# Fundamentos de análisis y diseño de algoritmos

Algoritmo iterativo

Correctitud de un algoritmo iterativo

Invariantes de ciclo

Una computación iterativa se caracteriza por comenzar en un estado inicial  $S_0$  y transformar ese estado en un conjunto de estados intermedios hasta llegar a un estado final  $S_i$ 

$$S_0 \rightarrow S_1 \rightarrow S_2 \rightarrow ... \rightarrow S_j$$

Todo estado se debe caracterizar por cumplir una condición, llamada invariante.

#### ¿Qué es una especificación?

Una especificación se define como la descripción de los siguientes parámetros:

Entrada: indica las precondiciones

Salida: indica las poscondiciones

Idea iterativa: muestra cómo deberían cambiar los estados, comenzando desde el inicial hasta llegar al final

Estados: especifica la forma de cada estado en forma de tupla, además, se muestra cuál es el invariante de estado

Estado inicial: muestra los valores que forman el estado inicial

Estado final: muestra los valores que forman el estado final

Transformación de estados: de manera formal especifica cómo se realizan, en términos generales, los cambios de un estado al siguiente

¿Qué es demostrar correctitud de un algoritmo?

Un algoritmo es correcto con respecto a una especificación

Será correcto si para cada entrada que cumple las precondiciones, el algoritmo termina cumpliendo la poscondición

Además, para el caso específico de algoritmos iterativos, se cuenta con un método formal de probar la correctitud

Especificación para el cálculo de factorial

Entrada: N≥0

Salida: resultado=N!

Factorial (n)

Idea: Iteración

$$(0,1) \rightarrow (1,1) \rightarrow (2,2) \rightarrow (3,6) \rightarrow ... \rightarrow (N,N!)$$

Estados: Tupla de la forma (índice, resultado) tal que resultado=indice! (Invariante)

Estado inicial: indice=0, resutado=1

Estado final: indice=N

Transformación de estados:

(índice, resultado) → (índice +1, resultado\*(índice+1))

#### Corrección

Un especificación es la definición de un problema en términos de su precondición Q y poscondición R

Un algoritmo A es correcto con respecto a una especificación si para cada conjunto de valores que cumplen Q, los valores de salida cumplen R

Se denota como  $\{Q\}$  A  $\{R\}$ . "A es correcto con respecto a la precondición Q y a la poscondición R"

Algoritmo para el cálculo de factorial

```
Factorial(int N){
   int indice=0; 
int resultado=1; 
estado inicial
                                              NPS=0
   while !(indice==N){
       indice=indice +1;
       resultado = resultado * indice;
   System.out.println(resultado);
```

Algoritmo para el cálculo de factorial

```
Factorial(int N){
   int indice=0:
   int resultado=1:
   while !(indice==N){
      indice=indice +1:
      resultado = resultado * indice:
   System.out.println(resultado);
```

¿Es correcto el algoritmo con respecto a la especificación?

Especificación para el cálculo de raiz de X

Entrada:  $X \ge 0 \land X \in \mathbb{R} \land \delta > 0$ 

Salida: a tal que  $|a^2 - X| \le \delta$ 

Idea: Dado X, inicie la aproximación de a con el valor 1.0 y mejorela utilizando el cambio de a por (a + X/a)/2

$$(1, 1.0) \rightarrow (2, (1.0+x/1.0)/2) \rightarrow ... \rightarrow (N,a)$$

Estados: Tupla de la forma (índice, aproximación) tal que a>0 (Invariante)

Estados inicial: a=1.0, indica = 1

Estado final: a tal que  $|a^2-X| \le \delta$ 

Transformación de estados: (índice, a)  $\rightarrow$  (indice+1, (a+X/2)/2)

```
Algoritmo para el cálculo de raiz de X
raizIterativa(double X, double delta){
   double a=1.0;
   while (!(Math.abs(a*a-X)<=delta)){
      a = (a + X/a)/2.0;
   System.out.println(a);
```

Identifique en los algoritmos Factorial(int N) y raizIterativa(double X, double delta) los estados inicial y final, asi como la transformación dada en la especificación

¿Cómo se manejan las condiciones de entrada en el algoritmo?

