

## **PRÁTICA 3 – Trabalho 2 Exercício 3: Torres de Hanói**

**Nome:** Davi Gabriel Domingues

**Número USP:** 15447497

O trabalho consiste na implementação em C++ de uma função que implemente o famigerado algoritmo de resolução das Torres de Hanói, a partir do princípio de códigos computacionalmente recursivos. Tem – se como procedimento/função padrão para esta atividade a função `recHanoi()`.

O objetivo é ilustrar a aplicação do algoritmo recursivo em si, além de se verificar as implicações nas análises da complexidade de tempo e de uso de memória provocados pelo programa durante a sua execução.

Sendo assim, foram elaboradas as seguintes respostas apropriadas para cada um dos itens:

a) O código, implementado em C++, do programa para resolução do problema das Torres de Hanói baseado no procedimento `recHanoi()` se encontra a seguir:

```
#include <iostream>
using namespace std;

void recHanoi(int discos, int inicio, int fim, int temporario){
    if (discos > 0){
        recHanoi(discos - 1, inicio, temporario, fim);
        cout<<"Mova disco "<<discos<<" da torre "<<inicio<<" para a torre "<<fim<<endl;
        recHanoi(discos - 1, temporario, fim, inicio);
    }
}
```

```

int main() {
    int totalDiscos, torreInicial, torreFinal, torreTemporaria;

    cout<<"Informe o total de discos a serem utilizados: ";
    cin>>totalDiscos;

    cout<<"Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreInicial;

    cout<<"Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreFinal;

    cout<<"Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreTemporaria;
    recHanoi(totalDiscos, torreInicial, torreFinal, torreTemporaria);

    return 0;
}

```

b) Tem – se, a seguir, uma série de valores de n, que representam o número de discos dispostos inicialmente nas Torres de Hanói, pequenos, a fim de se checar o quão correta está a solução disposta em C++:

**Para n = 2:**

```

Informe o total de discos a serem utilizados: 2
Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: 2
Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: 1
Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 1

```

**Para n = 3:**

```
Informe o total de discos a serem utilizados: 3
Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: 2
Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: 1
Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 3 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 2 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
```

**Para n = 4:**

```
Informe o total de discos a serem utilizados: 4
Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: 2
Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: 1
Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 3 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 2
Mova disco 2 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 4 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 2 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 2
Mova disco 3 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 1
```

**Para n = 5:**

```
Informe o total de discos a serem utilizados: 5
Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: 2
Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: 1
Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 3 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 2 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 4 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 2 da torre 1 para a torre 2
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 3 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 5 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 2 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 3 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 2 da torre 1 para a torre 2
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 4 da torre 0 para a torre 1
```

```
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 2 da torre 2 para a torre 0
Mova disco 1 da torre 1 para a torre 0
Mova disco 3 da torre 2 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 0 para a torre 2
Mova disco 2 da torre 0 para a torre 1
Mova disco 1 da torre 2 para a torre 1
```

