

1.

- Sequência de Fibonacci
 - ↳ 3 versões (1 T.P.C.)
- Cálculo de Potência
 - ↳ 2 versões
- Problema "Maximum Subarray"
 - ↳ 2 versões (1 T.P.C.)

Sequência de Fibonacci

2.

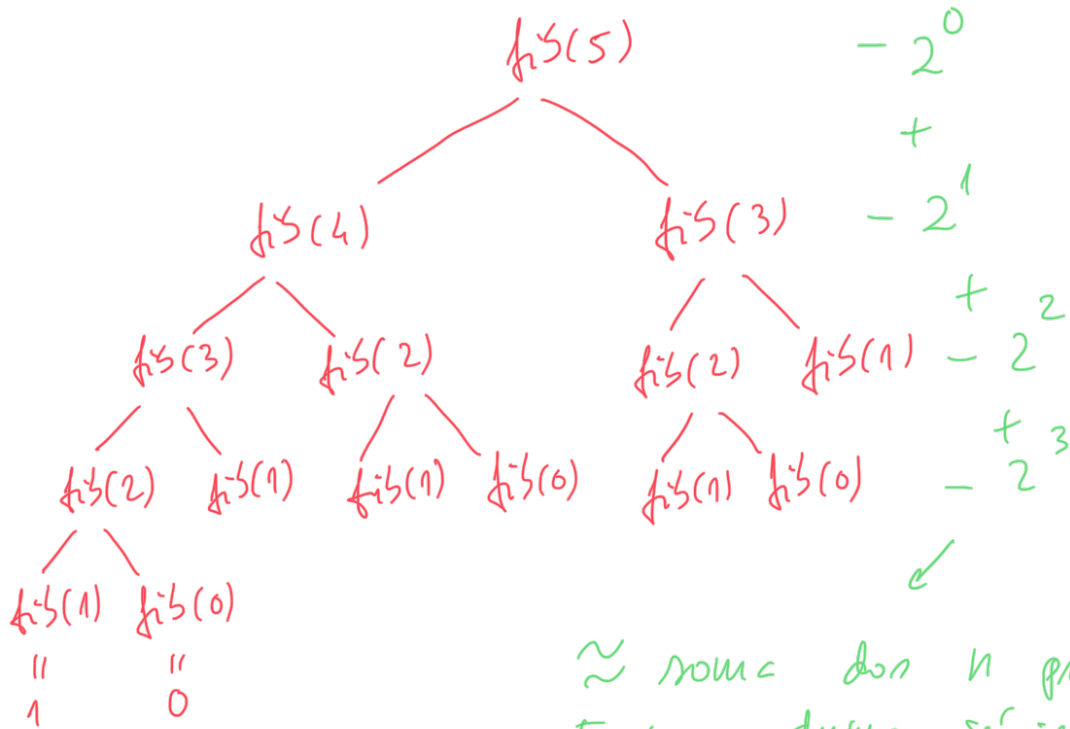
$$\begin{cases} F(0) = 0 \\ F(1) = 1 \\ F(n) = F(n-1) + F(n-2), n > 1 \end{cases}$$

0, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

Método 1

```
fun fib-1 (n: Int): Int =  
  if (n <= 1) n  
  else fib-1(n-1) + fib-1(n-2)
```

3.



