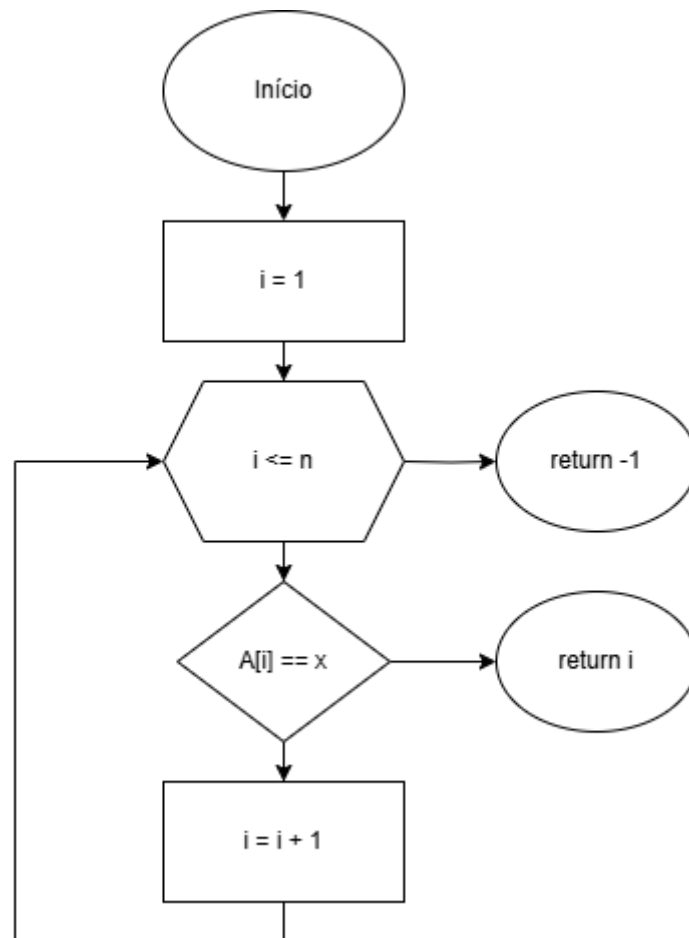

Algoritmo **BUSCA LINEAR(A, n, x)**

```
1  $i = 1$ 
2 enquanto  $i \leq n$  faça
3   se  $A[i] == x$  então
4     devolve  $i$ 
5    $i = i + 1$ 
6 devolve  $-1$ 
```



$x \in A$:

px = Quantidade de vezes que se passa pelo loop

n = Tamanho do Array

i = 1: Atribuição - T

px * (

i <= n: Condição - T

A[i]: Acesso - T

A[i] == x: Condição - T

i + 1: Operação Aritmética - T

i = i + 1: Atribuição - T

)

return i = Retorno - T

Exceto na vez que se encontra o x em A, então não se passará por i = i + 1: -2t

Fórmula: $T(n) = t + 5tp_x - 2t + t = 5tp_x$

x = A[i]:

i = 1: Atribuição - T

i <= n: Condição - T

A[i]: Acesso - T

A[i] == x: Condição - T

return i = Retorno - T

Fórmula: 5t

x = A[n]:

n = Tamanho do Array

i = 1: Atribuição - T

n * (

i <= n: Condição - T

A[i]: Acesso - T

A[i] == x: Condição - T

i + 1: Operação Aritmética - T

i = i + 1: Atribuição - T

)

return i = Retorno - T

Exceto na última vez não se passa por i = i + 1: -2t

Fórmula: $t + 5tn - 2t + t = 5tn$

x ∉ A:

