# Laboratorio de Programación Programación de Ciclos con Invariantes

Algoritmos y Estructuras de Datos I

Departamento de Computación, FCEyN, Universidad de Buenos Aires.

## Repaso - Ciclos

#### Sintaxis de un ciclo:

```
while(B) {
    // cuerpo del ciclo
    }
}
```

- El ciclo se repite continuamente mientras la guarda B se cumpla. Cada repetición es una iteración.
- El ciclo termina cuando no se cumpla la guarda.
- ► Al salir, en caso de que el ciclo terminara, el estado resultante es el mismo que el del final de la última iteración.

## Repaso - Teorema del Invariante

Sea  $P_c$  la precondición del ciclo,  $Q_c$  la postcondición, B la guarda e I un invariante del ciclo. Si se cumple:

- 1.  $P_C \Rightarrow I$ ,
- 2.  $\{I \land B\}$  cuerpo del ciclo  $\{I\}$ ,
- 3.  $I \wedge \neg B \Rightarrow Q_C$ ,

entonces el ciclo es **parcialmente** correcto (si termina, termina en  $Q_c$ ).

```
1  // Vale I
2  while(B){
3    // Vale I && B
4    Cuerpo del ciclo
5    // Vale I
6  }
7  // Vale Qc
```

# Repaso: Teorema de corrección de un ciclo

**Teorema.** Sean un predicado I y una función  $fv : \mathbb{V} \to \mathbb{Z}$  (donde  $\mathbb{V}$  es el producto cartesiano de los dominios de las variables del programa), y supongamos que  $I \Rightarrow \text{def}(B)$ . Si

```
1. P_C \Rightarrow I,

2. \{I \land B\} S \{I\},

3. I \land \neg B \Rightarrow Q_C,

4. \{I \land B \land v_0 = fv\} S \{fv < v_0\},

5. I \land fv < 0 \Rightarrow \neg B.
```

... entonces la siguiente tripla de Hoare es válida:

 $\{P_C\}$  while B do S endwhile  $\{Q_C\}$ 

# Ejemplo

```
bool hayMayorACero(vector<int> v) {
bool encontre = false;
int i = 0;
int n = v.size();
while(i<n) {
encontre = encontre || v[i] > 0;
    i = i+1;
}
return encontre;
}
```

$$ightharpoonup$$
 Sea v = {-1,-2,3,-3,4}

### Principio de iteración

Iteración	i	v[i]	encontre
1	0	-1	false
2	1	-2	false
3	2	3	false
4	3	-3	true
5	4	4	true

#### Final de iteración

Iterac	ción	i	v[i]	encontre
1		1	-2	false
2		2	3	false
3		3	-3	true
4		4	4	true
5		5		true

## Ejemplo

### Principio de iteración

Iteración	i	v[i]	encontre
1	0	-1	false
2	1	-2	false
3	2	3	false
4	3	-3	true
5	4	4	true

#### Final de iteración

Iteración	i	v[i]	encontre
1	1	-2	false
2	2	3	false
3	3	-3	true
4	4	4	true
5	5		true

### Es un invariante?

- ►  $I \equiv i \leq n$ ?
- ▶  $I \equiv i \leq n \land (encontre = true \lor encontre = false)$ ?
- ►  $I \equiv 0 \le i \le n \land_L encontre = \mathbf{true} \leftrightarrow (\exists k : \mathbb{Z}) \ 0 \le k \le i \land_L v[k] > 0$  ?
- ►  $I \equiv 0 \le i \le n \land_L encontre = true \leftrightarrow (\exists k : \mathbb{Z}) \ 0 \le k < i \land_L v[k] > 0$ ?
- No todos nos van a servir para poder demostrar la correctitud parcial del ciclo! (en particular  $I \land \neg B \Rightarrow Q_c$ )

# Ejercicio

Calcular la suma de todos los números primos positivos mayores a 2 hasta n (inclusive) respetando el siguiente invariante:

$$I \equiv 3 \le i \le n+1 \land suma = \sum_{k=3}^{i-1} \text{if } esPrimo(k) \text{ then } k \text{ else 0 fi}$$

```
int suma = 0;
int i = 3;
while(i <= n) {
   if (esPrimo(i)){
      suma = suma + i;
   }
   i++;
}
return suma;</pre>
```

### Variante 1

Calcular la suma de todos los números primos positivos mayores a 2 hasta n (inclusive) respetando el siguiente invariante:

```
I\equiv 3\leq i\leq n+2 \ \land \ i \ mod \ 2=1 \ \land suma=\sum_{k=3}^{i-2} \text{if } esPrimo(k) \text{ then } k \text{ else } 0 \text{ fi}
```

```
int suma = 0;
int i = 3;
while(i <= n) {
   if (esPrimo(i)){
      suma = suma + i;
   }
   i = i + 2;
}
return suma;</pre>
```

### Variante 2

Calcular la suma de todos los números primos positivos mayores a 2 hasta n (inclusive) respetando el siguiente invariante:

$$I\equiv 1\leq i\leq n \ \land \ i \ mod \ 2=1 \ \land$$
  $suma=\sum_{k=i+2}^n ext{if } esPrimo(k) ext{ then } k ext{ else } 0 ext{ fi}$ 

```
int suma = 0;
int i = n;
if(i % 2 == 0 )
i--;
while(i > 2) {
   if (esPrimo(i)){
      suma = suma + i;
   }
   i -= 2;
}
return suma;
```