c) A análise experimental de tempo do programa se embasa no seguinte código:

```
#include <iostream>
#include <ctime>
using namespace std;

void recHanoi(int discos, int inicio, int fim, int temporario){
    if (discos > 0){
        recHanoi(discos - 1, inicio, temporario, fim);
        recHanoi(discos - 1, temporario, fim, inicio);
    }
}

int main(){
    clock_t time1, time2;
    int totalDiscos;
    double tempoFinal = 0.0;

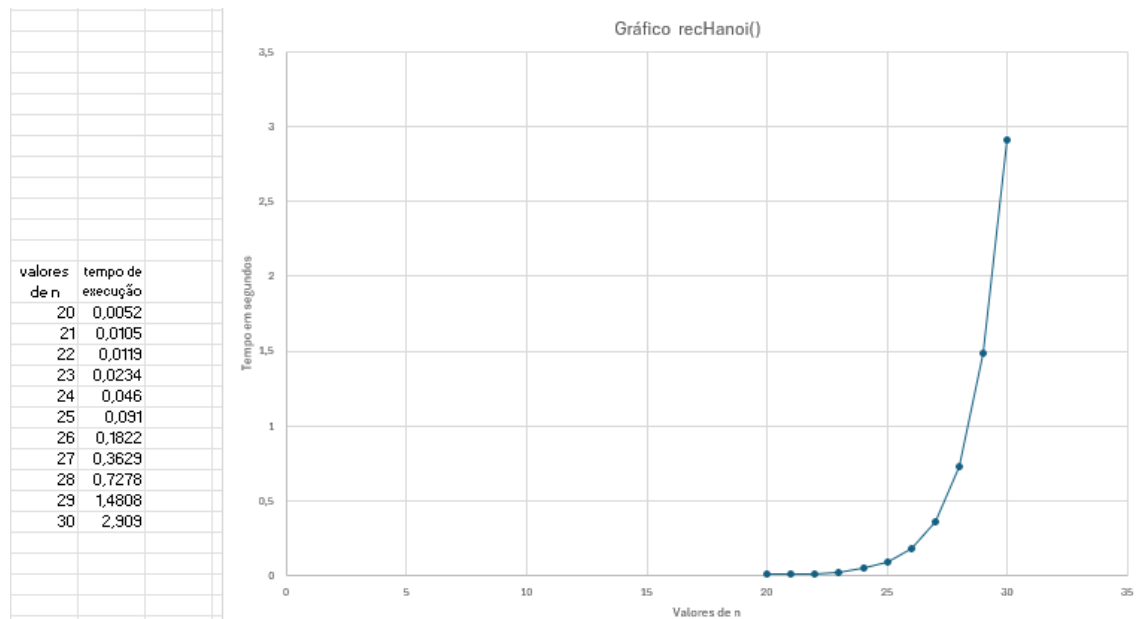
    cout<<"Informe o total de discos a serem utilizados (ha somente 3 torres): ";
    cin>>totalDiscos;

    time1 = clock();
    recHanoi(totalDiscos, 0, 1, 2);
    time2 = clock();

    tempoFinal = difftime(time2, time1)/CLOCKS_PER_SEC;
    cout<<"\n\n"<<tempoFinal;

    return 0;
}
```

Com isso, gera – se o gráfico de n x tempo de execução a seguir:



d) A análise experimental sobre o número de variáveis criadas pelo programa se dá pelo programa a seguir:

```
#include <iostream>
#include <ctime>
using namespace std;
int totalVariaveisPrograma = 0;

void recHanoi(int discos, int inicio, int fim, int temporario){
    totalVariaveisPrograma += 4;
    if (discos > 0){
        recHanoi(discos - 1, inicio, temporario, fim);
        recHanoi(discos - 1, temporario, fim, inicio);
    }
}
```

```

int main(){
    int totalDiscos, torreInicial, torreFinal, torreTemporaria;
    totalVariaveisPrograma += 4;

    cout<<"Informe o total de discos a serem utilizados: ";
    cin>>totalDiscos;

    cout<<"Informe a torre inicial que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreInicial;

    cout<<"Informe a torre final que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreFinal;

    cout<<"Informe a torre intermediaria que deseja colocar todos os discos: ";
    cin>>torreTemporaria;

    recHanoi(totalDiscos, torreInicial, torreFinal, torreTemporaria);
    cout<<totalVariaveisPrograma;

    return 0;
}

```

Dessa forma, é visível que o número de variáveis criadas fornece um bom indicativo para o uso da memória. Observa – se que, o padrão da resolução das Torres de Hanói é definido previamente pela equação  $2^n - 1$ , sem a análise computacional.

