

Algoritmos y Estructuras de Datos I

Practico 3

(Cantidad Pares)

Damián Barsotti

Fa.M.A.F., Universidad Nacional de Córdoba, [Argentina](#)

Cantidad de elementos pares en un arreglo

Problema

Especificar y derivar un programa que calcule la cantidad de elementos pares de un arreglo de enteros.

Cantidad de elementos pares en un arreglo

Problema

Especificar y derivar un programa que calcule la cantidad de elementos pares de un arreglo de enteros.

Especificación

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q : r = \langle N \mid i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato /.

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato /.
2. Inicialización.

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato I .
2. Inicialización.
3. Finalización $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$.

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato I .
2. Inicialización.
3. Finalización $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$.
4. Encontrar cota candidata t .

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato I .
2. Inicialización.
3. Finalización $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$.
4. Encontrar cota candidata t .
5. Cuerpo del bucle $\{I \wedge B\} S \{I\}$.

Pasos para derivar una repetición

Ver doc “Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición”

1. Encontrar invariante candidato I .
2. Inicialización.
3. Finalización $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$.
4. Encontrar cota candidata t .
5. Cuerpo del bucle $\{I \wedge B\} S \{I\}$.
6. Cota positiva $I \wedge B \Rightarrow t \geq 0$.

Pasos para derivar una repetición

Ver doc "Pasos Sugeridos para Derivar una Repetición"

1. Encontrar invariante candidato I .
2. Inicialización.
3. Finalización $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$.
4. Encontrar cota candidata t .
5. Cuerpo del bucle $\{I \wedge B\} S \{I\}$.
6. Cota positiva $I \wedge B \Rightarrow t \geq 0$.
7. Cota disminuye $\{I \wedge B \wedge t = T\} S \{t < T\}$.

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

- Por paso 3 (finalizacion) debería $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$

Reemplazo de N por n

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q : r = \langle N \ i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

- Por paso 3 (finalización) debería $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$
- Fortalecemos Q reemplazando N por n y poniéndole límites:

Reemplazo de N por n

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q' : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

- Por paso 3 (finalización) debería $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$
- Fortalecemos Q reemplazando N por n y poniéndole límites:

Reemplazo de N por n

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q' : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Técnica de termino de la conjunción sobre Q'

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

- Por paso 3 (finalización) debería $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$
- Fortalecemos Q reemplazando N por n y poniéndole límites:

Reemplazo de N por n

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q' : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Técnica de termino de la conjunción sobre Q'

$I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$

1. Encontrar invariante candidato

Técnica reemplazo de constante por variable

- Por paso 3 (finalizacion) debería $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$
- Fortalecemos Q reemplazando N por n y poniéndole limites:

Reemplazo de N por n

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

S

$\{Q' : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Técnica de termino de la conjunción sobre Q'

$I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$

$B : n \neq N$

Invariante candidato y guarda

Programa hasta ahora:

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$\{I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Invariante candidato y guarda

Programa hasta ahora:

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$ (inicialización) ?

$\{I : r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S

?

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle N i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

2. Inicialización

No se cumple

$$P : N \geq 0 \Rightarrow I : r = \langle \{ i : 0 \leq i < n : a[i] \bmod 2 = 0 \} \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$$

2. Inicialización

No se cumple

$$P : N \geq 0 \Rightarrow I : r = \langle \{ i : 0 \leq i < n : a[i] \bmod 2 = 0 \} \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$$

Agrego inicialización:

2. Inicialización

No se cumple

$$P : N \geq 0 \Rightarrow I : r = \langle \{ i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \} \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$$

Agrego inicialización:

- Despejar **E** y **F** de

$$\begin{array}{c} \{P\} \\ r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F} \\ \{I\} \end{array}$$

2. Inicialización

No se cumple

$$P : N \geq 0 \Rightarrow I : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$$

Agrego inicialización:

- Despejar **E** y **F** de

$$\begin{array}{c} \{P\} \\ r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F} \\ \{I\} \end{array}$$

= Encontrar **E** y **F** tal que

$$P \Rightarrow wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).I$$

sea verdadera.

2. Inicialización

No se cumple

$$P : N \geq 0 \Rightarrow I : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N$$

Agrego inicialización:

- Despejar **E** y **F** de

$$\begin{array}{c} \{P\} \\ r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F} \\ \{I\} \end{array}$$

= Encontrar **E** y **F** tal que

$$P \Rightarrow wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).I$$

sea verdadera.

