Contagem de operações:

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
a--;
a -= 3;
a = a - 2;
```

R = 3

· Calcule o número de adições que o código abaixo realiza:

```
...

if (a + 5 < b + 3){
    i++;
    ++b;
    a += 3;
} else {
    j++;
}
```

R = Melhor caso DUAS do IF e UMA do else = 3 Pior caso DUAS do IF e TRES dentro do IF = 5

```
...

if (a + 5 < b + 3 || c + 1 < d + 3){
    i++;
    ++b;
    a += 3;
} else {
    j++;
}
```

R = Pior dos casos 8

Melhor dos casos 5

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
for (int i = 0; i < 4; i++){
    a--;
}
```

R = 4, pois nesse caso o número de subtrações é igual a N, definido neste for por 4.

CALCULAR O CUSTO:

 Será o custo da condição mais o número de iterações multiplicado pela soma dos custos da condição e da lista a ser repetida

```
while ( condição() ){
    lista();
}
Custo: condição() + n x [lista() + condicão()]

    onde n é o número de vezes que o laço será repetido
```

 Será o número n de iterações multiplicado pela soma dos custos da lista de comandos e da condição

```
do {
    lista();
} while ( condição() );

Custo: n x [lista() + condicão()]

onde n é o número de vezes que o laço será repetido
```

```
...

for (int i = 0; i < n; i++){
    a--;
    b--;
}
```

Sua resposta deve ser em função de n

R = 2n

Pois o FOR vai se repetir N vezes e cada vezes que ele repetir ele vai subtrair DUAS VEZES, se ali fosse a-; b-; c-; seria a resposta 3n.

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
int i = 0, b = 10;
while (i < 3){
    i++;
    b--;
}</pre>
```

R = 3 subtrações

R = N - 3

N - 3 pois o valor inicial do FOR não começou do 0, se o valor de N for 5, então o código vai repetir um número de subtração igual 5 - 3 = 2, sendo 2 o tanto de repetições feitas.

 Quando tivermos uma estrutura de repetição em que o contador começa com a, repete enquanto menor que n e é incrementado em uma unidade, faremos (n - a) iterações

```
for (int i = a; i < n; i++){
    lista();
}</pre>
```

```
int i = 10;
while (i >= 7){
    i--;
}
```

R = 3 + 1

Pois como vemos o sinal de maior e igual >=, então temos que subtrair o valor de i por 7 e somar por MAIS UM resultando no tanto de repetições feitas.

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

R = 5

Segue o mesmo raciocínio de cima, 5 - 2 = 3. Portanto como temos que executar dois tipos de subtração diferentes então somamos esses dois tipos na nossa conta 3 + 2 = 5

```
for (int i = 0; i < 5; i++){
    if (i % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else {
        c--;
    }
}</pre>
```

R = Pior dos casos: 2

Melhor dos casos: 1

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
int a = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

R = 6

Pois o primeiro for repetir 3 vezes e como não tem nenhuma restrição o segundo tem que executar 2 vezes, então apenas multiplicamos $3 \times 2 = 6$, como so a uma subtração dentro do for secundário, fica $3 \times 2 \times 1 = 6$.

```
int a = 10, b = 10, c = 10, d = 10;

for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
        b--;
        c--;
        d--;
    }
}</pre>
```

$$R = 3 \times 2 \times 4 = 20$$

· Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    for (int j = 0; j < n; j++){
        a--;
    }
}
```

$$R = N \times N \times 1 = 2n*1$$

```
int i = 1, b = 10;

while (i > 0){
    b--;
    i = i >> 1;
}

i = 0;

while (i < 15){
    b--;
    i += 2;
}</pre>
```

>> significa || em outras palavras OU.

R = ?

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < n; i++)

for (int j = 0; j < n - 3; j++)

a *= 2;
```

R = 2n

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--)

for (int j = 0; j < n; j++)

a *= 2;
```

$$R = ((n-7) + 1) x (J) x 1$$

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

$$R = (N/2)x1$$

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n+4; i > 0; i >>= 1)
a *= 2;
```

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--)
for (int j = n - 7; j >= 1; j--)
a *= 2;
```

$$R = ((N - 7) + 1) \times ((N - 7) + 1)) \times 1$$

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

R = (N/2)x1

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:



```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

Quando n é uma potência de 2, realizamos lg(n) + 1 multiplicações

Se n = 8, efetuamos a multiplicação quando i vale 8, 4, 2, 1

```
/
```

```
for (int i = n; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

Para um valor qualquer de n, temos [lg(n)]+ 1 multiplicações

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n + 1; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
```

$$R = ((N + 1)/2)x1$$

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

$$R = log(n)$$

Pois se N for 8, temos que fazer:

$$i \times 2 = 2$$

$$2 \times 2 = 4$$

que dessa equação temos que log(8) = 3, então são feita 3 repetições de multiplicação

· Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 1; i <= n; i*= 2)
a *= 2;
```

$$R = \log(n) + 1$$

Seguindo a explicação de cima, seria log(8) + 1 = 4