# Ciência da Computação

# Aula 3 Análise Assintótica de Algoritmos Recursivos (Método Iterativo)

André Luiz Brun





```
int Pow2 (int a, int n)
{

1    if (n==1)
2        return a;
3    if (n%2==0)
4        return Pow2(a, \frac{n}{2})^2;
5    else
6        return Pow2(a, \frac{n-1}{2})^2*a;
}
```





Caso base

Refere-se ao cenário em que a recursão deixa de ser realizada: é o critério de parada

Para tanto, computa-se o custo para executar este cenário





Caso Recursivo

Representa o comportamento do algoritmo ao realizar as chamadas recursivas

Para tanto, é preciso computar o custo necessário para realizar as chamadas e também os custos pagos após o retorno da função chamada

Unindo os dois casos podemos construir a equação de recorrência





• Equação de Recorrência

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

- o termo a corresponde ao número de chamadas recursivas executadas a cada iteração, ou seja, o número de novos subproblemas chamados para a próxima iteração.
- $\frac{n}{b}$  corresponde ao tamanho do novo subproblema, ou seja, o termo b indica em que fator o tamanho do subproblema será diminuído. Quanto maior o tamanho de b, mais rapidamente o problema diminui.





• Equação de Recorrência

$$T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$$

• o termo f(n) corresponde ao custo necessário para executar cada chamada recursiva do algoritmo e o custo gasto depois que o retorno da recursão ocorre.





• Equação de Recorrência

$$\begin{cases} T(n) = ? & se \ n = 1 \\ T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n) & se \ n > 1 \end{cases}$$

$$a = ?$$

$$b = ?$$

$$f(n) = ?$$





• Equação de Recorrência

$$\begin{cases} T(n) = ? & se \ n = 1 \\ T(n) = 1T\left(\frac{n}{2}\right) + 8 & se \ n > 1 \end{cases}$$

$$a = 1$$

$$b = 2$$

$$f(n) = 8$$





$$\begin{cases} T(n) = 2 & se \ n = 1 \\ T(n) = 1T\left(\frac{n}{2}\right) + 8 & se \ n > 1 \end{cases}$$





$$k = 1 1T\left(\frac{n}{2}\right) + 8$$

$$1T\left(\frac{n}{4}\right) + 8 + 8$$

$$k = 2 1T\left(\frac{n}{4}\right) + 16$$

$$1T\left(\frac{n}{8}\right) + 8 + 16$$

$$k = 3 1T\left(\frac{n}{8}\right) + 24$$

$$1T\left(\frac{n}{16}\right) + 8 + 24$$

$$k = 4 1T\left(\frac{n}{16}\right) + 32$$

$$T(n) = 1T\left(\frac{n}{2}\right) + 8$$

$$T\left(\frac{n}{2}\right)=1$$
  $T\left(\frac{(n/2)}{2}\right)+8$ 

$$T\left(\frac{n}{2}\right)=1$$
  $T\left(\frac{n}{4}\right)+8$ 

$$T\left(\frac{n}{4}\right)=1$$
  $T\left(\frac{(n/4)}{2}\right)+8$ 

$$T\left(\frac{n}{4}\right)=1$$
  $T\left(\frac{n}{8}\right)+8$ 

$$T\left(\frac{n}{8}\right)=1$$
  $T\left(\frac{(n/8)}{2}\right)+8$ 

$$T\left(\frac{n}{8}\right)=1$$
  $T\left(\frac{n}{16}\right)+8$ 





$$T(n) = 1T\left(\frac{n}{2^k}\right) + 8k$$

$$\frac{n}{2^k} = 1$$

$$n = 2^k$$

$$k = \log_2 n$$





#### Custo Assintótico

$$T(n) = 1T\left(\frac{n}{2^{\log_2 n}}\right) + 8\log_2 n$$

$$T(n) = T\left(\frac{n}{n^{\log_2 2}}\right) + 8\log_2 n$$

$$T(n) = T\left(\frac{n}{n^1}\right) + 8\log_2 n$$

$$T(n) = T(1) + 8\log_2 n$$

$$T(n) = 2 + 8\log_2 n$$





 $O(\log_2 n)$ 

```
int Pow2 (int a, int n)
{

1    if (n==1)
2       return a;
3    if (n%2==0)
4       return Pow1(a, \frac{n}{2})*Pow1(a, \frac{n}{2});
5    else
6       return Pow1(a, \frac{n-1}{2})*Pow1(a, \frac{n-1}{2})*a;
}
```





Caso base





Caso Recursivo





• Equação de Recorrência

$$\begin{cases} T(n) = ? & se \ n = 1 \\ T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n) & se \ n > 1 \end{cases}$$

$$a = ?$$

$$b = ?$$

$$f(n) = ?$$





$$\begin{cases} T(n) = 2 & se \ n = 1 \\ T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 12 & se \ n > 1 \end{cases}$$





























```
int Pow3 (int a, int n)
{

1    if (n == 1)
2      return a;
3    else
4      return Pow3(a,n-1)*a;
}
```





Caso base





Caso Recursivo





• Equação de Recorrência

$$\begin{cases}
T(n) = ? & \text{se } n = 1 \\
T(n) = aT(n-b) + f(n) & \text{se } n > 1
\end{cases}$$

$$a = ?$$

$$b = ?$$

$$f(n) = ?$$





$$\begin{cases} T(n) = 2 & se \ n = 1 \\ T(n) = T(n-1) + 5 & se \ n > 1 \end{cases}$$

















```
float Media (float *V, int N)
1
2
3
               int i;
               float Acm;
4
5
               Acm = 0;
               for(i=0;i<n;i++)</pre>
6
7
                      Acm = Acm + V[i];
               return (Acm / n);
8
9
```





```
1
       float MediaR (float *V, int comeco, int fim)
2
              int meio;
3
              if (comeco == fim)
4
5
                     return V[comeco];
6
              else
7
                     meio = (comeco + fim)/2;
                     return (MediaR(V,comeco,meio)+MediaR(V,meio+1,fim))/2;
9
10
11
```

























```
int busca(int vet[], int i, int f, int v)
      int k;
      if (i > f)
             return -1;
4
5
6
7
      else
             k = (i + f)/2;
             if (vet[k] == v)
8
                   return k;
9
             else
                   if (v < vet[k])</pre>
10
                          return busca(vet,i,k-1, v);
11
12
                   else
                          return busca(vet,k+1,f, v);
13
```



















