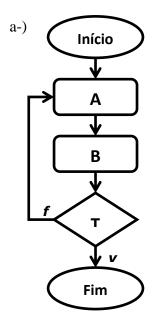


ATIVIDADE EXTRA-CLASSE

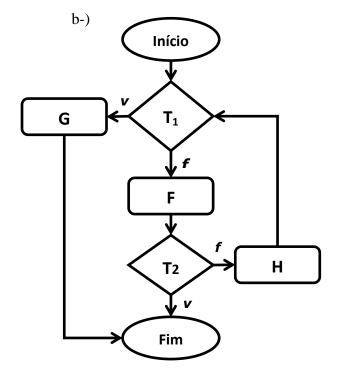
1 – Programas, Máquinas e Computação GABARITO

1-) Considere os programas monolíticos a seguir, descritos através de seus diagramas. Escreva seus algoritmos de forma descritiva.



1: faça A; vá_para 2 2: faça B; vá_para 3

3: se T então vá_para 4 senão vá_para 1



1: se T₁ então vá_para 4 senão vá_para 2

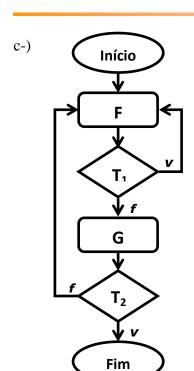
2: faça F; vá_para 3

3: se T₂ então vá_para 6 senão vá_para 5

4: faça G; vá_para 6

5: faça H; vá_para 1



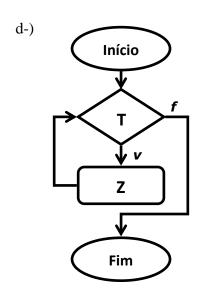


1: faça F; vá_para 2

2: se T₁ então vá_para 1 senão vá_para 3

3: faça G; vá_para 4

4: se T₂ então vá_para 5 senão vá_para 1



1: se T então vá_para 2 senão vá_para 3

2: faça Z; vá_para 1



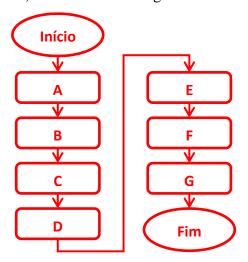
2-) Dado o algoritmo abaixo, converta-o para um Programa Monolítico.

```
var
nota1, nota2, media_ponderada: real
inicio
   escreva("Digite a nota 1: ")
   leia(nota1)
   escreva("Digite a nota 2: ")
   leia(nota2)
   media_ponderada <- (nota1 * 4 + nota2 * 6) / 10
   escreval("Notas: ", nota1, " e ", nota2)
   escreval("Média Ponderada = ", media_ponderada)
fimalgoritmo</pre>
```

a-) Converta-o para um Programa Monolítico.

```
1: faça A; vá_para 2
2: faça B; vá_para 3
3: faça C; vá_para 4
4: faça D; vá_para 5
5: faça E; vá_para 6
6: faça F; vá_para 7
7: faça G; vá_para 8
```

b-) Desenhe seu fluxograma na forma de diagrama.



c-) Converta-o para um Programa Iterativo.

```
I_2=(A; B; C; D; E; F; G)
```



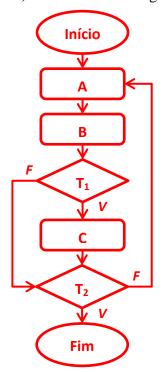
3-) Dado o trecho de código em Pascal a seguir.

```
var
sexo: string;
begin
  repeat
    write('Sexo (m/f):');
    readln(sexo);
    if (sexo <> 'm') and (sexo <> 'f') then begin
        writeln('Sexo deve ser m ou f');
    end;
  until (sexo = 'm') or (sexo = 'f');
end.
```

a-) Converta-o para um Programa Monolítico.

```
1: faça A; vá_para 2
2: faça B; vá_para 3
3: se T<sub>1</sub> então vá_para 4 senão vá_para 5
4: faça C; vá_para 5
5: se T<sub>2</sub> vá_para 6 senão vá_para 1
```

b-) Desenhe seu fluxograma na forma de diagrama.



c-) Converta-o para um Programa Iterativo.

```
I_3 = (até T_1 faça (A; B; se T_2 C senão \checkmark))
```



