



Taller de Programación

Parte III

Codificación con miras a la Prueba

Jhonny Felípez Andrade

jrfelizamigo@yahoo.es



Contenido

- Algunos errores de programación.
- Especificación de programas.
 - Precondición.
 - Post condición.
 - Invariantes.
- Diseño por Contratos.
 - JML



Algunos errores de programación.



Algunos errores de Programación

```
void copia(char[] b)
{
    char[] datos = new char(100);
    for (int i = 1; i < b.length; i++)
        datos[i] = b[i]
        ..
        ..
        ..
}
```

¿Que sucedería si ***b*** tuviera mayor cantidad de elementos en comparación a datos?



Algunos errores de Programación

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char *argv[])
{ char copia[2];
  strcpy(copia,argv[1]);
  printf("%s\n", copia);
  return 0;
}
```

¿Que sucedería si ***argv[1]*** tuviera mayor cantidad que 2 elementos?



Algunos errores de Programación

```
>desp 12
```

```
12
```

```
>desp 123456 (Obtenemos una lista interminable)
```

```
123456
```

```
123456
```

```
123456
```

```
....
```



Algunos errores de Programación

```
class Nombre {  
    String nombre;  
    Nombre(String n) { nombre = n;}  
    String devuelveNombre() { return (nombre); }  
}  
  
Nombre persona = new Nombre(nombrePersona);  
int largo = persona.devuelveNombre().trim().length();
```

¿Qué sucedería cuando nombrePersona sea un valor nulo?



Algunos errores de Programación.

Solución tentativa

```
Nombre persona = new Nombre(nombrePersona);  
int largo = 0;  
String dato = persona.devuelveNombre();  
  
if (dato == null)  
    System.err.println("Error grave: Falta la propiedad  
        'nombre'");  
else  
    largo = dato.trim().length();
```

En un sistema distribuido.

¿Qué ocurriría si no se encuentra la clase?

El sistema falla!



Algunos errores de Programación.

Solución tentativa

```
Nombre persona = new Nombre(nombrePersona);

if (persona == null)
    System.err.println("Error grave: clase Persona no
        disponible");

int largo = 0;
String dato = persona.devuelveNombre();

