

Programación 2

Prueba formal de la corrección de un algoritmo con invocaciones a funciones

Problemas 13

Índice:

1. Prueba de la corrección del diseño recursivo, sin inmersión, de la función `sumarDigitos(n)`
2. Prueba de la corrección del diseño recursivo, con inmersión, de la función `sumar(v, n)`
3. Prueba de la corrección del diseño recursivo, con inmersión, de la función `buscar(v, n, x)`
4. Prueba de la corrección del diseño de la función `menor(v, n)`, con invocaciones a una función auxiliar

Problema 1. Demostrar formalmente la corrección del código de la función sumarDigitos(n)

```
/*
 * Pre:  $n \geq 0$ 
 * Post:  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
 */
int sumarDigitos (const int n) {
    if (n < 10) {
        return n;
    }
    else {
        return n % 10 + sumarDigitos(n / 10);
    }
}

// Donde:  $\text{digito}(n, i) = (n / 10^{i-1}) \% 10$ 
```

```

/*
 * Pre:  $n \geq 0$ 
 * Post:  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
 */
int sumarDigitos (const int n) {
    //  $n \geq 0$   ¿  $\Rightarrow$  ?  Dom( $n < 10$ )  $\equiv$  cierto 1°
    if (n < 10) {
        //  $n \geq 0 \wedge n < 10$   ¿  $\Rightarrow$  ?   $n = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$  2°
        return n;
    }
    else {
        //  $n \geq 0 \wedge n \geq 10$ 
        // ¿  $\Rightarrow$  ?
        //  $n \% 10 + \text{sumarDigitos}(n/10)$   $= (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$  3°
        return n % 10 + sumarDigitos(n / 10);
    }
    //  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
}

```

```

/*
 * Pre:  $n \geq 0$  */
 * Post:  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
 */
int sumarDigitos (const int n) {
    //  $n \geq 0 \Rightarrow \text{Dom}(n < 10) \equiv \text{cierto}$ 
    if (n < 10) {
        //  $n \geq 0 \wedge n < 10 \Rightarrow n = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
        return n;
    }
    else {
        //  $n \geq 10 \Rightarrow n / 10 \geq 0$  // ok PRE de sumarDigitos(n/10)
        //  $n \geq 10 \wedge \dots ??? \dots$ 
        //  $?$   $\Rightarrow$   $?$ 
        //  $n \% 10 + \text{sumarDigitos}(n/10) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
        return n \% 10 + sumarDigitos(n / 10);
    }
    //  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
}

```

```

/*
 * Pre:  $n \geq 0$  */
 * Post:  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
 */
int sumarDigitos (const int n) {
    //  $n \geq 0 \Rightarrow \text{Dom}(n < 10) \equiv \text{cierto}$ 
    if (n < 10) {
        //  $n \geq 0 \wedge n < 10 \Rightarrow n = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
        return n;
    }
    else {
        //  $n \geq 0 \wedge n \geq 10 \Rightarrow n / 10 \geq 0$ 
        //  $n \geq 10 \wedge \text{sumarDigitos}(n/10) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n/10, \alpha))$ 
        //  $\Rightarrow$ 
        //  $n \% 10 + \text{sumarCifras}(n/10) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
        return n % 10 + sumarDigitos(n / 10);
    }
}

```

```

// Pre:  $n \geq 0$ 
// Post:  $\text{sumarDigitos}(n) = (\sum_{\alpha \in [1, \infty]}. \text{digito}(n, \alpha))$ 
int sumarDigitos (const int n) { // Termin.:  $f_{\text{cota}} = n$ 
    //  $n \geq 0$  //  $f_{\text{cota}}(\text{inicial}) = n \wedge f_{\text{cota}}(\text{inicial}) \geq 0$ 
    if (n < 10) {
        //  $n \geq 0 \wedge n < 10$ 
        return n;
    }
    else {
        //  $n \geq 10$ 
        return n % 10 + sumarDigitos(n / 10);
        //  $f_{\text{cota}}(\text{invocación}) = n / 10 \wedge f_{\text{cota}}(\text{invocación}) \geq 0$ 
    }
}

```

4°

5°

La terminación de la recurrencia queda demostrada ya que:

1. $f_{\text{cota}}(\text{inicial}) > f_{\text{cota}}(\text{invocación})$ decrece $n > n / 10$ ya que $n \geq 10$
2. $f_{\text{cota}}(\text{inicial}) \geq 0$ y $f_{\text{cota}}(\text{invocación}) \geq 0$, luego la función de cota está acotada inferiormente en \mathbb{Z}

Problema 2. Demostrar formalmente la corrección del diseño por inmersión de la función `sumar(v, n)`

```
// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$   
// Post:  $\text{sumar}(v, i, j) = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
double sumar (const double v[], const int i, const int j) {  
    if (i == j) {  
        return v[i];  
    }  
    else {  
        return sumar(v, i, (i+j)/2) + sumar(v, (i+j)/2 + 1, j);  
    }  
}
```

```
// Pre:  $n > 0 \wedge n \leq \#v$   
// Post:  $\text{sumar}(v, n) = (\sum_{\alpha \in [0, n-1]}. v[\alpha])$   
double sumar (const double v[], const int n) {  
    return sumar(v, 0, n-1);  
}
```


1. Primero, se va a probar la corrección de la función `sumar(v, n)`

```
// Pre:  $n > 0 \wedge n \leq \#v$   
// Post:  $\text{sumar}(v, n) = (\sum_{\alpha \in [0, n-1]}. v[\alpha])$   
double sumar (const double v[], int n) {  
    //  $n > 0 \Rightarrow 0 \geq 0 \wedge 0 \leq n - 1 \wedge n - 1 < \#v$   
    //  $n > 0 \wedge \dots ??? \dots$   
    //  $?$   $\Rightarrow$   $?$   
    //  $\text{sumar}(v, 0, n-1) = (\sum_{\alpha \in [0, n-1]}. v[\alpha])$  1°  
    return sumar(v, 0, n-1);  
    //  $\text{sumar}(v, n) = (\sum_{\alpha \in [0, n-1]}. v[\alpha])$   
}
```



```
// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$   
// Post:  $\text{sumar}(v, i, j) = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
double sumar (const double v[], const int i, const int j) {  
    ...  
}
```

```

// Pre:  $n > 0 \wedge n \leq \#v$ 
// Post:  $\text{sumar}(v,n) = (\sum_{\alpha \in [0,n-1]}. v[\alpha])$ 
double sumar (const double v[], const int n) {
    //  $n > 0 \wedge n \leq \#v \Rightarrow 0 \geq 0 \wedge 0 \leq n - 1 \wedge n - 1 < \#v$ 
    //  $n > 0 \wedge \text{sumar}(v,0,n-1) = (\sum_{\alpha \in [0,n-1]}. v[\alpha])$ 
    //  $\Rightarrow$ 
    //  $\text{sumar}(v,0,n-1) = (\sum_{\alpha \in [0,n-1]}. v[\alpha])$ 
    return sumar(v, 0, n-1);
    //  $\text{sumar}(v,n) = (\sum_{\alpha \in [0,n-1]}. v[\alpha])$ 
}

```

```

// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$ 
// Post:  $\text{sumar}(v,i,j) = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
double sumar (const double v[], const int i, const int j) {
    ...
}

```

2. Y ahora, se va a probar la corrección de la función `sumar(v, i, j)`

```
// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$   
// Post:  $\text{sumar}(v, i, j) = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
double sumar (const double v[], const int i, const int j) {  
    //  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v \quad \text{¿} \Rightarrow ? \quad \text{Dom}(i = j) \equiv \text{cierto}$   
    if (i == j) {  
        //  $i \geq 0 \wedge i = j \wedge j < \#v \quad \text{¿} \Rightarrow ? \quad \underline{v[i]} = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
        return v[i];  
    }  
    else {  
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v \Rightarrow$   
        //  $i \geq 0 \wedge i \leq (i+j)/2 \wedge (i+j)/2 < \#v \quad // \text{Pre de } \text{sumar}(v, i, (i+j)/2)$   
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v \Rightarrow$   
        //  $(i+j)/2 \geq 0 \wedge (i+j)/2 + 1 \leq j \wedge j < \#v \quad // \text{Pre de } \text{sumar}(v, (i+j)/2+1, j)$   
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v \wedge \text{sumar}(v, i, (i+j)/2) = \dots$   
        //  $\wedge \text{sumar}(v, (i+j)/2+1, j) = \dots$   
        //  $\text{¿} \Rightarrow ?$   
        //  $\underline{\text{sumar}(v, i, (i+j)/2) + \text{sumar}(v, (i+j)/2+1, j)} = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
        return sumar(v, i, (i+j)/2) + sumar(v, (i+j)/2+1, j);  
    }  
    //  $\text{sumar}(v, i, j) = (\sum_{\alpha \in [i, j]}. v[\alpha])$   
}
```