n = Tamanho do Array

i = 1: Atribuição - T

n * (

i <= n: Condição - T

A[i]: Acesso - T

A[i] == x: Condição - T

i + 1: Operação Aritmética - T

i = i + 1: Atribuição - T

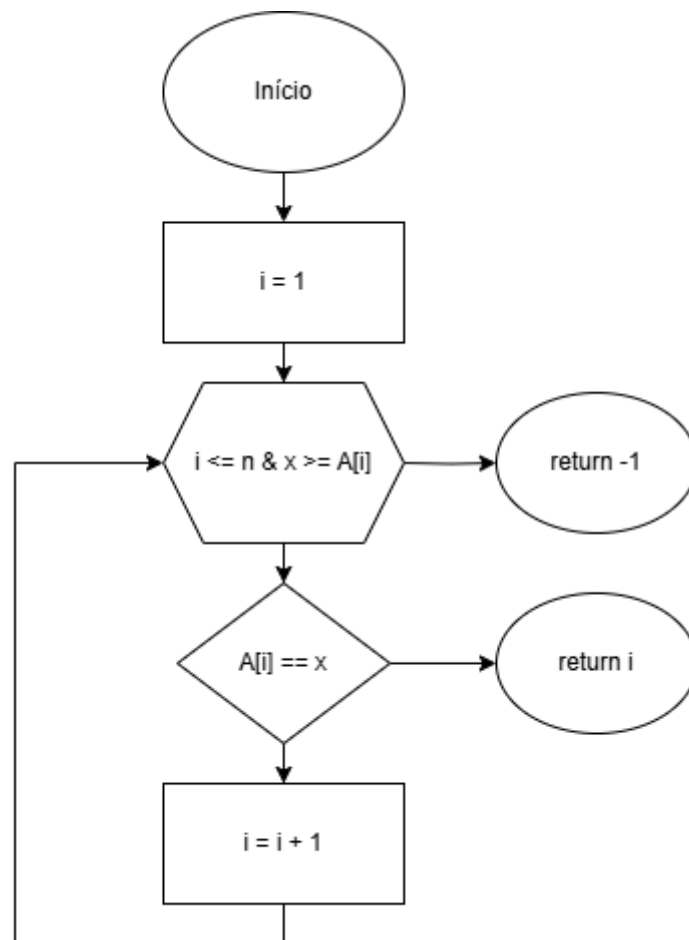
)

return i = Retorno - T

Quando o programa passar por todos os elementos do Array ele verificará uma última vez se o $i \leq n$, e depois irá para o retorno: + T

Fórmula: $t + 5tn + t + t = 5tn + 3t$

Algoritmo	BUSCA LINEAR EM ORDEM(A, n, x)
1	$i = 1$
2	enquanto $i \leq n$ e $x \geq A[i]$ faça
3	se $A[i] == x$ então
4	devolve i
5	$i = i + 1$
6	devolve -1



$x \in A$:

px = Quantidade de vezes que se passa pelo loop

```

i = 1: Atribuição - T
px * (
i <= n: Condição - T
A[i]: Acesso - T
x >= A[i] - Condição - T
A[i]: Acesso - T
A[i] == x: Condição - T
i + 1: Operação Aritmética - T
i = i + 1: Atribuição - T
)
return i = Retorno - T

```

Exceto na vez que se encontra o x em A, então não se passará por $i = i + 1$: $-2t$

Fórmula: $t + 7tp_x - 2t + t: 7tp_x$

$x = A[i]$:

```

i = 1: Atribuição - T
i <= n: Condição - T
A[i]: Acesso - T
x >= A[i] - Condição - T
A[i]: Acesso - T
A[i] == x: Condição - T
return i = Retorno - T

```

Fórmula: $7t$

$x = A[n]$:

n = Tamanho do Array

```

i = 1: Atribuição - T
n * (
i <= n: Condição - T
A[i]: Acesso - T
x >= A[i] - Condição - T
A[i]: Acesso - T
A[i] == x: Condição - T
i + 1: Operação Aritmética - T
i = i + 1: Atribuição - T
)
return i = Retorno - T

