

Nro. de orden:
LU:
Apellidos:
Nombres:

1	2	3	4	TOTAL
a	b	a	b	c
15	23	25	25	88

(A)

Aclaraciones: Cualquier decisión de interpretación que se tome debe ser aclarada y justificada. Para aprobar se requieren al menos 60 puntos. Entregar cada ejercicio en hoja separada.

Ejercicio 1. [25 puntos]

- a) [15 puntos] Especificar el problema de decidir si, dados tres enteros x, y y z , y un entero $n > 2$, es cierto que para todo entero positivo j menor que n se cumple que la suma de x^j e y^j es igual a z^j .
- b) [10 puntos] Sean (P_1, Q_1) y (P_2, Q_2) especificaciones de dos algoritmos, tal que las variables libres de P_1 coinciden con las de P_2 , y las de Q_1 con las de Q_2 . Además sabemos que P_2 es más fuerte que P_1 y que Q_1 es equivalente a Q_2 . ¿Es cierto que todo algoritmo que satisface la especificación (P_1, Q_1) satisface también (P_2, Q_2) ? ¿Y al revés? Justificar.

Ejercicio 2. [25 puntos]

Especificar el problema de, dada una secuencia de enteros s y un natural n , determinar si s tiene al menos 2 picos de altura n . Un pico de altura n es una posición de la secuencia que tiene al menos n elementos ordenados de manera creciente anteriores a él, y al menos n elementos ordenados de manera decreciente luego de él. *ESTRICTAM.*

Por ejemplo, dados $n = 1$ y $s = \langle 3, 5, 1, 7, 5 \rangle$ la respuesta debería ser True (la secuencia tiene dos picos de altura 1 en las posiciones 1 y 3), y dados $n = 3$ y $s = \langle 1, 2, 3, 5, 4, 1, 0, 3, 5, 6 \rangle$ la respuesta debería ser False (ya que la secuencia tiene un único pico de altura 3 en la posición 3).

Ejercicio 3. [25 puntos]

Dada la siguiente especificación:

```
proc elMenosRepetido (in l: seq(Z), out res : Z) {
    Pre {length(l) > 0}
    Post {res ∈ l ∧ (∀x : Z)(x ∈ l → #apariciones(l, res) ≤ #apariciones(l, x))}
```

- a) Implementar una función en imperativo que cumpla con la especificación.
- b) Argumentar por qué el algoritmo propuesto implementa correctamente la especificación.

Ejercicio 4. [25 puntos]

Dado la siguiente especificación y el siguiente programa:

Especificación

```
proc superMaximo (in a: Z, in b: Z, in c: Z, out res: Z) {
    Pre {True}
    Post {esMayor(a, b, c) → res = a ∧
          esMayor(b, a, c) → res = b ∧
          esMayor(c, a, b) → res = c}
    pred esMayor (m: Z, x: Z, y: Z) {m ≥ x ∧ m ≥ y}
}
```

Implementación

```
1 | int superMaximo(int a, int b, int c){
2 |     int res = c;
3 |     if (a >= b && a >= c) {
4 |         res = a;
5 |     } else {
6 |         if (b > c) {
7 |             res = b;
8 |         }
9 |     }
10 |    return res;
11 | }
```

- a) [10 puntos] Escribir un test suite que cubra todas las líneas del programa. Mostrar qué líneas cubre cada caso.
- b) [10 puntos] Escribir un test suite que cubra todas las decisiones (branches) del programa. Mostrar qué decisiones cubre cada caso.
- c) [5 puntos] ¿Es posible escribir para este programa un test suite que cubra todas las líneas pero no cubra todas las decisiones? En caso afirmativo, describirlo. En caso negativo, justificarlo.

EJERCICIO 1

a) proc exponentesMenoresCumplenIgualdad (in $x, y, z, m : \mathbb{Z}$, out result : bool) {

Pre{ $m > 2$ }

Post{ result = ($\forall j : \mathbb{Z}$) $0 < j < m \rightarrow x^j + y^j = z^j$ }

Aclaración: decidí que j no fuera 0 (cero) ya que debe ser "entero positivo" y no considero positivo al 0.

- b) No es cierto que todo algoritmo que cumpla la especificación de (P_1, Q_1) satisfaga (P_2, Q_2) , ya que P_1 es más débil que P_2 . En cambio, sí vale al revés. Como Q_1 y Q_2 son equivalentes y P_2 siempre implica a P_1 , todo algoritmo que satisface (P_2, Q_2) cumplirá con (P_1, Q_1) .