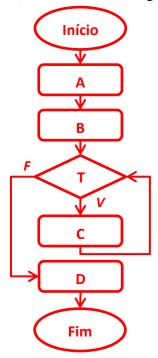
4-) Dado o trecho de código em Java abaixo.

```
public static void main(String[] args) {
    int x = 9;
    int total = 1;
    for (int i = 1; i <= x; i++)
        total = total * i;
    System.out.println(x + "! = " + total);
}</pre>
```

a-) Converta-o para um Programa Monolítico.

```
1: faça A; vá_para 2
2: faça B; vá_para 3
3: se T então vá_para 4 senão vá_para 5
4: faça C; vá_para 3
5: faça D; vá_para 6
```

b-) Desenhe seu fluxograma na forma de diagrama.



c-) Converta-o para um Programa Iterativo.

```
I_4 = (A; B; enquanto T faça (C); D)
```



5-) Dado o trecho de código em Java a seguir, converta-o para um Programa Recursivo.

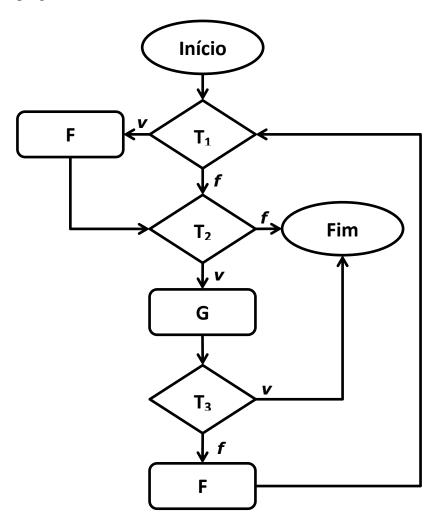
```
public static void main(String[] args){
   int x = 9;
   System.out.println(x + "! = " + fatorial(x));
}

public static int fatorial(int x){
   if (x <= 1)
      return 1;
   else
      return x * fatorial(--x);
}</pre>
```

```
P<sub>5</sub> é R, S onde
R def (A; S)
S def (se T então B senão S)
```



6-) Dado o fluxograma de um programa monolítico a seguir, converta-o para um programa recursivo.



```
1: se T1 então vá_para 2 senão vá para 3
2: faça F; vá_para 3
3: se T2 então vá_para 4 senão vá_para 7
4: faça G; vá_para 5
5: se T3 então vá_para 7 senão vá_para 6
6: faça F; vá_para 1

P<sub>6</sub> é R, S onde
R def (se T₁ então (F; S) senão S)
S def (se T₂ então (G; (se T₃ então ✓ senão (F; R))) senão ✓)
```



7-) Considere a Máquina de 3 registradores M_{TRES} a seguir, descrita através de sua especificação.

 $\mathbf{M}_{TRES} = (\mathbb{N}^3, \mathbb{N}, \mathbb{N}, \mathbf{id}_{\mathbb{N}}, \mathbf{id}_{\mathbb{N}}, \mathbf{subtrai}, \mathbf{acumula}, \mathbf{ehZero})$

- \circ \mathbb{N}^3 : corresponde ao conjunto de valores de memória, e/s;
- o id_N : $\mathbb{N}^3 \longrightarrow \mathbb{N}^3$ é a função de entrada e saída;
- o **acumula:** $\mathbb{N}^3 \longrightarrow \mathbb{N}^{\tilde{3}}$ é a interpretação tal que, $\forall (n, m, o) \in \mathbb{N}^3$, acumula(n, m, o) = (n, m, o + m);
- o **subtrai:** $\mathbb{N}^3 \longrightarrow \mathbb{N}^3$ é a interpretação tal que, $\forall (n, m, o) \in \mathbb{N}^3$, subtrai(n, m, o) = (n-1, m, o), $n \neq 0$; subtrai(n, m) = 0, se n = 0;
- o **ehZero:** $\mathbb{N}^3 \longrightarrow \{\text{verdadeiro, falso}\}\$ é a interpretação tal que, $\forall (n, m, o) \in \mathbb{N}^3$, ehZero(n,m,o)=verdadeiro, n=0; ehZero(n,m,o)=falso, se n \neq 0;

E o programa monolítico do exercício 1a; sendo as operações A e B, respectivamente como as operações *acumula* e *subtrai*, definidas para a máquina de três registradores M_{TRES} e a operação de testes T, como a operação *ehZero* da mesma máquina.