if (persona == null)
    System.err.println("Error grave: Falta la propiedad
        'nombre'");
else
    largo = dato.trim().length();
```



Algunos errores de Programación

Consideraciones.

- Cuando un programa ha sido probado y se supone que funciona correctamente aún puede presentar algunas fallas.
- Por otro lado, cuanto más controles se tengan se demorará más tiempo de proceso.



Algunos errores de Programación

Consideraciones.

- Entonces será necesario **especificar el código** de una forma que se pueda determinar una serie de problemas con mucha anticipación.



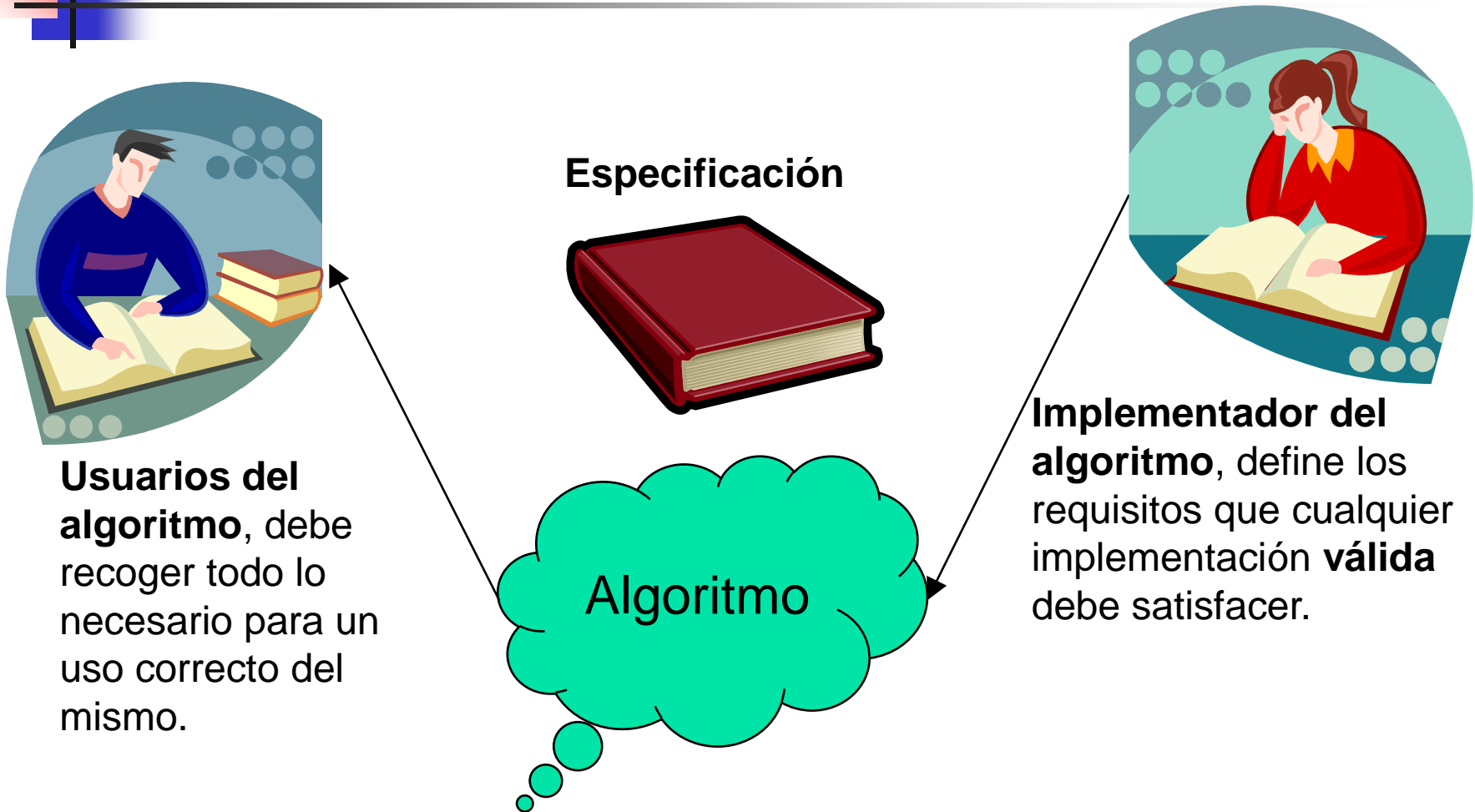
Especificación de programas.



Especificación de programas.

- La especificación de programas tienen su origen en Hoare (años 70) quien desarrolló las bases para la especificación formal de programas.

Destinatarios de una especificación





Especificación de programas.

- Cuando se especifica un programa hay que considerar que no solo puede tener errores, también puede ser que esté equivocada la especificación del mismo. Por esta razón también deben verificarse las especificaciones de los mismos.



Especificación de programas.

Notación.

$$\{P\}C\{Q\}$$

P = Precondición

Q = Post condición

C = Código

Ejemplo:

$$\{X=1\}X=X+1\{X=2\}$$

Especificación de programas.

Precondición.

- Son los valores iniciales que toman las variables del programa, o también, los prerequisites necesarios para su correcto funcionamiento.
- Por ejemplo, podría ser que una variable no sea nula, que los datos estén ordenados, la existencia de una clase, etc.



Especificación de programas.

Post condición.

- Son los valores finales que toman las variables del programa



Especificación de programas.

Correctitud parcial y total.

Correctitud parcial

$$\{P\}C\{Q\}$$

Correctitud total

$$[P]C[Q]$$

Correctitud total = Correctitud parcial +
terminación



Especificación de programas.

Especificación de correctitud total.

$[P] \quad C \quad [Q]$

- Llamemos a $[P]$ precondition, a $[Q]$ post condición y C un programa.
- Para verificar que es correcta, es necesario que el programa C termine.



Especificación de programas.

Ejemplo. Intercambio de variables.

$[X = x \text{ and } Y = y]$

$R := X ; X := Y ; Y := R$

$[X = y \text{ and } Y = x]$

Especifica la correctitud total de que los valores de X , Y se intercambian.



Especificación de programas.

Ejemplo. Máximo número.

$\{X > Y\}$

$Z := X ;$

$\{Z > Y \wedge X \wedge Y\}$

$\{\text{verdad}\}$

if $X > Y$ then $Z := X$ else $Z := Y$ endif

$\{Z \geq X \wedge Z \geq Y \wedge (Z = X \vee Z = Y)\}$



Especificación de programas.

Otros ejemplos.

{true}

if $X \% 2 = 1$ then $PAR := X + 1$; endif

{ $PAR \wedge X$ }

{ $K \% 2 = 0 \wedge Y * Z^K = C$ }

$R := K / 2$

{ $Y * Z^{2*R} = C \wedge K$ }



Especificación de programas.

Ejemplo. División por restas sucesivas.