Algoritmo para el cálculo de factorial Factorial(int N){ int indice=0; Condiciones iniciales int resultado=1; while !(indice==N){ indice=indice +1: resultado = resultado \* indice: System.out.println(resultado);

Algoritmo para el cálculo de factorial

```
Factorial(int N){
                                    Transformación de estados:
    int indice=0:
                                    (indice, resultado) → (indice +1, resultado*(indice+1))
    int resultado=1:
   while !(indice==N){
       indice=indice +1:
       resultado = resultado * indice:
   System.out.println(resultado);
```

```
Algoritmo para el cálculo de raiz de X
raizIterativa(double X, double delta){
   double a=1.0;
                                Condición inicial
   while (!(Math.abs(a*a-X)<=delta)){
      a = (a + X/a)/2.0;
   System.out.println(a);
```

```
Algoritmo para el cálculo de raiz de X
raizIterativa(double X, double delta){
   double a=1.0;
   while (!(Math.abs(a*a-X)<=delta)){
                                                Transformación de estados:
       a = (a + X/a)/2.0;
                                               (indice, a) \rightarrow (indice+1, (a+X/2)/2)
   System.out.println(a);
```

El esquema de un algoritmo iterativo es el siguiente:

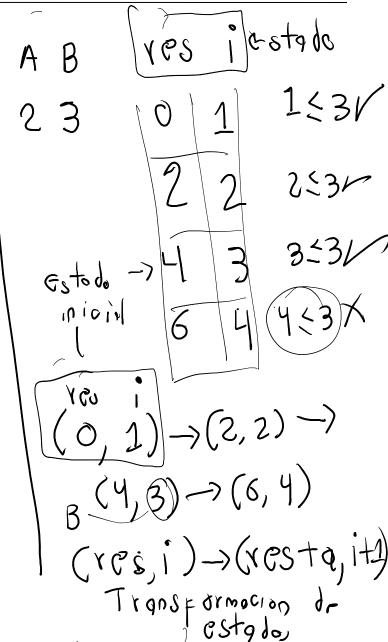
$$S \leftarrow S_0$$
while ! isFinal(S) do
$$S \leftarrow \text{Transform}(S)$$

Cómo probar que un algoritmo iterativo A es correcto con respecto a un especificación (precondición Q, poscondición R)

- 1. Inicialización: Pruebe que el estado inicial S<sub>0</sub> cumple el invariante
- Invarianza: Prueba que la transformación conserva el invariante
- 3. Éxito: Si S es un estado final  $\land$  se cumple el invariante  $P \rightarrow R$
- 4. Terminación: A termina

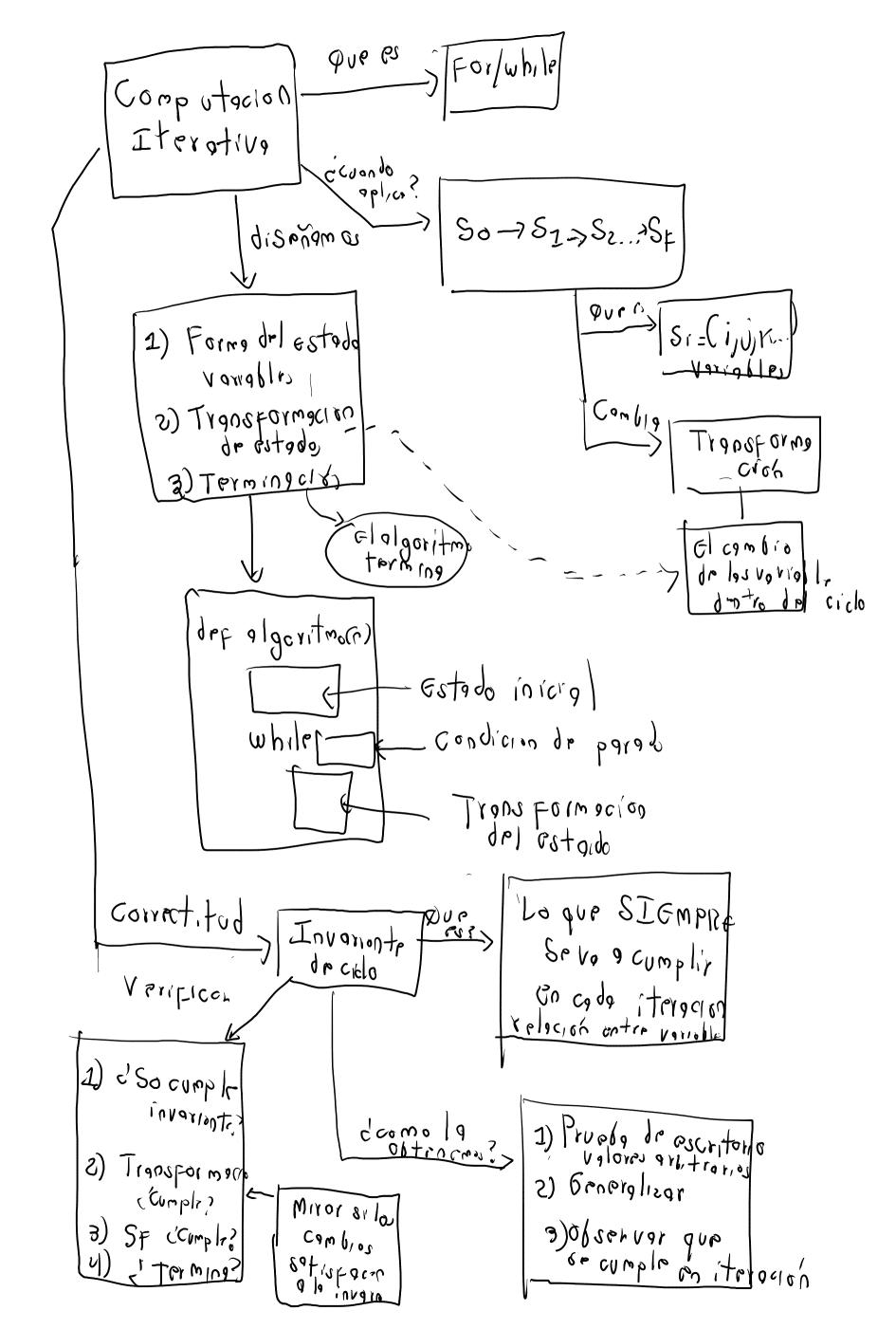
```
Computa (int A, int B){
      res=0, i=1;
      while (i<=B){
          res=res +
      System.out.println(res);
```