2°

3°

4°

```

// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$ 
// Post:  $\text{sumar}(v,i,j) = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
double sumar (const double v[], const int i, const int j) {
    //  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v \quad ; \Rightarrow ? \quad \text{Dom}(i = j) \equiv \text{cierto}$ 
    if (i == j) {
        //  $i \geq 0 \wedge i = j \wedge j < \#v \quad ; \Rightarrow ? \quad \underline{v[i]} = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
        return v[i];
    }
    else {
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v \Rightarrow$ 
        //  $i \geq 0 \wedge i \leq (i+j)/2 \wedge (i+j)/2 < \#v \quad // \text{Pre de sumar}(v,i,(i+j)/2)$ 
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v \Rightarrow$ 
        //  $(i+j)/2 \geq 0 \wedge (i+j)/2 + 1 \leq j \wedge j < \#v \quad // \text{Pre de sumar}(v,(i+j)/2+1,j)$ 
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v$ 
        //  $\wedge \text{sumar}(v,i,(i+j)/2) = (\sum_{\alpha \in [i,(i+j)/2]}. v[\alpha]) \wedge$ 
        //  $\text{sumar}(v,(i+j)/2+1,j) = (\sum_{\alpha \in [(i+j)/2+1,j]}. v[\alpha])$ 
        //  $\Rightarrow$ 
        //  $\underline{\text{sumar}(v,i,(i+j)/2) + \text{sumar}(v,(i+j)/2+1,j)} = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
        return sumar(v, i, (i+j)/2) + sumar(v, (i+j)/2+1, j);
    }
}
//  $\text{sumar}(v,i,j) = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
}

```

2°

3°

4°

```

// Pre:  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v$ 
// Post:  $\text{sumar}(v,i,j) = (\sum_{\alpha \in [i,j]}. v[\alpha])$ 
double sumar (const double v[], const int i, const int j) { //  $f_{\text{cota}} = j-i$ 
    //  $i \geq 0 \wedge i \leq j \wedge j < \#v \Rightarrow f_{\text{cota}(\text{inicial})} = j - i \geq 0$  5°
    if (i == j) {
        // i = j
        return v[i];
    }
    else {
        //  $i \geq 0 \wedge i < j \wedge j < \#v$ 
        return sumar(v, i, (i+j)/2) + sumar(v, (i+j)/2+1, j);
        //  $f_{\text{cota\_inv\_1}} = (i+j)/2 - i \wedge j - i > (i+j)/2 - i$  6°
        //  $f_{\text{cota\_inv\_2}} = j - ((i+j)/2 + 1) \wedge j - i > j - ((i+j)/2 + 1)$  7°
    }
}

```

Prueba de la terminación:

- Decrece: $f_{\text{cota}(\text{inicial})} > f_{\text{cota_inv_1}}$ y $f_{\text{cota}(\text{inicial})} > f_{\text{cota_inv_2}}$
- No puede decrecer indefinidamente ya que $f_{\text{cota}} = j - i \geq 0$ está acotada inferiormente en \mathbb{Z}

Problema 3. Demostrar formalmente la corrección del diseño por inmersión de la función `buscar(v, n, x)`

```
/*
 * Pre:  $n > 0 \wedge n \leq \#v$ 
 * Post:  $((\exists \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] = x) \rightarrow v[\text{buscar}(v, n, x)] = x)$ 
 *            $\wedge ((\forall \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] \neq x) \rightarrow \text{buscar}(v, n, x) < 0)$ 
 */
int buscar (const int v[], const int n, const int x) {
    return buscar(v, x, 0, n-1);
}
```

```

/*
 * Pre: desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
 * Post: ((∃α∈[desde,hasta].v[α]=x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x)
 *       ∧ ((∀α∈[desde,hasta].v[α]!≠x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
 */
int buscar (const int v[], const int x, const int desde,
           const int hasta) {
    if (desde == hasta) {
        if (v[desde] == x) { return desde; }
        else { return -1; }
    }
    else {
        int medio = (desde + hasta) / 2;
        int r = buscar(v, x, desde, medio);
        if (r >= 0) { return r; }
        else {
            return buscar(v, x, medio + 1, hasta);
        }
    }
}