= Suponer P y encontrar **E** y **F** tal que

$$wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).I$$

sea verdadera.

2. Inicialización

Programa anotado a derivar

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$?

$r, n := E, F;$

$\{I : r = \langle \bigwedge i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S ?

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle \bigwedge i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle \bigwedge i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

2. Inicialización

Derivación

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle N \ i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N)$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } \mathbf{N} \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } \mathbf{N} \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{F} \leftarrow 0 \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < 0 \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq 0 \leq N \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } \mathbf{N} \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{F} \leftarrow 0 \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < 0 \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, absorbente } \wedge, \text{ neutro } \wedge \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : \text{False} : 1 \rangle \wedge 0 \leq N \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } \mathbf{N} \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{F} \leftarrow 0 \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < 0 \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, absorbente } \wedge, \text{ neutro } \wedge \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : \text{False} : 1 \rangle \wedge 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{R.V., Sup.} \} \\ & \mathbf{E} = 0 \wedge \text{True} \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle \mathbf{N} i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } \mathbf{N} \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{F} \leftarrow 0 \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < 0 \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, absorbente } \wedge, \text{ neutro } \wedge \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : \text{False} : 1 \rangle \wedge 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{R.V., Sup.} \} \\ & \mathbf{E} = 0 \wedge \text{True} \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{E} \leftarrow 0 \} \\ & 0 = 0 \wedge \text{True} \end{aligned}$$

2. Inicialización

Derivación

Sup $P : N \geq 0$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := \mathbf{E}, \mathbf{F}).(r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & \mathbf{E} = \langle N i : 0 \leq i < \mathbf{F} : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Def } N \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < \mathbf{F} \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq \mathbf{F} \leq N \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{F} \leftarrow 0 \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : 0 \leq i < 0 \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \wedge 0 \leq 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, absorbente } \wedge, \text{ neutro } \wedge \} \\ & \mathbf{E} = \langle \sum i : \text{False} : 1 \rangle \wedge 0 \leq N \\ \equiv & \{ \text{R.V., Sup.} \} \\ & \mathbf{E} = 0 \wedge \text{True} \\ \equiv & \{ \text{Hacemos } \mathbf{E} \leftarrow 0 \} \\ & 0 = 0 \wedge \text{True} \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, neutro } \wedge \} \\ & \text{True} \end{aligned}$$

2. Inicialización

El programa queda por ahora

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$r, n := 0, 0;$

$\{I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S

?

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

3. Finalización

Hay que demostrar $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$

3. Finalización

Hay que demostrar $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$r, n := 0, 0;$



$\{I : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S

?

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle Ni : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

3. Finalización

Hay que demostrar $I \wedge \neg B \Rightarrow Q$

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$r, n := 0, 0;$

♡

$\{I : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$

do $n \neq N \rightarrow$

S

?

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\} ?$

$\{Q : r = \langle Ni : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

Ejercicio

Sup $I \wedge \neg B$

Q

$\equiv \{ \dots \}$

\dots

$\equiv \{ \dots \}$

True

4. Encontrar cota candidata t

- Se tiene que cumplir

$$I \wedge B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \\ \wedge n \neq N \Rightarrow t \geq 0$$

4. Encontrar cota candidata t

- Se tiene que cumplir

$$I \wedge B : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \\ \wedge n \neq N \Rightarrow t \geq 0$$

- En I se cumple $N - n \geq 0$

4. Encontrar cota candidata t

- Se tiene que cumplir

$$I \wedge B : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \\ \wedge n \neq N \Rightarrow t \geq 0$$

- En I se cumple $N - n \geq 0$
- n comienza en 0 en inicialización.

4. Encontrar cota candidata t

- Se tiene que cumplir

$$I \wedge B : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \\ \wedge n \neq N \Rightarrow t \geq 0$$

- En I se cumple $N - n \geq 0$
- n comienza en 0 en inicialización.
- Para terminar se debe falsificar $B : n \neq N$ (cota disminuye)

do $n \neq N \rightarrow$
 S
od

4. Encontrar cota candidata t

- Se tiene que cumplir

$$I \wedge B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \\ \wedge n \neq N \Rightarrow t \geq 0$$

- En I se cumple $N - n \geq 0$
- n comienza en 0 en inicialización.
- Para terminar se debe falsificar $B : n \neq N$ (cota disminuye)

do $n \neq N \rightarrow$

S

od

- Probemos con $t : N - n$

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.
- n comienza en 0 (inicialización).