Qué calcula Computa(2,3)?



BXA Yes=(i-1)A Involvante de (PS=(1-1)A=OA=0 1) So invariante (0,1) (res, i) -> (res+A, (+1) ronspormer (es=(1-1).A -> res=(i+1-1)A=iA invariente YPS+9 → (i-1)A+A=(i-1+1)A=iA

3) 
$$SF$$
  $(BA)B+1)$   
 $YPS=(i-1)A$   
 $YPS=(B+1-1)A$   
 $YPS=(B+1-1)A$ 



```
Computa (int A, int B){
   int res=0, i=1;
       while (i<=B){
           i=i+1;
           res=res + A;
       System.out.println(res);
Q: A,B \in \mathbb{Z} \land B>0
R: res=A*B
```

```
Computa (int A, int B){
   int res=0, i=1;
      while (i<=B){
          i=i+1;
          res=res + A:
      System.out.println(res);
Identifique los estados y su invariante
```

```
Computa (int A, int B){
    int res=0, i=1;
        while (i<=B){
            i=i+1;
            res=res + A;
Considere cada estado como el par (i,res)
(1,0) \rightarrow (2,A) \rightarrow (3,A+A) \rightarrow ... \rightarrow (B+1,A+...+A)
Invariante P: res= \sum A para un estado i = k cualquiera
```

#### Probar correctitud

1. Inicialización: Pruebe que el estado inicial  $S_0$  cumple el invariante

El estado inicial es (1,0), Se verifica que se cumpla el invariante, se tiene que i=1.

#### Probar correctitud

1. Inicialización: Pruebe que el estado inicial  $S_0$  cumple el invariante

El estado inicial es (1,0), Se verifica que se cumpla el invariante, se tiene que i=1.

$$res = \sum\limits_{i=1}^{0} A = 0$$

2. Invarianza: Prueba que la transformación conserva el invariante

Se considera que antes de entrar el ciclo, i=k y se prueba. Si i=k,

$$res = \sum_{i=1}^k A = kA$$

```
Computa (int A, int B){
   int res=0, i=1;
       while (i<=B){
          i=i+1;
          res=res + A;
       System.out.println(res);
```

2. Invarianza: Prueba que la transformación conserva el invariante

Se considera que antes de entrar el ciclo, i=k y se prueba.

Si i=k, 
$$res = \sum\limits_{i=1}^k A = kA$$

Al ejecutar la iteración, i=k+1:

res = res + A 
$$\operatorname{res} = \sum_{i=1}^k A + A = \sum_{i=1}^{k+1} A$$

Se toma/observa del algoritmo!!!