Resolva a computação do programa monolítico para as respectivas entradas de valores a seguir:

- 1: faça *acumula*; vá_para 2
- 2: faça subtrai; vá_para 3
- 3: se ehZero então vá_para 4 senão vá_para 1

```
a-) v_0 = (4,5,0)
(1, (4, 5, 0))
                                         (3, (2, 5, 10))
                                                                                 (2, (1, 5, 20))
(2, (4, 5, 5))
                                        (1, (2, 5, 10))
                                                                                 (3, (0, 5, 20))
(3, (3, 5, 5))
                                        (2, (2, 5, 15))
                                                                                 (4, (0, 5, 20))
(1, (3, 5, 5))
                                        (3, (1, 5, 15))
                                        (1, (1, 5, 15)) \rightarrow
(2, (3, 5, 10)) \rightarrow
b-) v_1 = (3,9,0)
(1, (3, 9, 0))
                                        (2, (2, 9, 18))
                                                                                 (3, (0, 9, 27))
(2, (3, 9, 9))
                                        (3, (1, 9, 18))
                                                                                 (4, (0, 9, 27))
(3, (2, 9, 9))
                                        (1, (1, 9, 18))
(1, (2, 9, 9)) \rightarrow
                                        (2, (1, 9, 27)) \rightarrow
c-) v_2=(2,7,0)
(1, (2, 7, 0))
                                        (1, (1, 7, 7))
                                                                                 (4, (0, 7, 14))
(2, (2, 7, 7))
                                        (2, (1, 7, 14))
(3, (1, 7, 7)) \rightarrow
                                        (3, (0, 7, 14)) \rightarrow
```



8-) Considere a Máquina de 2 registradores M_{DOIS} a seguir, descrita através de sua especificação.

```
\begin{split} \mathbf{M}_{DOIS} &= (\mathbb{N}^2, \mathbb{N}, \mathbb{N}, id_N, id_N, \{addX, addY, subX, subY, difXY\}, \\ & \{ehDif, ehIgual, ehMaior, ehMenor\}) \end{split}
```

- \circ \mathbb{N}^2 : corresponde ao conjunto de valores de memória, e/s;
- o $id_N: \mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a função de entrada e saída;
- o **addX:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, addX(x,y) = (x+1,y);
- o **addY:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, addY(x,y)=(x,y+1);
- o **subX:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, sub $X(x,y)=(x-1,y), x\neq 0$; subX(x,y)=(0,y), se x=0;
- o **subY:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, subY(x,y)=(x,y-1), y\neq 0; subY(x,y)=(x,0), se y=0;
- o **difXY:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \mathbb{N}^2$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, difXY(x,y)=(x-y,y), se x>y; difXY(x,y)=(x,y-x), se y>x; difXY(x,y)=(0,0), se x=y;
- o **ehDif:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \{\text{verdadeiro, falso}\}\$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, ehDif(x,y)=verdadeiro, se $x \neq y$; ehDif(x,y)=falso, se x = y;
- o **ehIgual:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \{\text{verdadeiro, falso}\}\$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, ehIgual(x,y)=verdadeiro, se x=y; ehIgual(x,y)=falso, se $x\neq y$;
- o **ehMaior:** $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \{\text{verdadeiro, falso}\}\$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$, ehMaior(x,y)=verdadeiro, se x>y; ehMaior(x,y)=falso, se $x\leq y$;
- ehMenor: $\mathbb{N}^2 \longrightarrow \{\text{verdadeiro, falso}\}\$ é a interpretação tal que, $\forall (x, y) \in \mathbb{N}^2$,ehMaior(x,y)=verdadeiro, se x<y; ehMaior(x,y)=falso, se x\ge y;

E o programa iterativo I_{EX} a seguir.

```
IEX = (
    se ehIgual então (
        addX; addX; addY; addY) senão (
        se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY)
    senão(
        até ehIgual (addX); addX; addX ))
)
```

