

2) Derivar:

Const $M: \text{Int};$

Var $a: \text{array}[0, M) \text{ of Int};$

$r: \text{Bool};$

$\{M \geq 0\}$

$\{$

$Q: \{r = \langle \forall i: 0 \leq i \leq M: \langle \sum j: 0 \leq j < i: a.j \rangle \leq \langle Nj: 0 \leq j < i: a.j \rangle \rangle \}$

Planteo un bucle con una inicialización SO primero

$\{M \geq 0\}$

$\{$

$\{I\}$

$\{b \rightarrow$

$\{$

$\{d$

$\{I\}$

$\{Q\}$

Planteo el invariante:

$\{r = \langle \forall i: 0 \leq i \leq m: \langle \sum j: 0 \leq j < i: a.j \rangle \leq \langle Nj: 0 \leq j < i: a.j \rangle \rangle \} \wedge 0 \leq m \leq M$

Busco una fórmula tal que $I \wedge \neg b \Rightarrow Q$

• Propongo $b \equiv m > m$

• Entonces $\neg b \wedge 0 \leq m \leq M \equiv m \leq m \wedge 0 \leq m \leq M = m = M$

• Si reemplazamos m por M (Leibniz), queda probada la postcondición Q .

• Planteo la cotm $t = M - n$

Tenemos $I \Rightarrow n \leq M \Rightarrow T \geq 0$

• Derivo el cuerpo del ciclo.

- Propongo una asignación

- Propongo incrementar n en 1 en la asignación

$$\{I \wedge b \wedge t = T\}$$

$$E, n := E, n + 1$$

$$\{I \wedge t < T\}$$

= {Simplifico + obtención de prueba}

$$\Gamma = \langle \forall i: 0 \leq i \leq n: \langle \sum j: 0 \leq j < i: a_j \rangle \leq \langle N_j: 0 \leq j < i: a_j \rangle \rangle \wedge 0 \leq n < M \wedge M - n = T$$

\Rightarrow

$$E = \underbrace{\langle \forall i: 0 \leq i \leq n+1: \langle \sum j: 0 \leq j < i: a_j \rangle \leq \langle N_j: 0 \leq j < i: a_j \rangle \rangle}_h \wedge \underbrace{0 \leq n+1 \leq M}_p$$

• Prueba de n por i usando la hipótesis (Hip)

$$\text{Hip} \Rightarrow n < M \Leftrightarrow n+1 < M+1 \Rightarrow n+1 \leq M \equiv p$$

• Para probar h parto el rango en $i = n+1 \vee 0 \leq i \leq n$

• Uso rango unitario para escribir nuevas hipótesis

$$E = \langle \sum j: 0 \leq j < n+1: a_j \rangle \leq \langle N_j: 0 \leq j < n+1: a_j \rangle \wedge \Gamma$$

= {Partición de rango y análisis por casos}

$$E = \langle \sum j: 0 \leq j < n: a_j \rangle + a.n \leq \langle N_j: 0 \leq j < n: a_j \rangle + (a.n \geq 0 \rightarrow 1, a.n < 0 \rightarrow 0) \wedge \Gamma$$

• Debido al análisis por casos, propongo un condicional al cual asigne un valor distinto a Γ según el caso:

$$\text{if } a.n \geq 0 \rightarrow \Gamma := E1$$

$$\text{[] } a.n < 0 \rightarrow \Gamma := E2$$

- Veamos que las guardas son exhaustivas y siempre se cumple alguna.
- Veamos que ambas terminan sean válidas

$$I \wedge M > m \wedge a.m \geq 0$$

\Rightarrow

$$E1 = \langle \sum_{j: 0 \leq j < m: a.j} \rangle + a.m \leq \langle N_{j: 0 \leq j < m: a.j \geq 0} \rangle + 1 \wedge \Gamma$$

\wedge

$$I \wedge M > m \wedge a.m < 0$$

\Rightarrow

$$E2 = \langle \sum_{j: 0 \leq j < m: a.j} \rangle + a.m \leq \langle N_{j: 0 \leq j < m: a.j \geq 0} \rangle \wedge \Gamma$$

• Propongo formular el invariante con $s = \langle \sum_{j: 0 \leq j < m: a.j} \rangle$
 $c = \langle N_{j: 0 \leq j < m: a.j \geq 0} \rangle$

$$\text{Tenemos: } E1 = s + a.m \leq c + 1 \wedge \Gamma$$

$$E2 = s + a.m \leq c \wedge \Gamma$$

Entonces, si agregamos al cuerpo la asignación ^{de los condicionales} de s y c para mantener el invariante, luego de hacer los mismos pasos, queda demostrar las terminos:

$$\{I \wedge M > m \wedge a.m \geq 0\} \quad \{I \wedge M > m \wedge a.m < 0\}$$

$$s, c := s, c \quad \wedge \quad s, c := s, c$$

$$\{I\} \quad \{I\}$$

= {Obligaciones de prueba, parto los rangos y aplico hipótesis (s y c)}

$$I \wedge M > m \wedge a.m \geq 0$$

\Rightarrow

$$s = s + a.m \wedge c = c + 1$$

$$I \wedge M > m \wedge a.m < 0$$

\Rightarrow

$$s = s + a.m \wedge c = c$$

Tenemos entonces el cuerpo del bucle:

$$\{I \wedge M > n \wedge M - n = T\}$$

$$\text{if } a.m \geq 0 \rightarrow$$

$$\Gamma, s, c, m := s + a.m \leq c + 1 \wedge \Gamma, s + a.n, c + 1, m + 1$$

$$[] a.n < 0 \rightarrow$$

$$\Gamma, s, c, m := s + a.n \leq c \wedge \Gamma, s + a.m, c, m + 1$$

$$\{I \wedge M > n \wedge M - m = T\}$$

Que ahora derivar la inicialización:

$$\{M \geq 0\}$$

$$\Gamma, s, c, m := R, S, C, F$$

$$\{I\}$$

$$= \{\text{Obligación a probar}\}$$

$$M \geq 0$$

$$\Rightarrow$$

$$R = \langle \forall i: 0 \leq i \leq m: \langle \sum j: 0 \leq j < i: a.j \rangle \leq \langle \sum j: 0 \leq j < i: a.j \rangle \rangle \wedge S = \langle \sum j: 0 \leq j < m: a.j \rangle \wedge$$

$$C = \langle \sum j: 0 \leq j < m: a.j \rangle \wedge F \leq M$$

$$\{ \text{Propongo } R = \text{True}, S = 0, C = 0, F = 0 \}$$

$$= \{ \text{Rangos vacíos de todos los cuantificadores en la expresión} \}$$

$$\text{True} = \text{True} \wedge 0 = 0 \wedge 0 = 0 \wedge 0 \leq 0 \leq M$$

$$= \{ \text{Reflexividad} + 0 \leq M \}$$

$$\text{True}$$

Respectu:

$\{0 \leq M\}$

$\Gamma, S, C, M := \text{True}, 0, 0, 0;$

do $M > 0 \rightarrow$

if $u.M \geq 0 \rightarrow$

$\Gamma, S, C, M := \Gamma \wedge S + u.M \leq C + 1, S + u.M, C + 1, M + 1$

$[] u.M < 0$

$\Gamma, S, C, M := \Gamma \wedge S + u.M \leq C, S + u.M, C, M + 1$

od

$\{Q\}$