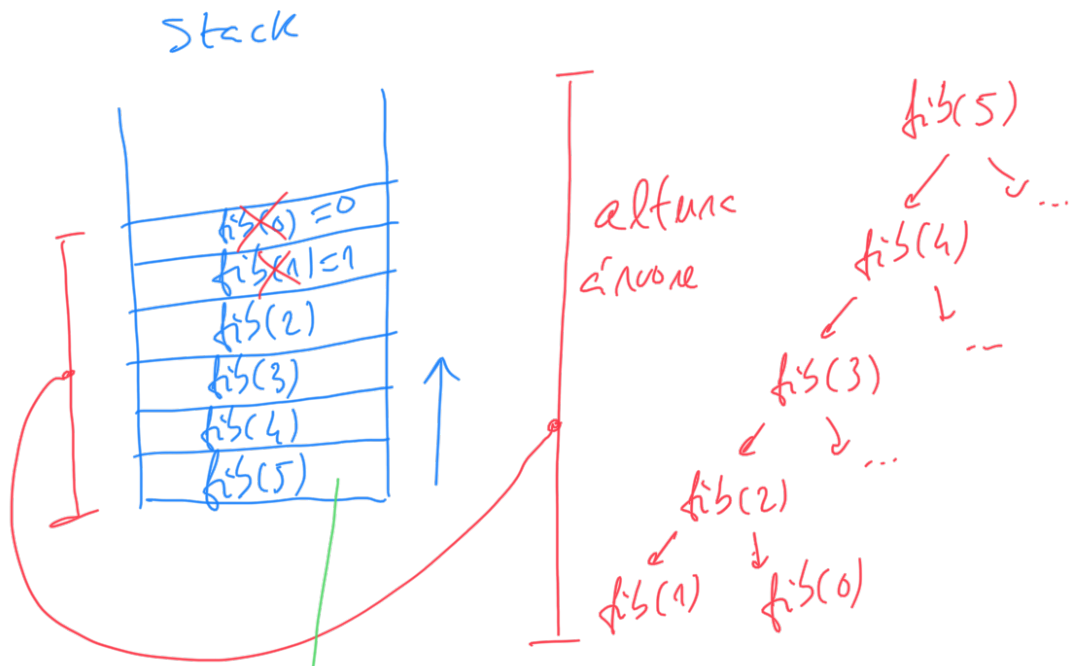
\approx soma dos n primeiros
termos de uma s rie geom trica
de raz o 2

$$= \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = 2^0 \times \frac{2^n}{2-1} = 2^n$$

Complexidade em termos de
tempo: $O(2^n)$

nota  o O -grande ou Big-Oh

4.



Cada entrada corresponde a um stack frame de uma função

Complexidade em termos de espaço: $O(n)$

Tudo em conta
o stack size
"profundidade máxima de chamadas recursivas"

← $O(n)$
aumenta quando
 $n \rightarrow \infty$
(assintótico)

Método 2

↳ Programação dinâmica: técnica de memorização (5.)

Soluções: utilizar um array para armazenar os $n-1$ calculados até agora

```
fun fib-2(n: Int): Int {  
    val f = IntArray(n+2) // +1 para gerar o espaço  
                           // extra no caso do 0.  
    var i: Int
```

```
    f[0] = 0
```

```
    f[1] = 1
```

```
    i = 2
```

```
    while (i <= n) {
```

```
        f[i] = f[i-1] + f[i-2]
```

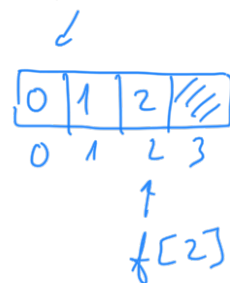
```
        ++i
```

```
    }
```

```
    return f[n]
```

```
}
```

fib(2)



Complexidade em termos de

tempo: $O(n)$

Complexidade em termos de

espaço: $O(n)$

T.P.C.

usar apenas a
memorização dos
últimos 2 termos

\Rightarrow complex. espacial reduz para

$O(1)$

← constante

Cálculo de potência

6.

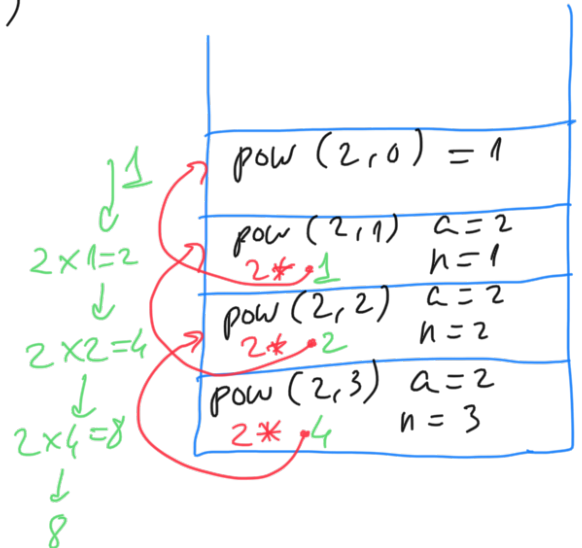
a^n , com $a > 0$ e $n \geq 0$

Método 1

```
fun pow-1 (a: Int, n: Int): Int =  
  if (n == 0) 1 // caso de paragem  
  else a * pow-1(a, n-1)
```