```

```

/*
 * Pre:  $n > 0 \wedge n \leq \#v$ 
 * Post:  $((\exists \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] = x) \rightarrow v[\text{buscar}(v, n, x)] = x) \wedge$ 
 *            $((\forall \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] \neq x) \rightarrow \text{buscar}(v, n, x) < 0)$ 
 */
int buscar (const int v[], const int n, const int x) {
    //  $n > 0 \wedge n \leq \#v \Rightarrow 0 \geq 0 \wedge 0 \leq n - 1 \wedge n - 1 \leq \#v$ 
    //  $n > 0 \wedge n \leq \#v \wedge ((\exists \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] = x) \rightarrow v[\text{buscar}(v, x, 0, n-1)] = x)$ 
    //  $\wedge ((\forall \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] \neq x) \rightarrow \text{buscar}(v, x, 0, n-1) < 0)$ 
    //  $\Rightarrow$ 
    //  $((\exists \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] = x) \rightarrow v[\text{buscar}(v, x, 0, n-1)] = x) \wedge$ 
    //  $((\forall \alpha \in [0, n-1]. v[\alpha] \neq x) \rightarrow \text{buscar}(v, x, 0, n-1) < 0)$ 
    return buscar(v, x, 0, n-1);
}

```

1°

```

/*
 * Pre: desde  $\geq 0 \wedge$  desde  $\leq$  hasta  $\wedge$  hasta  $< \#v$ 
 * Post:  $((\exists \alpha \in [\text{desde}, \text{hasta}]. v[\alpha] = x) \rightarrow v[\text{buscar}(v, x, \text{desde}, \text{hasta})] = x)$ 
 *            $\wedge ((\forall \alpha \in [\text{desde}, \text{hasta}]. v[\alpha] \neq x) \rightarrow \text{buscar}(v, x, \text{desde}, \text{hasta}) < 0)$ 
 */
int buscar (const int v[], const int x, const int desde, const int hasta);

```



```

// Pre: desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
// Post: ((∃α∈[desde,hasta].v[α]=x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
//       ((∀α∈[desde,hasta].v[α]!≠x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
int buscar (const int v[], const int x, const int desde, const int hasta) {
    // desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
    // ⇒ Dom(desde = hasta) ≡ cierto
    if (desde == hasta)
        if (v[desde] == x) {
            // desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v ∧ v[desde] = x
            // ⇒
            // ((∃α∈[desde,hasta]. v[α] = x) → v[desde] = x) ∧
            // ((∀α∈[desde,hasta]. v[α] != x) → desde < 0)
            return desde;
        }
        else { return -1; }
    else {
        int medio = (desde + hasta) / 2;
        int r = buscar(v, x, desde, medio);
        if (r >= 0) { return r;}
        else { return buscar(v, x, medio + 1, hasta); }
    }
}

```

2°

```

// Pre: desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
// Post: ((∃α∈[desde,hasta].v[α]=x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
//       ((∀α∈[desde,hasta].v[α]!≠x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
int buscar (const int v[], const int x, const int desde,
            const int hasta) {
    // desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
    if (desde == hasta)
        if (v[desde] == x) { return desde; }
        else {
            // desde >= 0 ∧ desde = hasta ∧ hasta < #v ∧ v[desde] ≠ x
            // ⇒
            // ((∃α∈[desde,hasta]. v[α] = x) → v[-1] = x) ∧
            // ((∀α∈[desde,hasta]. v[α] != x) → -1 < 0)
            return -1;
        }
    else {
        int medio = (desde + hasta) / 2;
        int r = buscar(v, x, desde, medio);
        if (r >= 0) { return r; }
        else { return buscar(v, x, medio + 1, hasta); }
    }
}