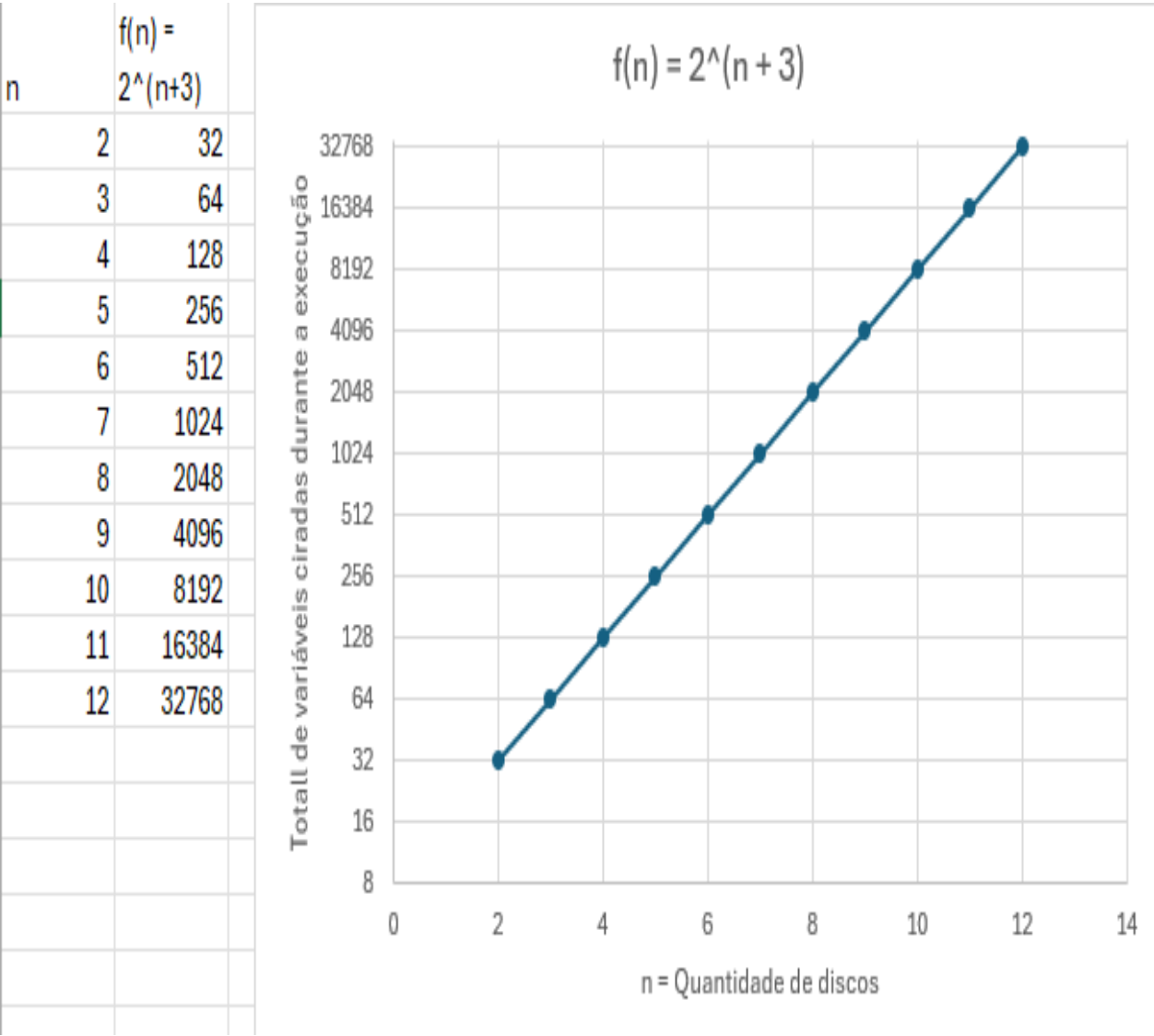
Como cada função é chamada recursivamente, então cada uma é referenciada, segundo o algoritmo construído,  $2 \cdot 2^n$  vezes, ou seja,  $2^{n+1}$  vezes. Entretanto, na última vez em que a segunda referência à `recHanoi()` é feita, a recursão é interrompida e executada uma vez apenas e não duas, dado que o total de discos a serem reposicionados se tornou nulo, assim, o total de vezes, na verdade, é igual a  $2^{n+1} - 1$ .

Considerando que a cada chamada foram criadas quatro variáveis, além de se considerar as quatro variáveis iniciais existentes na `main()`, tem – se que o total verdadeiro de variáveis criadas é:

$$4 \cdot (2^{n+1} - 1) + 4 \rightarrow 2^{n+3} - 4 + 4 \rightarrow 2^{n+3} \text{ variáveis}$$

Logo, a função que retrata o total de variáveis criadas é  $f(n) = 2^{n+3}$ .

