \text{Catalan } (n-i-1), & \text{se } n > 0 \end{cases}$$

1. Funções de Catalan desenvolvidas:

Função recursiva:

```
int catalanRecursive(unsigned int n){
    int i;
    int sum = 0;

if (n == 0) {
        return 1;
    }else{
        for(i = 0; i < n; i++){
            nMults++;
            sum += catalanRecursive(i) * catalanRecursive(n - i - 1);
        }
    }

    return sum;
}</pre>
```

Função repetitiva:

```
int catalanDinamic(unsigned int n){
    int i, j;
    int array[n];

    array[0] = 1;
    for(i = 1; i <= n; i++){
        array[i] = 0;
        for(j = 0; j < i; j++){
            nMults++;
            array[i] += array[j] * array[i - j - 1];
        }
    }
    return array[n];
}</pre>
```

2. Explicação da estratégia de programação dinâmica usada:

A estratégia de programação dinâmica é usada no armazenamento dos números de Catalan desde 0 até n num array de inteiros. O primeiro valor, número de Catalan de 0, é sempre 1, portanto é logo inicializado como *array[0]* = 1.

Os números de Catalan são calculados de 1 até n, baixo para cima, e colocados no **array[]**, sendo devolvido o número de Catalan n, **array[n]** (o número pretendido).

3. Análise formal das funções recursiva e repetitiva:

Sendo *M(n)* o número de multiplicações que as funções têm de efetuar para calcular o n-ésimo número de Catalan.

Função recursiva:

Analisando a função recursiva verificamos que a cada iteração no ciclo for, existem duas chamadas recursivas e uma multiplicação, concluindo-se assim, que o número de multiplicações pode ser obtido por:

$$M(n) \ = \begin{cases} 0, & \text{se } n{=}0\\ \\ \sum_{i=0}^{n-1} (M(i) \ + \ M(n{-}i{-}1) \ + \ 1), & \text{se } n{>}0 \end{cases}$$

Sabendo que:

$$\sum_{i=0}^{n-1} M(i) = \sum_{i=0}^{n-1} M(n-i-1)$$

Temos que:

$$M(n) = 2 \sum_{i=0}^{n-1} M(i) + n$$

Comparando o número de multiplicações de *n* com *n-1* temos que:

$$M(n) \ - \ M(n-1) \ = \ 2 \sum_{i=0}^{n-1} M(i) \ + \ n \ - \ \left[2 \sum_{i=0}^{n-2} M(i) \ + \ (n-1) \ \right] \ = \ 2 M(n-1) \ + \ 1$$

$$M(n) = 3M(n-1) + 1$$

$$= 3[3M(n-2) + 1] + 1 = 3^2M(n-2) + 3 + 1$$

$$= ...$$

$$= 3^{k}M(n-k) + 3^{k-1} + 3^{k-2} + 3^{k-3} + ... + 3 + 3^{0} = 3^{k}M(n-k) + \sum_{i=0}^{k-1} 3^{i}$$

terminando, quando n = k, M(0);

A complexidade da função é exponencial, $O(3^n)$ e o número de multiplicações efetuadas pode ser dado por:

$$M(n) = \frac{1}{2}(3^{n}-1)$$

Função repetitiva:

Analisando a função sabemos que as multiplicações estão dentro de dois ciclos **for**, sendo que o primeiro vai desde **i=1** até **i=n** e o segundo vai desde **j=0** até **j=i-1**. portanto número de mutlicações de n será:

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{i=0}^{i-1} 1 = \sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{1}{2} (n^2 + n)$$

Portanto, a complexidade desta função repetitiva é de $O(n^2)$, complexidade quadrática.

4. Análise do número de multiplicações efetuadas pelas funções anteriores:

Na seguinte tabela estão os resultados obtidos experimentalmente:

n	Catalan(n)	M(n)	
		Recursiva	Dinâmica
0	1	0	0
1	1	1	1
2	2	4	3
3	5	13	6
4	14	40	10
5	42	121	15
6	132	364	21
7	429	1093	28
8	1430	3280	36
9	4862	9841	45
10	16796	29524	55

Comparação dos resultados obtidos:

Analisando a tabela sabemos que a função recursiva cresce de forma exponencial $O(3^n)$ (complexidade exponencial) e a repetitiva de forma quadrática $O(n^2)$ (complexidade quadrática).

Podemos observar que os resultados obtidos na análise computacional são idênticos aos da análise formal.

Verifica-se também, que a função repetitiva é muito mais eficiente do que a função recursiva.

Referências:

- [1] A. Adrego da Rocha, "Análise da Complexidade de Algoritmos" FCA, 2014
- [2] A. Adrego da Rocha, "Estruturas de Dados e Algoritmos em C" FCA, 2008
- [3] Apontamentos das aulas práticas