

Introducción a la Computación (Matemática)

Primer Cuatrimestre de 2019

Especificación de Problemas

Programa

Un programa es una **secuencia finita de instrucciones**:
asignaciones, condicionales, ciclos, etc.

Ejemplo:

```
int fil = 5;
while (fil >= 1) {
    int col = 1;
    while (col <= fil) {
        cout << col << " ";
        col = col + 1;
    }
    cout << endl;
    fil = fil - 1;
}
```

Especificación, algoritmo y programa

Especificación de un problema:

- ▶ ¿Qué problema tenemos?
- ▶ Lenguaje formal (ej. lógica de primer orden).

Algoritmo: Una solución abstracta del problema (escrita para humanos).

- ▶ ¿Cómo resolvemos el problema?
- ▶ Pseudocódigo.

Programa: Una solución concreta del problema (escrita para computadoras).

- ▶ ¿Cómo resuelve la computadora el problema?
- ▶ Lenguaje de programación (ej. Python).

Algoritmo

Un **algoritmo** es una secuencia finita de instrucciones que permite hallar la solución a un problema.

El algoritmo es un concepto matemático bastante anterior a las computadoras. La palabra “algoritmo” deriva del nombre del matemático persa al-Juarismi (780-850).

No todos los programas son algoritmos: Los algoritmos deben terminar siempre; es decir, la cantidad de instrucciones a ejecutar debe ser **finita**.

Programa vs. Algoritmo

Ejemplo:

1. Moje el cabello.
2. Coloque shampoo.
3. Masajee suavemente y deje actuar por 2 min.
4. Enjuague.
5. Repita el procedimiento (desde 1). **una vez.**

Especificación de problemas

La **especificación** de un problema describe en un lenguaje formal:

- ▶ cuáles son las entradas aceptables, y
- ▶ qué propiedades debe cumplir la salida.

Si la entrada es aceptable, el algoritmo debe terminar exitosamente y la salida debe cumplir las propiedades especificadas.

Especificación de problemas

Pero, ¿para qué especificar?

- ▶ Antes de sentarnos a programar, debemos tener bien claro **qué** tenemos que resolver.
 - ▶ Error común: programar sin un objetivo claro.
- ▶ Especificar es el primer paso para después poder probar la **correctitud** de un algoritmo.
 - ▶ Un algoritmo **correcto respecto de la especificación** ejecuta una transformación de la entrada en una salida que cumple las propiedades especificadas en la especificación.

Especificación de problemas

Una **especificación** tiene 3 partes:

1. **Encabezado**

Indica el nombre, el tipo y número de parámetros, y el tipo del valor de retorno (*RV*).

2. **Precondición**

Es una descripción del valor inicial de los parámetros de entrada.

3. **Poscondición**

Es una descripción del valor final de los parámetros de entrada y del valor de retorno.

Ejemplo

Problema “sumaCuadrados”: dados dos números enteros, devolver la suma de los cuadrados de ambos.

Encabezado: $\text{sumaCuadrados} : a \in \mathbb{Z} \times b \in \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Precondición: $\{a = a_0 \wedge b = b_0\}$

Poscondición: $\{RV = a_0 * a_0 + b_0 * b_0\}$

RV es el valor de retorno del problema.

Lenguaje de especificación

- ▶ Tipos de datos: \mathbb{Z} (enteros), $\cdot[]$ (arreglos), $\mathbb{B} = \{true, false\}$ (booleanos, o valores de verdad).
 - ▶ Ej: $n \in \mathbb{Z}$, $x \in \mathbb{R}$, $L \in \mathbb{Z}[]$, $b \in \mathbb{B}$.
- ▶ Un **término** puede ser una variable, una constante o una operación aplicada a otros términos.
 - ▶ Ej: 0 , $0 + 1$, $n - 1$, $true$, $a \wedge b$.
- ▶ Un **predicado** es un enunciado sobre términos, que puede tomar valor verdadero o falso.
 - ▶ Ej: $x > 0$, $i + 1 = 0 \wedge j - 2 \geq 0$, $2 > 3$.

Lenguaje de especificación (cont.)

- ▶ Operaciones booleanas (conectivos lógicos): $\neg \wedge \vee \Rightarrow$
 - ▶ Ej: $p \wedge q, (\neg a \vee b) \Rightarrow c$.
- ▶ Operaciones de \mathbb{Z} : $+ - * / | \cdot |$; $< = \leq > \geq \dots$
 - ▶ Ej: $a + b, |-5| < 5$.
- ▶ Operaciones de arreglos: $\cdot[\cdot], |\cdot|$ (longitud).
 - ▶ Ej: $A[3], |A|$.
- ▶ Funciones matemáticas auxiliares.
 - ▶ Ej: $f(x \in \mathbb{R}) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \leq 0 \\ x + 1 & \text{si } x > 0. \end{cases}$
- ▶ Predicados auxiliares.
 - ▶ Ej: $Par(n \in \mathbb{Z}) \equiv (\exists k \in \mathbb{Z}) n = 2 * k$.

Lenguaje de especificación (cont.)