Nesse panorama, tem – se este gráfico de n x número de variáveis criadas associado:



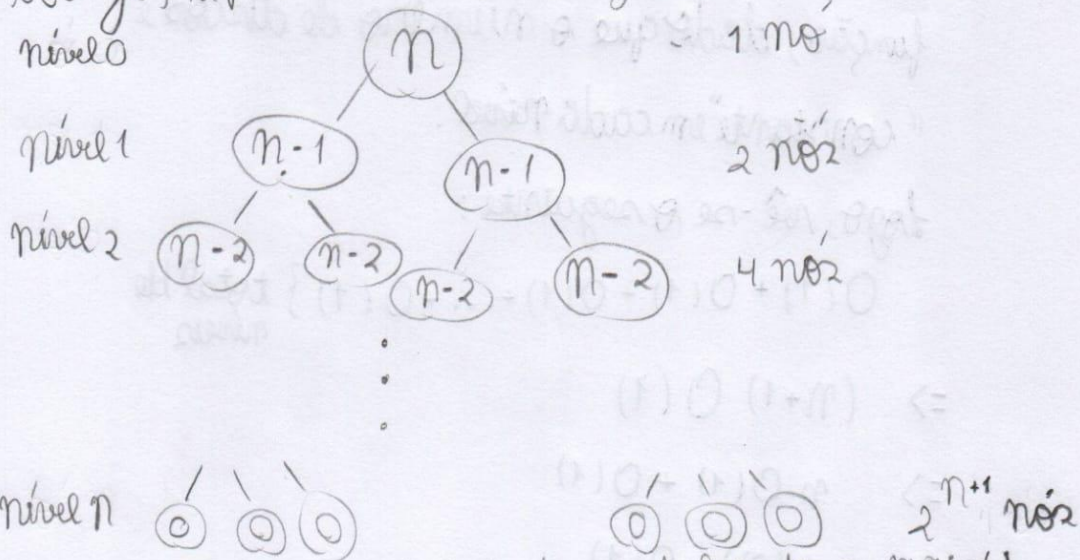
Obs: O gráfico gerado em Excel está na escala logarítmica de base 2, por isso a aparência de uma reta. Se não utilizarmos essa escala, tal função seria, na escala usual, uma curva ascendente, semelhante ao que se vê no item “c)”.



e) A análise dos resultados experimentais obtidos nos itens “c)” e “d)” permite uma comparação com os resultados teóricos da análise assintótica para tempo e memória, sendo tal relação a seguinte:

## 2) Análise assintótica para o tempo:

É possível retratar o tempo de execução do código, a partir da árvore a seguir:



Observação:  $n$  é o total de casos declarados na main().

De cada nó tem  $O(1)$  como complexidade de execução, então  $2^{n+1}$  nós possui esta complexidade na notação “O”:

$$2^{n+1} \cdot O(1) = O(2^{n+1})$$

$$2^{n+1} \cdot O(1) = O(2^{n+1})$$

$$2^{n+1} \cdot O(1) = 2 \cdot O(2^n)$$

$$\therefore (2^{n+1} \cdot O(1) = O(2^n))$$

### Análise assintótica para a memória:

Observa-se que na árvore cada novo nó possui o mesmo caráter de chamada da função, dado que o número de discos é "constante" em cada nível.

Logo, vê-se o seguinte:

$$O(1) + O(1) + O(1) + \dots + O(1) \quad \left. \vphantom{O(1)} \right\} \text{total de níveis}$$

$$\Rightarrow (n+1) O(1)$$

$$\Rightarrow n \cdot O(1) + O(1)$$

$$\Rightarrow O(n) + O(1)$$

$$\therefore (n+1) O(1) = O(n)$$

Dessa forma, percebe-se que a complexidade de tempo bate com a descrição fornecida em "c)", respaldada pelos dados obtidos e analisados nos devidos valores de  $n$ . Entretanto, vê-se que no caso da memória, há uma disparidade evidente: a quantidade de variáveis criadas segue uma complexidade  $O(2^n)$ , diferentemente do gasto de memória durante a execução da função `recHanoi()`, o qual é de complexidade  $O(n)$ , como demonstrado acima.

Ou seja, há um gasto de memória linear, mas com um total de variáveis envolvidas que cresce exponencialmente, assim como o tempo de execução do algoritmo recursivo em questão.