

2. Gaia: Programen Espezifikazioa

1. Ariketa-orria.

1. Ondoko aukeren artean identifikatu zuzenak diren formulak edo baieztapenak (bat baino gehiago izan daitezke zuzenak):

1.1. x zenbaki lehena da.

$$a) \text{lehena}(x) \equiv x > 0 \wedge \forall i (1 < i < x \rightarrow x \bmod i \neq 0) \quad [X]$$

$$b) \text{lehena}(x) \equiv x > 0 \wedge \exists i (1 < i < x \wedge x \bmod i \neq 0) \quad []$$

$$c) \text{lehena}(x) \equiv \forall i (1 < i < x \rightarrow x \bmod i \neq 0) \quad []$$

1.2. x da $A(1..n)$ bektoreko elementurik handiena.

$$a) \text{handiena}(A(1..n), x) \equiv \quad [X]$$

$$\exists i (1 \leq i \leq n \wedge A(i) = x) \wedge \forall j (1 \leq j \leq n \rightarrow x \geq A(j))$$

$$b) \text{handiena}(A(1..n), x) \equiv \quad []$$

$$1 \leq i \leq n \wedge A(i) = x \wedge \forall j (1 \leq j \leq n \rightarrow x \geq A(j))$$

$$c) \text{handiena}(A(1..n), x) \equiv \quad []$$

$$\exists i (1 \leq i \leq n \wedge A(i) = x) \wedge \forall j (1 \leq j \leq n \rightarrow A(i) \geq A(j))$$

1.3. Osoko $A(1..n)$ bektorearen i -garren elementuaren ondoren dauden guztiak zeroak dira.

$$a) 1 \leq i \leq n \wedge \forall j (i < j \leq n \rightarrow A(j) = 0) \quad [X]$$

$$b) 0 < i \leq n \wedge \neg \exists j (i < j \leq n \wedge A(j) \neq 0) \quad [X]$$

$$c) \exists i (1 \leq i \leq n \wedge \forall j (i < j \leq n \rightarrow A(j) = 0)) \quad []$$

1.4. $A(1..n)$ bektorean x badago, $i..j$ sekzioan egongo da.

$$a) 1 \leq i \leq j \leq n \wedge (\exists k (i \leq k \leq j \wedge x = A(k)) \vee \forall k (i \leq k \leq j \rightarrow x \neq A(k))) \quad []$$

$$b) \exists k (i \leq k \leq j \wedge x = A(k)) \vee \forall k (1 \leq k \leq n \rightarrow x \neq A(k)) \quad [X]$$

$$c) \neg \exists k (1 \leq k < i \wedge x = A(k)) \wedge \neg \exists k (j < k \leq n \wedge x = A(k)) \quad [X]$$

1.5. $A(1..n)$ bektorean ez dago elementu errepikaturik.

$$a) \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \forall j (i < j \leq n \rightarrow A(i) \neq A(j))) \quad [X]$$

$$b) \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \mathcal{N}j (1 \leq j \leq n \wedge A(i) = A(j)) = 1) \quad [X]$$

$$c) \forall i \forall j (1 \leq i \leq n \wedge 1 \leq j \leq n \wedge i \neq j \rightarrow A(i) \neq A(j)) \quad [X]$$

1.6. $A(1..n)$ osoko bektorean lehenengo elementua baino handiagoak diren elementuen kopurua k da.

$$a) k = \mathcal{N}i (1 < i \leq n \wedge A(i) > A(1)) \quad [X]$$

$$b) k = \mathcal{N}i (1 \leq i \leq n \wedge A(i) > A(1)) \quad [X]$$

$$c) A(1) < \mathcal{N}i (1 \leq i \leq n \wedge A(i) = k) \quad []$$

1.7. $A(1..n)$ bektoreko elementuak gorantz ordenatuta daude.