```

3°

```

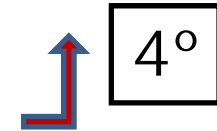
// Pre: desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
// Post: ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
//       ((∀α∈[desde,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
int buscar (const int v[], const int x, const int desde, const int hasta) {
    // desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
    if (desde == hasta)
        if (v[desde] == x) { return desde; }
        else { return -1; }
    else { // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
        int medio = (desde + hasta) / 2;
        // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta)/2
        int r = buscar(v, x, desde, medio);
        if (r >= 0) { return r; }
        else { return buscar(v, x, medio + 1, hasta); }
    }
    // ((∃α∈[desde,hasta].v[α]=x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
    // ((∀α∈[desde,hasta].v[α]!=x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
}

```

```

else { // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
    // ⇒ desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
        ∧ (desde + hasta) / 2 = (desde + hasta) / 2
    int medio = (desde + hasta)/2;
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta)/2
    // ⇒ desde >= 0 ∧ desde ≤ medio
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta)/2
    // ∧ ((∃α∈[desde,medio].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,medio)] = x)
    // ∧ ((∀α∈[desde,medio].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,medio) < 0)
    int r = buscar(v, x, desde, medio);
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta)/2
    // ∧ ((∃α∈[desde,medio].v[α] = x) → v[r] = x)
    // ∧ ((∀α∈[desde,medio].v[α] != x) → r < 0)
    if (r >= 0) {
        return r;
    }
    else {
        return buscar(v, x, medio+1, hasta);
    }
    // ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
    // ((∀α∈[desde,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
}

```



```

else { // desde >= 0 ∧ desde < hasta
    . . .
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta)/2
    // ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
    // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
    if (r >= 0) {
        // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
        // ∧ medio = (desde + hasta)/2 ∧ r ≥ 0
        // ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
        // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
        return r;
    }
    else {
        // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
        // ∧ medio = (desde + hasta) / 2 ∧ r < 0
        // ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
        // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
        return buscar(v, x, medio + 1, hasta);
    }
    // ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
    // ((∀α∈[desde,hasta].v[α] !=x ) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
}

```

```

. . .
if (r >= 0) {
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
    // ∧ medio = (desde + hasta) / 2 ∧ r ≥ 0
    // ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
    // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
    // ⇒
    // ((∃α∈[desde,hasta]. v[α] = x) → v[r] = x) ∧
    // ((∀α∈[desde,hasta]. v[α] != x) → r < 0)
    return r;
}
else {
    // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
    // ∧ medio = (desde + hasta) / 2 ∧ r < 0
    // ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
    // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
    // ⇒
    // medio + 1 >= 0 ∧ medio + 1 ≤ hasta ∧ hasta < #v
    return buscar(v, x, medio+1, hasta);
}
// ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
// ((∀α∈[desde,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)

```

5°



```

else { // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
    . . .
    if (r >= 0) { return r; }
    else {
        // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta) / 2
        // ∧ r < 0 ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
        // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
        // ⇒
        // medio + 1 >= 0 ∧ medio + 1 ≤ hasta ∧ hasta < #v

        // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v ∧ medio = (desde + hasta) / 2
        // ∧ r < 0 ∧ ((∃α∈[desde,medio]. v[α] = x) → v[r] = x)
        // ∧ ((∀α∈[desde,medio]. v[α] != x) → r < 0)
        // ∧ ((∃α∈[medio+1,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,medio+1,hasta)] = x)
        // ∧ ((∀α∈[medio+1,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,medio+1,hasta) < 0)
        // ⇒
        // ((∃α∈[desde,hasta].v[α]=x) → v[buscar(v,x,medio+1,hasta)] = x) ∧
        // ((∀α∈[desde,hasta].v[α]!=x) → buscar(v,x,medio+1,hasta) < 0)
        return buscar(v, x, medio+1, hasta);
    }
}
// ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
// ((∀α∈[desde,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
}

```

6°



```

/*
 * Pre: desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
 * Post: ((∃α∈[desde,hasta].v[α] = x) → v[buscar(v,x,desde,hasta)] = x) ∧
 *          ((∀α∈[desde,hasta].v[α] != x) → buscar(v,x,desde,hasta) < 0)
 */