```
{X = x and Y = y and X >= 0 and Y > 0}  
R := X ;  
Q := 0;  
while Y ≤ R do  
    R := R - Y ; Q := Q + 1  
{R < Y and X = R + (Y * Q)}
```

No todas las variables deben especificarse en una precondición, tal el caso de R y Q.



Especificación de programas.

Ejemplo. ¿Esta X en el array A?

$\{A(1..N) \wedge 1 \leq N \wedge X=x\}$

I := 1; ESTA := FALSE;

while not ESTA and I <= N do

 if A(I) = X then ESTA := TRUE; endif;

 I := I + 1;

$\{ESTA = \exists X \in \{A(1), \dots, A(N)\} \wedge 1 \leq I \leq N$
 $\wedge A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$



Especificación de programas.

Ejemplo. Cuenta el número que X aparece en el array A .

$\{A(1..N) \wedge 1 \leq N \wedge X=x\}$

$I := 1; V := 0;$

while $I \leq N$ do

 if $A(I) = X$ then $V := V + 1$; endif;

$I = I + 1$;

$\{V = Nj \ (1 \leq j \leq N \wedge A(j) = X) \wedge A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$



Especificación de programas.

Ejemplos. Cuenta el número de múltiplos de 5.

$\{A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$

$I := 1$; CUANTOS $:= 0$;

while $I \leq N$ do

 if $A(I) \text{ MOD } 5 = 0$ then CUANTOS $:= \text{CUANTOS} + 1$;

 endif;

$I := I + 1$;

$\{\text{CUANTOS} = \sum_{j=1}^N (1 \leq j \leq N \wedge A(j) \% 5 = 0) \wedge A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$



Especificación de programas.

Ejemplo. Obtiene el máximo elemento del array A.

$\{A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$

$I := N; MAX := A(N);$

while $I > 1$ do

$I = I - 1;$

 if $A(I) > MAX$ then $MAX := A(I);$ endif;

$\{MAX = A(J) > A(K) \wedge 1 \leq J, K \leq N \wedge$
 $A(1..N) \wedge 1 \leq N\}$



Especificación de programas.

Ejemplo. Búsqueda Binaria en un array A.

```
{A(1..N) está ordenado  $\wedge 1 \leq N \wedge X$ }  
BINSEARCH (A, N, X)  
  F = 1  
  L = N  
  while F <> L do  
    M = (F+L)/2  
    if A(M) >= X then  
      L = M  
    else  
      F = M + 1  
    end if  
  end while  
  if A(F) = X then return F end if  
  return 0  
{ F /  $1 \leq F \leq N \wedge A[F] = X \vee 0$  / X no existe }
```



Especificación de programas.

Ejemplo. Obtiene el valor n-ésimo de la serie de fibonacci.

$\{N \geq 0\}$

$A := 0; B := 1; K := 1;$

while $K \leq N$ do

$B := B + A; A := B - A;$

$K := K + 1;$

$\{A = S_N \text{ and } N \geq 0 \wedge S_0 = 0 \wedge S_1 = 1 \wedge S_K = S_{K-1} + S_{K-2} \text{ and } K \geq 2\}$



Especificación de programas.

Ejemplo. Obtiene el factorial de un número natural N.

$\{N \geq 0\}$

$F := 1; I := N;$

while $I \geq 1$ do

$F := F * I; I := I - 1;$

$\{(F=N!=N*(N-1)*(N-2)*\dots*3*2*1) \vee (F = 1 \wedge N = 0)\}$

Especificación de Programas.

Invariantes

- Una invariante es una propiedad que es verdadera y no cambia durante la ejecución del programa.
- Esta propiedad engloba a la mayor parte de los elementos o variables del programa.
- Cada ciclo tiene una propiedad invariante.
- Las invariantes explican las estructuras de datos y algoritmos.

Especificación de Programas

Invariantes - Ejemplo

Invariante: $R = 2^I$

$\{R = 2^I\}$

$I := I + 1;$

$R := R * 2$

$\{R = 2^I\}$



Especificación de Programas

Invariantes - Ejemplo

- Condición inicial y final en un bucle.