```

Exceto na última vez não se passa por $i = i + 1$: $-2t$

Fórmula: $t + 7tn - 2t + t: 7tn$

$x \notin A$:

n = Tamanho do Array

$i = 1$: Atribuição - T

$n * ($

$i \leq n$: Condição - T

$A[i]$: Acesso - T

$A[i] == x$: Condição - T

$i + 1$: Operação Aritmética - T

$i = i + 1$: Atribuição - T

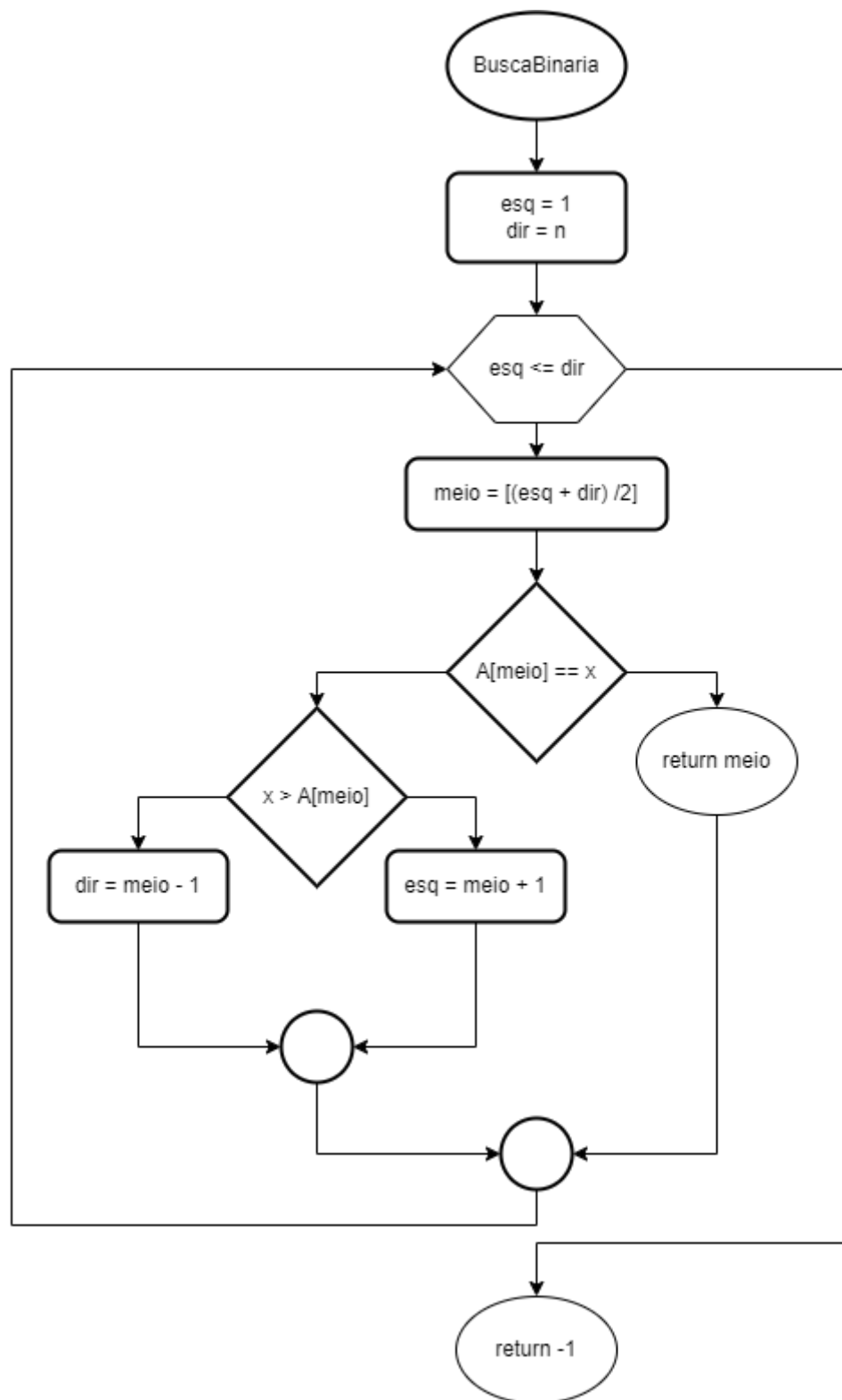
)

return i = Retorno - T

Quando o programa passar por todos os elementos do Array ele verificará uma última vez se o $i \leq n$ e, e depois irá para o retorno. Um detalhe é que ao programa já verificar que essa primeira condição não é verdadeira, ele não realizará a segunda: + T