```

```

int buscar (const int v[], const int x, const int desde, const int hasta) {
    // Terminación:  $f_{cota} = hasta - desde$ 
    // desde >= 0 ∧ desde <= hasta ∧ hasta < #v
    // →  $f_{cota(inicial)} = hasta - desde ≥ 0$ 
    if (desde == hasta) { // Acotada inferiormente en N
        if (v[desde] == x) { return desde; } else { return -1; }
    }
    else { // desde >= 0 ∧ desde < hasta ∧ hasta < #v
        int medio = (desde + hasta) / 2;
        int r = buscar(v, x, desde, medio);
        //  $f_{cota\_inv\_1} = (desde + hasta) / 2 - desde ∧ desde < hasta →$ 
        //  $hasta - desde > (desde + hasta)/2 - desde$  // decrece en Z
        if (r >= 0) { return r; }
        else { return buscar(v, x, medio+1, hasta);
        //  $f_{cota\_inv\_2} = hasta - (desde + hasta) / 2 - 1 ∧ desde < hasta →$ 
        //  $hasta - desde > hasta - (desde + hasta)/2 - 1$  // decrece en Z
        }
    }
}

```

7°

8°

9°

Problema 4. Demostrar formalmente la corrección de la función `menor(v,n)`, asumiendo que la función auxiliar `menor(v,i,j)` es correcta.

```
/*
 * Pre: n > 0 AND n <= #v
 * Post: menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
 */
double menor (const double v[], const int n) {
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
}

// Pre: i >= 0 AND i <= j AND j < #v
// Post: menor(v,i,j) = (MIN alfa EN [i,j]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int i, const int j);
```

Estrategia:

1. Escribir el predicado más fuerte **P** que se satisfaga tras ejecutar las dos primeras instrucciones.
2. Demostrar formalmente que las dos primeras instrucciones son correctas, para su postcondición **P**.
3. Demostrar formalmente que la instrucción condicional es también correcta, para su precondition **P**.

```
/*  
 * Pre:  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$   
 * Post:  $\text{menor}(v, n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0, n-1]. v[\alpha])$   
 */  
double menor (const double v[], const int n) {  
    double m1 = menor(v, 0, n/3);  
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);  
    // P  
    if (m1 <= m2) { return m1; }  
    else { return m2; }  
}
```

1. Escribir el predicado más fuerte **P** que se satisfaga tras ejecutar las dos primeras instrucciones.

```
/*
 * Pre:  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$ 
 * Post:  $\text{menor}(v,n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n-1]. v[\alpha])$ 
 */
double menor (const double v[], const int n) {
    //  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$ 
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    //  $n > 0$ 
    // AND m1 = (MIN  $\alpha$  EN  $[0,n/3]$ ). v[ $\alpha$ ])
    // AND m2 = (MIN  $\alpha$  EN  $[n/3,n-1]$ ). v[ $\alpha$ ])
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
    //  $\text{menor}(v,n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n-1]. v[\alpha])$ 
}
```


2. Demostrar formalmente que las dos primeras instrucciones son correctas, para su postcondición **P**.

```
/*
 * Pre:  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$ 
 * Post:  $\text{menor}(v,n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n-1]. v[\alpha])$ 
 */
double menor (const double v[], const int n) {
    //  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$ 
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    //  $n > 0$  AND  $m1 = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n/3]). v[\alpha]$ 
    // AND  $m2 = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [n/3,n-1]). v[\alpha]$ 
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
}
```

```

// Pre: n > 0 AND n <= #v
// Post: menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int n) {
    // n > 0 AND n <= #v
    // ¿ => ?
    // n > 0
    // AND menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    // n > 0 AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    //          AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
}

```



```

// Pre: n > 0 AND n <= #v
// Post: menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int n) {
    // n > 0 AND n <= #v => 0 >= 0 AND 0 <= n/3 AND n/3 < #v
    // n > 0 AND n <= #v => n/3 >= 0 AND n/3 <= n-1 AND n-1 < #v

    // n > 0 AND ...
    // ¿ => ?
    // n > 0
    // AND menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
}

```

```

// Pre: i >= 0 AND i <= j AND j < #v
// Post: menor(v,i,j) = (MIN alfa EN [i,j]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int i, const int j);