- ▶ Cuantificadores: \forall (universal), \exists (existencial).
 - ▶ $(\forall i \in \mathbb{Z}) 0 \leq i < |A| \Rightarrow \text{Par}(A[i])$
Todos los elementos del arreglo A son pares.
 - ▶ $(\exists i \in \mathbb{Z}) 0 \leq i < |A| \wedge \text{Par}(A[i])$
Existe algún elemento par en el arreglo A .
- ▶ Acumuladores: \sum (sumatoria), $\#$ (contador).
 - ▶ $RV = \sum_{i \in \mathbb{Z} / 0 \leq i < |A| \wedge \text{Par}(A[i])} A[i]$
La suma de los elementos pares del arreglo A .
 - ▶ $RV = (\# i \in \mathbb{Z}) 0 \leq i < |A| \wedge \text{Par}(A[i])$
La cantidad de elementos pares en el arreglo A .

Especificación de problemas

Las especificaciones son **abstractas**.

Por lo tanto, no modelan los problemas de representación (p.ej., *overflow*).

► $\text{int} \rightsquigarrow \mathbb{Z}$

Dichos problemas de representación deberán ser tenidos en cuenta durante la **implementación** del algoritmo, en un lenguaje de programación concreto.

Ejemplo

Problema “div”: dados dos números enteros, devolver la división entera del primero por el segundo.

Encabezado: $div : a \in \mathbb{Z} \times b \in \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Precondición: $\{a = a_0 \wedge b = b_0 \wedge b_0 \neq 0\}$

Poscondición: $\{(\exists r \in \mathbb{Z}) 0 \leq r < |b_0| \wedge a_0 = RV * b_0 + r\}$

Parámetros

Los parámetros se comportan como **variables**.

Como tales, pueden ser modificadas libremente en el algoritmo.

En la precondition le ponemos nombre a sus **valores iniciales**:

Precondición: $\{x = x_0 \wedge y = y_0\}$

En la poscondición predicamos sobre esos valores iniciales:

Poscondición: $\{RV = x_0 + y_0\}$

Si queremos que una variable de entrada cumpla cierta propiedad al final, lo especificamos en la poscondición:

Poscondición: $\{RV = x_0 + y_0 \wedge x = 8\}$

Problemas sin valor de retorno

Un problema puede no tener un valor de retorno.

Ejemplo:

Problema “inc”: dado un entero, sumarle uno.

Encabezado: $inc : x \in \mathbb{Z} \rightarrow \emptyset$

Precondición: $\{x = x_0\}$

Poscondición: $\{x = x_0 + 1\}$

Notar que no se menciona RV en la poscondición.

Problemas sin valor de retorno

Otro ejemplo:

Problema “incTodos”: dado un arreglo de enteros, suma uno a todos sus elementos.

Encabezado: $incTodos : A \in \mathbb{Z}[] \rightarrow \emptyset$

Precondición: $\{A = A_0\}$

Poscondición: $\{|A| = |A_0| \wedge$
 $(\forall i \in \mathbb{Z}) 0 \leq i < |A| \Rightarrow A[i] = A_0[i] + 1\}$

Más ejemplos

Problema “distinto”: dado un número entero, dar otro distinto.

Encabezado: $\text{distinto} : a \in \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Precondición: $\{a = a_0\}$

Poscondición: $\{RV \neq a_0 \wedge RV > 0\}$

sobreespecificación

Encabezado: $\text{distinto} : a \in \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Precondición: $\{a = a_0 \wedge a_0 > 0\}$

Poscondición: $\{RV \neq a_0\}$

subespecificación

Sobreespecificación y Subespecificación

Especificar un problema es describirlo formalmente, a partir de un texto en lenguaje natural.

Sobreespecificar es (sin advertirlo) imponer una **poscondición más restrictiva** que lo necesario, o una **precondición más débil**.

- ▶ Limita excesivamente los posibles algoritmos a considerar.

Subespecificar es (sin advertirlo) imponer una **poscondición más débil** que lo necesario, o una **precondición más restrictiva**.

- ▶ No limita suficientemente los posibles algoritmos a considerar.

Ejemplo

Encontrar la raíz cuadrada entera de un número entero. Ejemplos:
 $raizEntera(8) \rightarrow 2$, $raizEntera(9) \rightarrow 3$.

Encabezado: $raizEntera : n \in \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Precondición: $\{n = n_0\}$

Poscondición: $\{RV * RV \leq n_0 < (RV + 1) * (RV + 1)\}$

¿Está bien? No, porque no hay solución cuando $n_0 < 0$. La especificación **no puede ser satisfecha** por un algoritmo, porque la precondición es demasiado débil (ejemplo de **sobreespecificación**).

Agregamos entonces $n_0 \geq 0$ a la precondición.

El lenguaje de especificación es más expresivo que el modelo de cómputo: nos permite especificar **problemas sin solución**.

Repaso de la clase de hoy

- ▶ Especificación de problemas.
- ▶ Algoritmo vs. programa.
- ▶ Encabezado, precondition y poscondición.
- ▶ Lenguaje de especificación.
- ▶ Sobre- y subespecificación.

Próximos temas

- ▶ Verificación formal de algoritmos.
- ▶ Verificación formal de asignación, secuencialización y condicional.