Fórmula: $t + 7tn + t + t: 7tn + 3t$

Algoritmo	BUSCABINARIA(A, n, x)
1	$esq = 1$
2	$dir = n$
3	enquanto $esq \leq dir$ faça
4	$meio = \lfloor (esq + dir) / 2 \rfloor$
5	se $A[meio] == x$ então
6	devolve $meio$
7	senão se $x > A[meio]$ então
8	$esq = meio + 1$
9	senão
10	$dir = meio - 1$
11	devolve -1



$x \in A$:

esq = 1: Atribuição – T

dir = n: Atribuição – T

```

log2 (n) * (
  esq <= dir: Condição – T
  esq + dir: Operação Aritmética – T
  (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T
  meio = (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T
  A[meio]: Acesso – T
  A[meio] == x: Condição – T
  A[meio]: Acesso – T
  x > A[meio]: Acesso – T

  meio – 1: Operação Aritmética – T
  dir = meio – 1: Atribuição – T
  OU
  meio + 1: Operação Aritmética – T
  esq = meio + 1: Atribuição – T
)
return meio: Retorno – T

```

Exceto na vez que se encontra o x em A, então não se passará por x > A[meio] e
 dir = meio – 1 ou esq = meio + 1: - 4t

Fórmula: $2t + \log_2(n) * 10t - 4t + t = \log_2(n) * 10t - t$

x = A[i]:

```

esq = 1: Atribuição – T
dir = n: Atribuição – T

log2 (n) * (
  esq <= dir: Condição – T
  esq + dir: Operação Aritmética – T
  (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T
  meio = (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T
  A[meio]: Acesso – T
  A[meio] == x: Condição – T
  A[meio]: Acesso – T
  x > A[meio]: Acesso – T

  meio – 1: Operação Aritmética – T
  dir = meio – 1: Atribuição – T
  OU
  meio + 1: Operação Aritmética – T
  esq = meio + 1: Atribuição – T
)
return meio: Retorno – T

```

Exceto na vez que se encontra o x em A, então não se passará por x > A[meio] e
 dir = meio – 1 ou esq = meio + 1: - 4t

Fórmula: $2t + \log_2(n) * 10t - 4t + t = \log_2(n) * 10t - t$

$x = A[n]$:

esq = 1: Atribuição – T

dir = n: Atribuição – T

$\log_2(n) * ($

esq <= dir: Condição – T

esq + dir: Operação Aritmética – T

(esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T

meio = (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T

A[meio]: Acesso – T

A[meio] == x: Condição – T

A[meio]: Acesso – T

$x > A[meio]$: Acesso – T

meio – 1: Operação Aritmética – T

dir = meio – 1: Atribuição – T

OU

meio + 1: Operação Aritmética – T

esq = meio + 1: Atribuição – T

)

return meio: Retorno – T

Exceto na vez que se encontra o x em A, então não se passará por $x > A[meio]$ e
dir = meio – 1 ou esq = meio + 1: - 4t

Fórmula: $2t + \log_2(n) * 10t - 4t + t = \log_2(n) * 10t - t$

$x \notin A$:

esq = 1: Atribuição – T

dir = n: Atribuição – T

$\log_2(n) * ($

esq <= dir: Condição – T

esq + dir: Operação Aritmética – T

(esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T

meio = (esq + dir) / 2: Operação Aritmética – T

A[meio]: Acesso – T

A[meio] == x: Condição – T

A[meio]: Acesso – T

$x > A[meio]$: Acesso – T

meio – 1: Operação Aritmética – T

dir = meio – 1: Atribuição – T

OU

meio + 1: Operação Aritmética – T

esq = meio + 1: Atribuição – T

)

return meio: Retorno – T

Quando o programa passar por todos os elementos do Array ele verificará uma última vez se o esq <= dir, e depois irá para o retorno: + T

Fórmula: $2t + \log_2(n) * 10t + t + t = \log_2(n) * 10t + 3t$