Resolva a computação do programa iterativo para as respectivas entradas de valores a seguir:

```
a-) v<sub>0</sub>=(3, 4)
(se ehIgual então (
   addX; addX; addY; addY) senão (
   se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY) senão(
   até ehIgual (addX); addX; addX )); ✓, (3,4))
(se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY) senão(
   até ehIgual (addX); addX; addX; ✓, (3,4))
(até ehIgual (addX); addX; addX; ✓, (3,4))
(addX; até ehIgual (addX); addX; addX; ✓, (4,4))
(addX; addX; ✓, (4,4))
```



```
(addX; \checkmark, (5,4))
(\checkmark, (6,4))
b-) v_1 = (5, 5)
(se ehIgual então (
   addX; addX; addY; addY) senão (
   se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY) senão(
     até ehIgual (addX); addX; addX )); ✓, (5,5))
(addX; addX; addY; \checkmark, (5,5))
(addX; addY; \checkmark, (6,5))
(addY; addY; \checkmark, (7,5))
(addY; \checkmark, (7,6))
(\checkmark, (7,7))
c-) v_2 = (8, 6)
(se ehIgual então (
    addX; addX; addY; addY) senão (
   se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY) senão(
     até ehIgual (addX); addX; addX )); \checkmark, (8,6))
(se ehMaior então (até ehIgual (subX); addY; addY) senão(
    até ehIgual (addX); addX; \checkmark, (8,6))
(até ehIgual (subX); addY; ✓, (8,6))
(subX; até ehIgual (subX); addY; addY; ✓, (8,6))
(até ehIgual (subX); addY; addY; \checkmark, (7,6))
(subX; até ehIgual (subX); addY; addY; ✓, (7,6))
(até ehIgual (subX); addY; addY; \checkmark, (6,6))
(addY; addY; \checkmark, (6,6))
(addY; \checkmark, (6,7))
(\checkmark, (6,8))
```



9-) Considerando a mesma máquina M_{DOIS} definida anteriormente, e o programa recursivo D_{REC} a seguir.

```
D<sub>REC</sub> é Q, R, S, T onde:
  Q def (se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T))
  R def (addY; Q)
  S def (subX; Q)
  T def (addY; addX; ✓)
```