- a) $GorantzOrdenatuta(A(1..n)) \equiv \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i) < A(i+1))$ []
- b) $GorantzOrdenatuta(A(1..n)) \equiv \forall i (1 \leq i < n \rightarrow A(i) < A(i+1))$ [X]
- c) $GorantzOrdenatuta(A(1..n)) \equiv \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i-1) < A(i))$ []

1.8. $A(1..n)$ bektoreko bi elkarren ondoko elementuen artean dagoen diferentziarik handiena (balio absolutuan) k da.

- a) $\exists i (1 < i \leq n \wedge |A(i) - A(i-1)| = k) \wedge \forall j (1 < j \leq n \rightarrow |A(j) - A(j-1)| \leq k)$ [X]
- b) $\exists i (1 < i \leq n \wedge |A(i) - A(i-1)| = k) \wedge \forall j (1 < j \leq n \wedge i \neq j \rightarrow |A(j) - A(j-1)| \leq k)$ []
- c) $\exists i (1 < i \leq n \wedge |A(i) - A(i-1)| = k) \wedge \forall j (1 < j \leq n \wedge i \neq j \rightarrow |A(j) - A(j-1)| < k)$ []

1.9. Post-baldintza zuzenak aukeratu.

```
{ n ≥ 1 }
i := 0; aurkitua := false;
while i < n and not aurkitua loop
  i := i+1;
  aurkitua := A(i)=x;
end loop;
pos := i;
```

- a) $\{ (aurkitua \leftrightarrow \exists k (1 \leq k \leq n \wedge A(k) = x)) \wedge (aurkitua \rightarrow A(pos) = x) \}$ [X]
- b) $\{ (aurkitua \wedge A(pos) = x) \vee (\neg aurkitua \wedge A(pos) \neq x) \}$ []
- c) $\{ A(pos) = x \leftrightarrow aurkitua \}$ []

2. Ondoko formuletan hutsuneak (___) bete:

2.1. $A(1..n)$ bektoreko $A(i..j)$ sekzioan y aldiz agertzen da x .

$$agerpenKopurua(x, A(1..n), i, j, y) \equiv 1 \leq i \leq j \leq n \wedge \underline{y} = \mathcal{N}k (i \leq k \leq j \wedge A(k) = \underline{x})$$

2.2. $P(1..n)$ karakterezko bektorean ez daude bi zuriune jarraian.

$$\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow (P(i) \neq ' ' \vee P(i+1) \neq ' '))$$

2.3. $B(1..n)$ $A(1..n)$ -ren permutazioa da.

$$\begin{aligned} \text{permutazioa}(A(1..n), B(1..n)) &\equiv \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \\ &\quad \mathcal{N}j (1 \leq j \leq n \wedge A(i) = \underline{A(j)}) = \\ &\quad \mathcal{N}k (1 \leq k \leq n \wedge A(i) = \underline{A(k)})) \end{aligned}$$

2.4. $A(1..n)$ bektoreko elementu bakoitza bitan errepikatzen da.

$$\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \text{agerpenKopurua}(\underline{A(i)}, A(1..n), 1, n, 2))$$

2.5. $A(1..n)$ -k ez dauka elementu errepikaturik.

$$\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \text{agerpenKopurua}(\underline{A(i)}, A(1..n), 1, n, 1))$$

2.6. x $A(1..n)$ bektorean i posizioa baino lehenago agertzen den ala ez itzultzen du Dago izeneko aldagaian.

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ 1 \leq i \leq n \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \underline{Dago} \leftrightarrow \exists j (1 \leq j < i \wedge A(j) = x) \} \end{aligned}$$

2.7. Osoko elementuz osatutako $A(1..n)$ bektorean $A(i..j)$ sekzioko elementuen batura x aldagaian itzultzen du.

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ 1 \leq i \leq j \leq n \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \underline{x} = \sum_{k=i}^j A(k) \} \end{aligned}$$

2.8. A bektorea errotatu egiten du, hau da, osagai guztiak posizio bat eskuinera eramaten du.

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ n \geq 1 \wedge \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i) = a_i) \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \forall i (2 \leq i \leq n \rightarrow A(i) = \underline{a_{i-1}}) \wedge A(1) = \underline{a_n} \} \end{aligned}$$

3. Idatzi euskaraz formula hauen esanahia:

3.1. $\forall i (2 \leq i \leq n \rightarrow A(1) \neq A(i))$

Soluzioa: A bektorearen lehenengo osagaia beste guztien desberdina da.