Complexidade Temporal: $O(n)$

especial: $O(n)$
Linear
n = função
expandida
" stack
nize

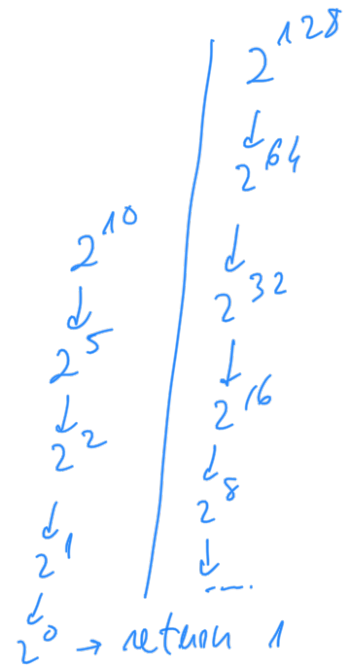


Método 2

$$a^n = \begin{cases} 1, & n=0 \\ a^{n/2} * a^{n/2}, & \text{se } n \text{ par} \\ a^{n/2} * a^{n/2} * a, & \text{se } n \text{ ímpar} \end{cases}$$

↓
"Divide to Conquer"

```
fun pow-2(a: Int, n: Int): Int {  
    if (n == 0) return 1  
    val z = pow-2(a, n/2)  
    return if (n % 2 == 0) z * z else z * z * a  
}
```



Complexidade Temporal: $O(\log_2 N)$

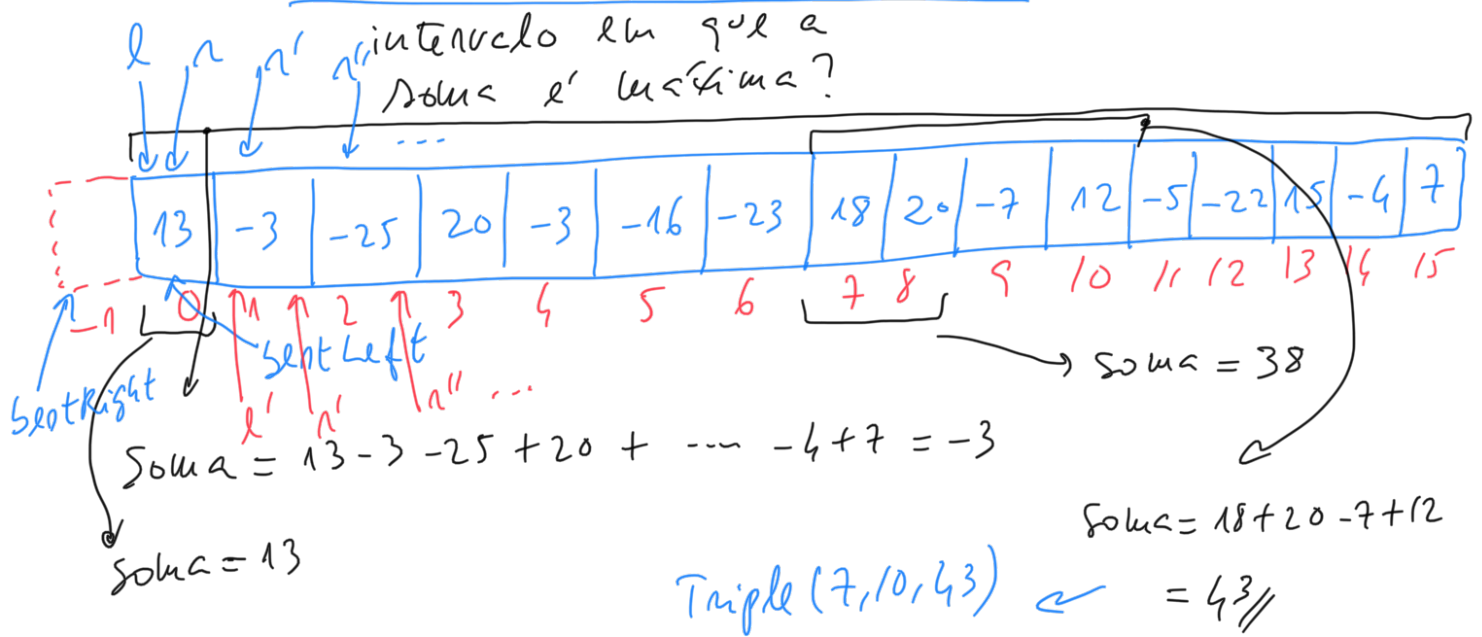
" especial: $O(\log_2 N)$

↓
Logarítmico

①

Maximum Subarray Problem

8.



fun maxSubArray Quadratic (array: DoubleArray,
left: Int,
right: Int): Triple {

for (--) {

for (--) {

--

}

{

}

data class Triple (val left,
val right,
val sum)

T.P.C.