3. Éxito: Invariante  $P \land S$  es un estado final  $\rightarrow R$ 

El ciclo finaliza con i=B, este es el valor de i en el estado final. Se calcula res.

3. Éxito: Invariante  $P \land S$  es un estado final  $\rightarrow R$ 

El ciclo finaliza con i=B+1, este es el valor de i en el estado final. Se calcula res:

$$res = \sum\limits_{i=1}^{B} A = BA$$

4. Terminación: A termina

En cada iteración i aumenta, por lo que en algún momento finito tendrá que alcanzar el valor de B y el algoritmo terminará

¿Qué calcula Computa3(4)?

Exprese la forma de los estados

Muestre la idea iterativa que presenta el algoritmo

Pruebe la correctitud

Indique la precondición y poscondición

Debe calcular la invariante para el ciclo interno y el ciclo externo

```
Computa3 (int N){
    int A, B, i, j;
        A=0;
        i=1;
        while (i<=N)
            B=1;
            j=1;
                                                           1<3
            while (j <= 3){
                                                           2531
                B=B*i;
                j++;
                        A=A+1
            A=A+B;
            i++;
                                                 Estado (i, A)
        System.out.println("Resultado=" + A);
```

Estado inverso (1,0)

Transpormación (i,A) 
$$\rightarrow$$
 (i+1, A+i³)

Prueba N=5

(1,0)  $\rightarrow$  (2,0+1³)  $\rightarrow$  (3,0+1³+2³)  $\rightarrow$ 

(4,0+1³+2³+3³)  $\rightarrow$  (5,0+1³+2³+3³+y³)

 $\rightarrow$  (6,0³+1³+2³+3³+y³+S³)

N Generalización  $\rightarrow$  (N+1,  $\rightarrow$  K³)

Estado

Fino

Inversent 
$$i-1$$

$$A = \sum_{k=0}^{i-1} k^{3}$$

$$A = \sum_{k=0}^{i-1} k^{3}$$

$$A = \sum_{k=0}^{i-1} A$$

$$A = \sum_{k=0}^{i-1}$$

$$(i, A)$$

$$(i, A)$$

$$k = 0$$

$$k$$

4) 
$$i = 1$$
  $i = 1$   $i$ 

```
Algoritmo(int n){
      i = 0
      s = 3
      while(i<=n){
           j = 0
           p = 4
          while(j \le 2n){
               p += 2
               j+=1
         s+=2p
         i+=2
```

Invariante de ciclo externo:

$$p=3+\sum\limits_{s=1}^{k}8n$$
 Donde  $s=rac{i}{2}$ 

Invariante de ciclo interno:

$$p=4+\sum\limits_{j=1}^{k}2$$

¿Qué calcula Algoritmo(6)?

Exprese la forma de los estados

Muestre la idea iterativa que presenta el algoritmo

Pruebe la correctitud

Indique la precondición y poscondición

def algoritmo1(n)

$$S_{iz}(i, res)$$
  $S_{oz}(1,1)$ 

$$S_{0}:(1,1)$$

res = 1 while i < 2\*n:

$$(i,res) \rightarrow (H1,ixres)$$

return res

$$(2,1) \rightarrow (2,1) \rightarrow (3,2) \rightarrow (4,6)$$

$$(3,2) \rightarrow (4,6)$$

$$(5,24) \rightarrow (6,120) \rightarrow \cdots (20,3)$$

```
BS (int A[], int N){
    int i, j, aux;
    for ( i=1; i < N; i++)
         for (j=N; j > i; j--){
              if (A[i] < A[i])
                   aux=A[j];
                   A[j]=A[i];
                   A[j-1]=aux;
```

#### Invariante Externo

El subarreglo A[i...n] tiene su menor elemento en la posición A[i]

#### Invariante Interno:

El subarreglo A[i..j] cumple que A[i] < A[j]

A partir del procedimiento indicado a continuación, que tiene como entrada un arreglo A indexado de la forma [1..n]. Indicar:

- 1. Invariante de ciclo para el iterador interno (linea 3)
- 2. Invariante de ciclo para el iterador externo (linea 2)
- 3. ¿Que calcula?

#### Referencias

Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, and Clifford Stein. 2009. Introduction to Algorithms, Third Edition (3rd ed.). The MIT Press. Pages 18-20

#### Gracias

#### Próximo tema:

Notación de crecimiento de funciones