3.2. $\exists i (i > 0 \wedge \frac{x}{i} = z)$

Soluzioa: x zenbakiaren i zatiketa osoa z da.

3.3. $\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i) \bmod 2 = 0)$

Soluzioa: A bektorearen osagai guztiak bikoitiak dira.

3.4. $\exists i (1 \leq i \leq 6 \wedge \forall j (6 < j \leq n \rightarrow A(i) \geq A(j))) \wedge 6 \leq n$

Soluzioa: A bektorearen lehenengo sei osagaien artean A bektoreko osagai handiena dago (baina ez dakigu zein den).

3.5. $1 \leq \text{ind} \leq 6 \wedge \forall j (6 < j \leq n \rightarrow A(\text{ind}) \geq A(j))$

Soluzioa: A bektorearen ind -garren osagaia, lehenengo sei osagai artean dagoena, A bektoreko osagai handiena da.

3.6. $\forall j \forall k (1 \leq j \leq n \wedge 1 \leq k \leq m \wedge j \neq k \rightarrow A(j) \neq B(k))$

Soluzioa: A eta B bektoreek ez dute osagairik partekatzen.

3.7. $\mathcal{N}i (1 \leq i \leq k \wedge A(i) = 4) = 2$

Soluzioa: A bektorearen lehenengo k posizioetan 4a bi aldiz agertzen da.

4. Idatzi ondoko baieztapenak lehen mailako formulez:

4.1. x $A(1..n)$ bektorean dago.

Soluzioa:

$$agertzenDa(x, A(1..n)) \equiv \exists i (1 \leq i \leq n \wedge x = A(i))$$

4.2. x $A(1..n)$ bektorean agertzen den lehenengo posizioa k da.

Soluzioa:

$$1 \leq k \leq n \wedge A(k) = x \wedge \forall i (1 \leq i < k \rightarrow A(i) \neq x)$$

4.3. Bat zenbakiarekin hasten den ondoz-ondoko zenbaki osokoen sekuentzia bat osatzen duten zenbakien batura z da. Adibidez, $10 = 1 + 2 + 3 + 4$.

Soluzioa:

$$\exists i (i \geq 1 \wedge z = \sum_{j=1}^i j)$$

4.4. x y baino handiago den 2ren berredura txikiena da.

Soluzioa:

$$x > y \wedge \exists i (i \geq 0 \wedge x = 2^i \wedge 2^{i-1} \leq y)$$

4.5. x da $A(1..n)$ bektoreko elementurik txikiena.

Soluzioa:

$$agertzenDa(x, A(1..n)) \wedge \forall j (1 \leq j \leq n \rightarrow x \leq A(j))$$

4.6. $A(1..n)$ bektoreko $A(i..j)$ sekzioan elementu handiena x da.

Soluzioa:

$$agertzenDa(x, A(i..j)) \wedge \forall k (i \leq k \leq j \rightarrow x \geq A(k))$$

4.7. $A(1..n)$ bektoreak k zero dauzka.

Soluzioa:

$$k = \mathcal{N}i (1 \leq i \leq n \wedge A(i) = 0)$$

4.8. i posizioak $A(1..n)$ bektorea bitan banatzen du, $A(i)$ baino txikiagoak batetik eta $A(i)$ baino handiagoak bestetik.