Resolva a computação do programa recursivo para as respectivas entradas de valores a seguir:

```
a-) v_0 = (7,9)
(\mathbf{D}_{REC}; \checkmark, (7,9))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (7,9))
(se ehMenor então S senão T; ✓, (7,9))
(S; \checkmark, (7,9))
(\text{subX}; Q; \checkmark, (7,9))
(0; \checkmark, (6,9))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (6,9))
(se ehMenor então S senão T; ✓, (6,9))
(S; \checkmark, (6,9))
(\text{subX}; Q; \checkmark, (6,9))
(Q; \checkmark, (5,9))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (5,9))
(se ehMenor então S senão T; ✓, (5,9))
(S; \checkmark, (5,9))
(\text{subX}; Q; \checkmark, (5,9))
(Q; \checkmark, (4,9))
Obs: vai entrar em loop infinito.
b-) v_1=(3,3)
(\mathbf{D}_{\text{REC}}; \checkmark, (3,3))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (3,3))
(se ehMenor então S senão T; ✓, (3,3))
(T; \checkmark, (3,3))
(addY; addX; \checkmark, (3,3))
(addX; \checkmark, (3,4))
(\checkmark, (4,4))
```



```
c-) v_2 = (4,1)
(\mathbf{D}_{\text{REC}}; \checkmark, (4,1))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (4,1))
(\mathbf{R}; \checkmark, (4,1))
(addY; Q; \checkmark, (4,1))
(0; \checkmark, (4,2))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (4,2))
(\mathbf{R}; \checkmark, (4,2))
(addY; Q; \checkmark, (4,2))
(Q; \checkmark, (4,3))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (4,3))
(\mathbf{R}; \checkmark, (4.3))
(addY; Q; \checkmark, (4,3))
(Q; \checkmark, (4,4))
(se ehMaior então R senão (se ehMenor então S senão T); ✓, (4,4))
(se ehMenor então S senão T; ✓, (4,4))
(T; \checkmark, (4,4))
(addY; addX; \checkmark, (4,4))
(addX; \checkmark, (4,5))
(\checkmark, (5,5))
10-) Dada a máquina M_{EX10}=(V, X, Y, \pi_X, \pi_Y, \Pi_O, \Pi_T), definida a seguir:
\mathbf{M}_{\mathrm{EX10}} = (\mathbb{Z}^3, \mathbb{Z}, \mathbb{Z}, \mathrm{id}_{\mathrm{N}}, \mathrm{id}_{\mathrm{N}}, \Pi_{\mathrm{O}}, \Pi_{\mathrm{T}})
          \circ \mathbb{Z}^3: corresponde ao conjunto de valores de memória, e/s;
          o \operatorname{id}_{\mathbb{N}}: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a função de entrada e saída.
a-) Defina a formalização das funções de operação \Pi_0 e \Pi_T, baseado nos 3
registradores (a, b, c) conforme definido a seguir:
          \circ a = a + 1
               incA: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
               incA(a,b,c)=(a+1,b,c);
          \circ \quad b = b + 1
               incB: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
               incB(a,b,c)=(a,b+1,c);
          \circ c = c + 1
               incC: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
               incC(a,b,c)=(a,b,c+1);
          \circ a = a - 1
               decA: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
               decA(a,b,c)=(a-1,b,c);
          \circ b = b - 1
               decB: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
               decB(a,b,c)=(a,b-1,c);
          \circ c = c - 1
```



```
decC: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
              decCB(a,b,c)=(a,b,c-1);
         \circ c = a + b
              soma: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
              soma(a,b,c)=(a,b,a+b);
         \circ c = a - b
              subtrai: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
              subtrai(a,b,c)=(a,b,a-b);
         \circ c = a * b
              multiplica: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
              multiplica(a,b,c)=(a,b,a*b);
         \circ c = a/b
              divide: \mathbb{Z}^3 \to \mathbb{Z}^3 é a interpretação tal que, \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3,
              divide(a,b,c)=(a,b,a/b);
         \circ a = b
              igualAB: \mathbb{Z}^3 \longrightarrow \{\text{verdadeiro,falso}\}\ \acute{e}\ a\ \text{interpretação tal que},\ \forall (a,b,c) \in
              \mathbb{Z}^3, igualAB(a,b,c)=veradeiro se a = b, igualAB(a,b,c)=falso se a \neq b:
         \circ b = c
              igualBC: \mathbb{Z}^3 \rightarrow \{\text{verdadeiro,falso}\}\ \acute{e}\ a\ \text{interpretação}\ tal\ que,\ \forall (a,b,c) \in
              \mathbb{Z}^3, igualBC(a,b,c)=veradeiro se b = c, igualAB(a,b,c)=falso se b \neq c:
         \circ a = c
              igualAC: \mathbb{Z}^3 \rightarrow \{\text{verdadeiro,falso}\}\ \acute{e}\ a\ interpretação\ tal\ que,\ \forall (a,b,c) \in
              \mathbb{Z}^3, igualAC(a,b,c)=veradeiro se a = c, igualAB(a,b,c)=falso se a \neq c;
         \circ a = b = c
              igualABC: \mathbb{Z}^3 \rightarrow \{\text{verdadeiro,falso}\}\ é a interpretação tal que,
              \forall (a, b, c) \in \mathbb{Z}^3, igualABC(a,b,c)=veradeiro se a = b e a = c,
              igualAB(a,b,c)=falso se a \neq b ou a \neq c;
b-) Defina um programa iterativo I_{EX10} que faça um loop com 10 iterações.
I<sub>EX10</sub>=(até igualAB faça(incA; incC))
c-) Compute este programa I_{EX10} na máquina M_{EX10}, com valores v_0 que atendam ao
item b definido anteriormente.
(até igualAB faca(incA; incC); \checkmark, (0, 10, -6))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (0, 10, -6))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (1, 10, -6))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (1, 10, -5))
(incA; incC; até igualAB faca(incA; incC); ✓, (1, 10, -5))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (2, 10, -5))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (2, 10, -4))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (2, 10, -4))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (3, 10, -4))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (3, 10, -3))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (3, 10, -3))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (4, 10, -3))
```

(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark , (4, 10, -2))



```
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (4, 10, -2))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (5, 10, -2))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (5, 10, -1))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (5, 10, -1))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (6, 10, -1))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (6, 10, 0))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (6, 10, 0))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (7, 10, 0))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (7, 10, 1))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (7, 10, 1))
(incC; até igualAB faca(incA; incC); \checkmark, (8, 10, 1))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (8, 10, 2))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (8, 10, 2))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (9, 10, 2))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (9, 10, 3))
(incA; incC; até igualAB faça(incA; incC); ✓, (9, 10, 3))
(incC; até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (10, 10, 3))
(até igualAB faça(incA; incC); \checkmark, (10, 10, 4))
(\checkmark, (10, 10, 4))
```