```

```

// Pre: n > 0 AND n <= #v
// Post: menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int n) {
    // n > 0 AND n <= #v => 0 >= 0 AND 0 <= n/3 AND n/3 < #v
    // n > 0 AND n <= #v => n/3 >= 0 AND n/3 <= n-1 AND n-1 < #v

    // n > 0 AND n <= #v
    // AND menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    // ¿ => ?
    // n > 0
    // AND menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    ...
}

```

```

// Pre: i >= 0 AND i <= j AND j < #v
// Post: menor(v,i,j) = (MIN alfa EN [i,j]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int i, const int j);

```

```

// Pre: n > 0 AND n <= #v
// Post: menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
double menor (const double v[], const int n) {
    // n > 0 AND n <= #v => 0 >= 0 AND 0 <= n/3 AND n/3 < #v
    // n > 0 AND n <= #v => n/3 >= 0 AND n/3 <= n-1 AND n-1 < #v

    // n > 0 AND n <= #v
    // AND menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    // => // código correcto ya que se satisface la relación
    // n > 0 AND
    // menor(v, 0, n/3) = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa]) AND
    // menor(v, n/3, n-1)= (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    if (m1 <= m2) { return m1; }
    else { return m2; }
}

```

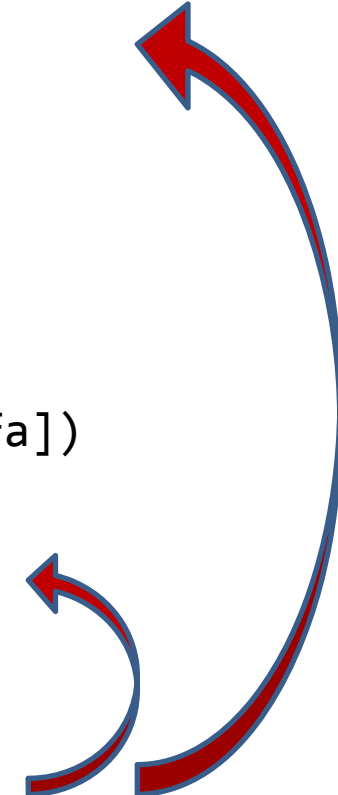

3. Demostrar formalmente que la instrucción condicional es también correcta, para su precondition P.

```
// Pre:  $n > 0$  AND  $n \leq \#v$ 
// Post:  $\text{menor}(v,n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n-1]. v[\alpha])$ 
double menor (const double v[], const int n) {
    double m1 = menor(v, 0, n/3);
    double m2 = menor(v, n/3, n-1);
    // P:  $n > 0$ 
    // AND  $m1 = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n/3]). v[\alpha]$ 
    // AND  $m2 = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [n/3,n-1]). v[\alpha]$ 
    if (m1 <= m2) {
        return m1;
    }
    else {
        return m2;
    }
    //  $\text{menor}(v,n) = (\text{MIN } \alpha \text{ EN } [0,n-1]. v[\alpha])$  */
}
```

```

. . .
// n > 0 AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa]
//           AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa]
if (m1 <= m2) {
    // n > 0 AND m1 <= m2
    // AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa]
    // AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]).v[alfa]
    // ¿ => ?
    // m1 = (MIN alfa EN [0,n-1].v[alfa])
    return m1;
}
else {
    // n > 0 AND m1 > m2
    // AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]).v[alfa]
    // AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa]
    // ¿ => ?
    // m2 = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
    return m2;
}
// menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])

```



```

. . .
// n > 0 AND n <= #v AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
//           AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
if (m1 <= m2) {
    // n > 0 AND m1 <= m2
    // AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]). v[alfa])
    // AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]).v[alfa])
    // => // código correcto ya que se satisface la relación
    // m1 = (MIN alfa EN [0,n-1].v[alfa])
    return m1;
}
else {
    // n > 0 AND m1 > m2
    // AND m1 = (MIN alfa EN [0,n/3]).v[alfa])
    // AND m2 = (MIN alfa EN [n/3,n-1]). v[alfa])
    // => // código correcto ya que se satisface la relación
    // m2 = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])
    return m2;
}
// menor(v,n) = (MIN alfa EN [0,n-1]. v[alfa])

```