Soluzioa:

$$1 \leq i \leq n \wedge (\forall j (1 \leq j < i \rightarrow A(j) < x) \wedge \forall j (i < j \leq n \rightarrow A(j) > x) \vee \forall j (1 \leq j < i \rightarrow A(j) > x) \wedge \forall j (i < j \leq n \rightarrow A(j) < x))$$

4.9. $A(1..n)$ bektoreak badauka zehazki k zerotako sekzio bat.

Soluzioa:

$$\mathcal{N}i (1 \leq i \leq n - k + 1 \wedge \forall j (i \leq j \leq i + k - 1 \rightarrow A(j) = 0)) = 1$$

4.10. $S(1..n)$ -ko edozein elementu bakoiti bere ondorengo guztien baturaren berdina da.

Soluzioa:

$$\forall i (1 \leq i \leq n \wedge S(i) \bmod 2 \neq 0 \rightarrow S(i) = \sum_{j=i+1}^n S(j))$$

4.11. $A(1..n)$ bektorean batekoz (soilik batekoz) osatutako sekuentziarik luzeena i posizioan hasten da, eta sekuentzia horren luzera y da.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} & \forall j (i \leq j \leq i + y - 1 \rightarrow A(j) = 1) \wedge \\ & \forall j (1 \leq j \leq n - y + 1 \wedge j \neq i \rightarrow \\ & \quad \mathcal{N}k (j \leq k \leq j + y - 1 \wedge A(k) = 1) < y) \end{aligned}$$

4.12. $A(1..n)$ -k digituak dauzka eta x zenbaki arrunta errepresentatzen du.

Soluzioa:

$$\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow 0 \leq A(i) \leq 9) \wedge x = \sum_{i=1}^n (10^{i-1} \times A(i))$$

4.13. $A(1..n)$ -k digituak dauzka eta zenbaki kapikua errepresentatzen du.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} & \forall i (1 \leq i \leq \frac{n}{2} + 1 \rightarrow (0 \leq A(i) \leq 9 \wedge A(i) = A(n - i + 1))) \\ & \text{edo} \\ & \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow 0 \leq A(i) \leq 9) \wedge \\ & \quad \sum_{j=1}^n (10^{j-1} \times A(j)) = \sum_{k=1}^n (10^{k-1} \times A(n - k + 1)) \end{aligned}$$

4.14. $A(1..n)$ bektorea $B(1..m)$ -ren azpi-bektorea da.

Soluzioa:

$$\exists i (1 \leq i \leq m - n + 1 \wedge \forall j (1 \leq j \leq n \rightarrow A(j) = B(i + j - 1)))$$

4.15. k da A bektorean hertsiki gorakorra den hasierako sekziorik luzeenaren luzera.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} & (1 \leq k < n \wedge \forall i (1 \leq i < k \rightarrow A(i) \leq A(i + 1)) \wedge A(k) > A(k + 1)) \vee \\ & (k = n \wedge \forall i (1 \leq i < k \rightarrow A(i) \leq A(i + 1))) \end{aligned}$$

5. Laugarren ariketako formulei predikatuak egokitu (beren aldagai libreetan oinarrituta) eta ondoko baieztapenak formalizatzeko erabili:

5.1. x eta z elkarren segidako zenbaki lehenak dira.

Soluzioa:

$$\text{elkarrenSegidakoZenbakiLehenak}(x, z) \equiv x < z \wedge \text{lehenak}(x) \wedge \text{lehenak}(z) \wedge \forall i (x < i < z \rightarrow \neg \text{lehenak}(i))$$

5.2. $T(1..n)$ bektoreko elementu handiena k posizioan dago.

Soluzioa:

$$\text{handiena}(T(1..n), T(k))$$

5.3. $B(1..n)$ $A(1..n)$ da gorantz ordenatuta.

Soluzioa:

$$\text{permutazioa}(A(1..n), B(1..n)) \wedge \text{gorantzOrdenatuta}(B(1..n))$$

5.4. $B(1..n)$ -k $A(1..n)$ -ko elementu guztien agerpen-kopurua adierazten du.