```
I = 0; Q = 0; P = 1;  
while (I < N)  
{  
    I = I + 1; Q = Q + P; P = P + 2;  
}
```

- Antes del bucle podemos establecer la siguiente condición:
 - $\{P_0 = I = 0 \wedge Q = 0 \wedge P = 1\}$
- ¿Que podemos establecer después del bucle?
 - $\{P_n = I = N \wedge Q = ? \wedge P = ?\}$

Especificación de Programas

Invariantes – Ejemplo Cont.

- Las variables van cambiando de valor; pero se mantienen invariantes ciertas relaciones entre ellas.
- Para ver estas relaciones, veamos los valores para los estados P_i observados justo antes de evaluar la condición del *while*.
- Estudiando los valores podemos comprobar que la relación entre las tres variables es:
- $Q = I^2 \wedge P = 2I + 1 \wedge I \in \{0..N\} \leftarrow$ Invariante

Especificación de Programas

Invariantes – Verificación matemática con ejemplo de ejecución.

Iteración	N	I	Q	P	$Q=I^2$	$P=2I+1$
0	3	0	0	1	0	1
1	3	1	1	3	1	3
2	3	2	4	5	4	5
3	3	3	9	7	9	7



Especificación de Programas

Invariantes – Factorial de un número natural N.

Invariante: $F = I!$

$\{N \geq 0\}$

$F := 1; I := 0;$

while $N > I$ do

$I := I + 1; F := F * I;$

$\{(F = N! = N * (N-1) * (N-2) * \dots * 3 * 2 * 1) \vee (F = 1 \wedge N = 0)\}$

Especificación de Programas

Invariantes – Verificación matemática con ejemplo de ejecución.

Iteración	N	F	I	$F = I!$
0	3	1	0	1
1	3	1	1	1
2	3	2	2	2
3	3	6	3	6



Especificación de Programas

Invariantes – Producto en base a sumas.

Invariante: $PROD = \sum_{P=1}^{J-1} A$

$\{A, B \in \text{naturales} \wedge B > 0\}$

$PROD := 0; J := 1;$

while $J \leq B$ do

$J := J + 1;$

$PROD := PROD + A;$

$\{PROD = N * A\}$

Especificación de Programas

Invariantes – Verificación matemática con ejemplo de ejecución.

Iteración	A	B	PROD	J	$PROD = \sum_{P=1}^{J-1} A$
0	3	2	0	1	0
1	3	2	3	2	3
2	3	2	6	3	6



Especificación de Programas

Invariantes – Potencia.

Invariante: $R = A^X \wedge 0 \leq X < B \wedge B = b \wedge A = a$

$\{A = a \wedge B = b \wedge a > 0 \wedge b \geq 0\}$

$X = 0; P = 1;$

while ($X < B$) do

$P = P * A;$

$X = X + 1;$

$\{P = A^B\}$

Especificación de Programas

Invariantes – Verificación matemática con ejemplo de ejecución.

Iteración	A	B	X	P	$R=A^X$
0	2	3	0	1	1
1	2	3	1	2	2
2	2	3	2	4	4
3	2	3	3	8	8

Especificación de Programas

Invariantes – Suma de los elementos de un vector.

Invariante: $S = \sum_{J=0}^{I-1} V(J) \wedge 0 \leq I \leq N$

Pre $\{V(0..N) \wedge N \geq 0\}$

$S = 0; I = 0;$

while $(I < N)$ do

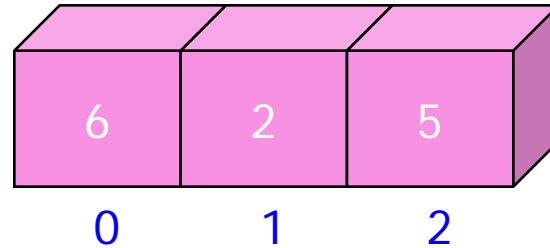
$S = S + V(I);$

$I = I + 1;$

Post $\{ S = \sum_{I=0}^{N-1} V(I) \}$

Especificación de Programas

Invariantes – Verificación matemática con ejemplo de ejecución.



Iteración	N	S	I	$S = \sum_{J=0}^{I-1} V(J)$
0	3	0	0	0
1	3	6	1	6
2	3	8	2	8
3	3	13	3	13



Especificación de Programas

Invariantes – Ejercicio.

Determinar la invariante del siguiente ciclo:

$X := 0;$

while ($X < 20$) do

$X := X + 5;$



Especificación de Programas

Invariantes – Ejercicio.

Determinar la invariante del siguiente ciclo:

$\{N \geq 1\}$

PROD := 0; I := 1;

while I <= N do

 PROD := PROD + I * I;

 I := I + 1;

$\{ PROD = \sum_{I=1}^N I^2 \}$



Especificación de Programas

Invariantes – Ejercicio.

¿Cual es la invariante?