Al revés.

hoja 2/4

Ejercicio 2:

proc alMenosDosPicos (in s: seq<Z>, in n: Z, out result: bool) {

Pre { n > 0 }

Post { result = (cantidadDePicos(s, n) ≥ 2) } ✓

fun cantidadDePicos (s: seq<Z>, n: Z): Z =

$|s| - 1 - n$

$\sum_{i=n}^{|s|-1-n} \text{if } (\text{esPico}(s, n, i)) \text{ then } 1 \text{ else } 0 \text{ fi;} \quad \checkmark$

pred esPico (s: seq<Z>, n: Z, i: Z) {

esCreciente (subseq(s, i-n, i)) \wedge

i podria no

esDecreciente (subseq(s, i+1, i+1+n)) \wedge

se mayor que
los elementos de

}

pred esCreciente (l: seq<Z>) {

al lado.

$(\forall j: Z) \ 0 \leq j < |l|-1 \rightarrow_l l[j] < l[j+1]$ ✓

}

pred esDecreciente (l: seq<Z>) {

$(\forall j: Z) \ 0 \leq j < |l|-1 \rightarrow_l l[j] > l[j+1]$ ✓

}

EJERCICIO 3:

```

a) int elMenosRepetido (vector<int> l) {
    int menosRepetidoParcial = l[0];
    int i = 0;
    while (i < l.size()) {
        if (apariciones(l, menosRepetidoParcial) > apariciones(l, l[i]))
        {
            menosRepetidoParcial = l[i];
        }
        i++;
    }
    return menosRepetidoParcial;
}

int apariciones (vector<int> l, int e) {
    int aparicionesParcial = 0;
    int i = 0;
    while (i < l.size()) {
        if (l[i] == e) {
            aparicionesParcial++;
        }
        i++;
    }
    return aparicionesParcial;
}

```

b) En la primera función, la variable que ~~se~~ se deriva siempre se le asigna un valor perteneciente a la lista, por lo tanto cumple que "res $\in l$ ". Además, el ciclo recorre todos los posiciones y compara ~~los~~ las operaciones de sus elementos correspondientes en la lista con los del elemento menos repetido hasta el momento.

En la

La segunda función se encarga de aumentar de a 1 una variable acumuladora cada vez que encuentra el valor ingresado en la lista.

Las funciones en conjunto aseguran que para el valor devuelto, las operaciones de los otros elementos sean ~~muy~~ más o la misma cantidad que las de él.

EJERCICIO 4:Líneas

a) TEST(superMaximoTest; ramaPositiva){
 int a = 4;
 int b = 3;
 int c = 2;
 ASSERT_EQ(a , superMaximo(a,b,c)); ✓
 }

- 1 ○
- 2 ○
- 3 ○
- 4 ○
- 5 ○
- 6 ○
- 7 ○
- 8 ○
- 9 ○
- 10 ○
- 11 ○

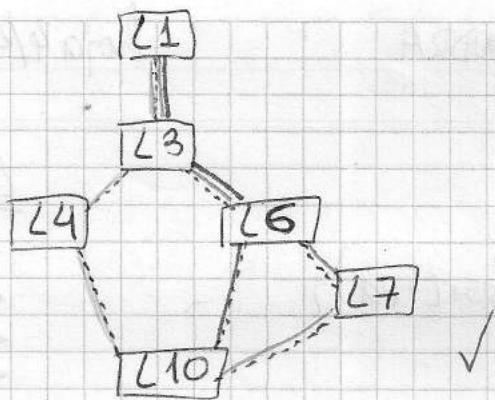
TEST(superMaximoTest, ramaNegativaConIf){
 int a = 3;
 int b = 4;
 int c = 2;
 ASSERT_EQ(b , superMaximo(a,b,c)); ✓
 }

Los "{" no son necesarios porque no se ejecutan.

b) Al los anteriores, agrego:

TEST(superMaximoTest, ramaNegativaSinIf){
 int a = 2;
 int b = 3;
 int c = 4;
 ASSERT_EQ(c , superMaximo(a,b,c)) ✓
 }

DIBUJO LAS DECISIONES DEL OTRO LADO DE LA HOJA →



- Rama Positiva
- Rama Negativa con If
- Rama Negativa Sin If.

c) Es posible escribir un test suite que cubra los líneas pero no las decisiones. Un ejemplo está dado en ②. En ese caso falta la decisión correspondiente a no cumplir la guarda del la linea 6. ($b > c$) ✓