Soluzioa:

$$\forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow \text{agerpenKopurua}(A(i), A(1..n), 1, n, B(i)))$$

5.5. $A(1..n)$ bektorean gehien agertzen den elementua x da.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} \exists k (k > 0 \wedge \text{agerpenKopurua}(x, A(1..n), 1, n, k) \wedge \\ \forall i (1 \leq i \leq n \wedge (A(i) \neq x \rightarrow \\ \exists j (0 < j < k \wedge \text{agerpenKopurua}(A(i), A(1..n), 1, n, j)))) \end{aligned}$$

5.6. $A(1..n)$ bektorean goranzko ordenan agertzen dira ondoz-ondoko n zenbaki lehenak (ez dute zertan lehenengo n zenbaki lehenak izan behar).

Soluzioa:

$$\forall i (1 \leq i < n \rightarrow \text{elkarrenSegidakoZenbakiLehenak}(A(i), A(i+1)))$$

6. Idatzi ondoko ekintzen aurre-ondoetako espezifikazio formala:

6.1. A bektoreko osagaiak permutatzen ditu.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ n \geq 1 \wedge \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i) = a_i) \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \text{permutazioa}(A, (a_1, \dots, a_n)) \} \end{aligned}$$

6.2. A bektoreko osagaiak gorantz ordenatzen ditu.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ n \geq 1 \wedge \forall i (1 \leq i \leq n \rightarrow A(i) = a_i) \} \\ &\equiv \{ n \geq 1 \wedge A(1..n) = (a_1, \dots, a_n) \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \text{permutazioa}((a_1, \dots, a_n), A) \wedge \text{gorantzOrdenatuta}(A) \} \end{aligned}$$

6.3. $A(1..n)$ bektore batek zerra forma duen ala ez erabakitzen du.

$A(1..n)$ bektoreak zerra forma du baldin eta soilik baldin jarraian dauden edozein hiru elementu hartuta, lehenengo bien ordena (gorakorra/beherakorra) ondorengo bien ordenaren kontrakoa bada.

Adibidez,

$A(1..7) = (5, 2, 7, 4, 8, 3, 6)$ zerra formako bektorea da,

$A(1..5) = (3, 4, 2, 1, 6)$ ez da zerra formakoa.

Soluzioa:

$$\begin{aligned} \text{Aurre} &\equiv \{ n \geq 3 \} \\ \text{Post} &\equiv \{ \forall i (1 < i < n \rightarrow ((A(i-1) < A(i) \wedge A(i) > A(i+1)) \vee \\ &\quad (A(i-1) > A(i) \wedge A(i) < A(i+1)))) \} \end{aligned}$$

7. Idatzi ondoko azpiprogramaren aurre-ondoetako espezifikazio formala:

```
7.1.   f := 1; t := x;
        while t >= 1 loop
          f := f*t;
          t := t-1;
        end loop;
```

Soluzioa:

$$\begin{aligned} &\{ x \geq 0 \} \\ &\quad f := 1; t := x; \\ &\quad \text{while } t \geq 1 \text{ loop} \\ &\quad \quad f := f*t; \\ &\quad \quad t := t-1; \\ &\quad \text{end loop;} \\ &\{ f = \prod_{i=1}^x i \} \end{aligned}$$

7.2. z := a;
 while b /= 0 loop
 z := a mod b;
 a := b;
 b := z;
 end loop;

Soluzioa:

{ $a \geq b \geq 0$ }
 z := a;
 while b /= 0 loop
 z := a mod b;
 a := b;
 b := z;
 end loop;
 { $z = \text{zkh}(a, b)$ } \equiv
 { $1 \leq z \leq b \wedge a \bmod z = 0 \wedge b \bmod z = 0 \wedge$
 $\forall i (z + 1 \leq i \leq b \rightarrow a \bmod i \neq 0 \vee b \bmod i \neq 0)$ }