```
int buscar(int [] v, int t){  
    // precondition el vector v no esta ordenado  
    // precondition t es el valor a buscar  
    int i=0;  
    while ((i<v.length())&&(v[i]!=t) { i++; }  
    if (i<n)  
        return (i)  
    else  
        return (-1)  
}  
// post condition devuelve -1 cuando no existe y  
//           devuelve la posición i cuando existe
```



Diseño por Contratos



Metodologías de Desarrollo

- Programación defensiva
- Programación Extrema
- Diseño por contratos



Diseño por Contratos

- Orígenes en 1990 con los trabajos de Bertrand Meyer, y el lenguaje de programación Eiffel.
- Establece una serie de relaciones con fundamentos en la lógica formal entre diferentes clases del programa.
- Se orienta a la detección de errores en tiempo de ejecución y facilidad de mantenimiento



Diseño por Contratos.

Consideraciones.

¿Qué es Verificación de Programas?

“La verificación asegura que cada función del programa trabaja correctamente.”

— Pfleeger/Atlee



Verificación de Programas

¿Qué es ESC/Java?

Extended Static Checker – **Verificador** estático extendido

Diseñado originalmente en Compaq
por **K. R. M. Leino**, Greg Nelson, etc



Diseño por Contratos.

Consideraciones.

- Las características principales de **ESC/Java** son:
 - Está basado en el **JML**
JML: **Java Modeling Language**
Este es un lenguaje de especificación para el Java.
 - El método detrás del JML es el **Diseño por Contrato.**



Diseño por Contratos

- Las pre y post condiciones definen un tipo de **contrato** entre un proveedor y sus clientes:
 - Cliente Es un **programa** que **hace uso** de un objeto (**programa**) conoce la interfaz de la clase y no sabe nada de la implementación.
 - Proveedor Es un **programa** (objeto) que **es utilizado por un cliente**, construye la documentación, la mantiene y publica una interfaz.
- La motivación principal para desarrollar el diseño por contratos es la reutilización del código.



Diseño por Contratos

	Obligaciones	Beneficios
Cliente	Satisfacer la precondition.	Obtener los resultados de la post condición.
Proveedor	Satisfacer la post condición.	Un proceso mas simple gracias a que se presume que se satisface la precondition.



Diseño por Contratos

- Precondiciones, Post condiciones e Invariantes en JML.

Ej.

```
//@ requires 0 <= indice && indice < count();  
//@ ensures \result != null;  
public Item getItem(int indice) {  
    ...  
}
```

Ej.

```
private ArrayList items;  
//@ loop_invariant items != null;
```




JML - Expresiones

- Una expresión de especificación es una expresión similar a un predicado en lógica, que se evalúa a cierto o falso. Se resume en la siguiente tabla:

Operadores lógicos	<code>&&, , !, ==, !=, <, <=, ==>, <==, <==>, <!=></code> (y, o, no, igual, distinto, menor, menor igual, implicación, contra implicación, equivalencia, no equivalencia)
Cuantificadores	<code>\forall, \exists, \sum, \prod, \text{num_of}, \max, \min</code> (para todo, existe, suma, producto, número de, máximo, mínimo)



JML – Sintaxis de los cuantificadores

<code>(\sum int I; 0 <= I && I < 5; I)</code>	<code>== 0 + 1 + 2 + 3 + 4</code>
<code>(\product int I; 0 < I && I < 5; I)</code>	<code>== 1 * 2 * 3 * 4</code>
<code>(\max int I; 0 <= I && I < 5; I)</code>	<code>== 4</code>
<code>(\min int I; 0 <= I && I < 5; I-1)</code>	<code>== -1</code>
<code>(\num_of int I; 0 <= I && I < 5; I*2 < 6)</code>	<code>== 3</code>



JML – pseudo variables de las post condiciones.

<code>\result</code>	valor devuelto por el método
<code>\old(E)</code>	valor que tomaba la expresión E al comenzar la ejecución del método



Invariante.

Ejemplo. Obtiene el factorial de un número natural N.

Invariante: $F = I!$

$\{N \geq 0\}$

$F := 1; I := 0;$

while $N > I$ do

$I := I + 1; F := F * I;$

$\{(F = N! = N * (N-1) * (N-2) * \dots * 3 * 2 * 1) \vee (F = 1 \wedge N = 0)\}$



JML - Ejemplo

```
public class Factorial
{
    /*@ requires n >= 0;
       @ ensures  (\result == (\product int i; 0 < i && i <= n; i)) || (\result == 1
       && n == 0);
       @*/

    public static int fact (int n)
    {
        int f = 1, i = 0;

        //@ loop_invariant f == (\product int j; 0 < j && j <= i; j);
        while (n > i)
        {
            i = i + 1; f = f * i;
        }
        return f;
    }

    public static void main(String[] args)
    {
        System.out.println(Factorial.fact(3));
    }
}
```



Enlaces Interesantes

- <http://www.jmlspecs.org>



Bibliografía

- Fundamentos de Programación, Jorge Teran Pomier, 2006.



Taller de Programación

Gracias