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.
- n comienza en 0 (inicialización).
- n aumenta de a 1 ya que debo recorrer todo el arreglo.

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.
- n comienza en 0 (inicialización).
- n aumenta de a 1 ya que debo recorrer todo el arreglo.

\Rightarrow Despejar **E** de

$$\begin{array}{c} \{I \wedge B\} \\ r, n := \mathbf{E}, n + 1 \\ \{I\} \end{array}$$

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.
- n comienza en 0 (inicialización).
- n aumenta de a 1 ya que debo recorrer todo el arreglo.

\Rightarrow Despejar **E** de

$$\begin{array}{c} \{I \wedge B\} \\ r, n := \mathbf{E}, n + 1 \\ \{I\} \end{array}$$

= Encontrar **E** tal que

$$I \wedge B \Rightarrow wp.(r, n := \mathbf{E}, n + 1).I \quad \text{sea verdadera.}$$

5. Cuerpo del bucle

Pruebo con asignación

- $t : N - n$ debe disminuir $\Rightarrow n$ debe aumentar.
- n comienza en 0 (inicialización).
- n aumenta de a 1 ya que debo recorrer todo el arreglo.

\Rightarrow Despejar **E** de

$$\begin{array}{c} \{I \wedge B\} \\ r, n := \mathbf{E}, n + 1 \\ \{I\} \end{array}$$

= Encontrar **E** tal que

$$I \wedge B \Rightarrow wp.(r, n := \mathbf{E}, n + 1).I \quad \text{sea verdadera.}$$

= Suponer $I \wedge B$ y encontrar **E** tal que

$$wp.(r, n := \mathbf{E}, n + 1).I \quad \text{sea verdadera.}$$

5. Cuerpo del bucle

Programa anotado a derivar

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$r, n := 0, 0;$

$\{I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$ \heartsuit

do $n \neq N \rightarrow$

$\{I \wedge B\}$

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

?

$\{I\}$

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$ \heartsuit

$\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

5. Cuerpo del bucle

Derivación

Sup $I \wedge B : r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N$

$wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle \mathbb{N} i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N)$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned} & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\ & \quad wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & E = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\text{Sup } I \wedge B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N$$

$$\begin{aligned} & wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & E = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\ & E = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned} & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\ & \quad wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & E = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\ & E = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Def N} \} \\ & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned} & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\ & \quad wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & E = \langle N i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\ & E = \langle N i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Def } N \} \\ & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Aritmética. Distributividad } \wedge \vee \} \\ & E = \langle \sum i : (0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0) \vee (i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0) : 1 \rangle \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned}
 & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\
 & \quad wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle N i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\
 \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\
 & E = \langle N i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\
 & E = \langle N i : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Def } N \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética. Distributividad } \wedge \vee \} \\
 & E = \langle \sum i : (0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0) \vee (i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0) : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Partición de Rango} \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 & \quad + \langle \sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle
 \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned}
 & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\
 & \quad wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\
 \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\
 & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\
 & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Def } N \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética. Distributividad } \wedge \vee \} \\
 & E = \langle \sum i : (0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0) \vee (i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0) : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Partición de Rango} \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 & \quad + \langle \sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Sup } r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \} \\
 & E = r + \langle \underline{\sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle
 \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned}
 & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\
 & wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\
 \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\
 & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\
 & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Def } N \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Aritmética. Distributividad } \wedge \vee \} \\
 & E = \langle \sum i : (0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0) \vee (i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0) : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Partición de Rango} \} \\
 & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 & \quad + \langle \sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Sup } r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \} \\
 & E = r + \langle \underline{\sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 \equiv & \{ \text{Leibniz 2} \} \\
 & E = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\
 & (*1)
 \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Derivación

$$\begin{aligned} & \text{Sup } I \wedge B : r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \\ & wp.(r, n := E, n + 1).(r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N) \\ \equiv & \{ \text{Def } wp \} \\ & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge \underline{0 \leq n + 1 \leq N} \\ \equiv & \{ \text{Aritmética, Sup. } 0 \leq n \leq N \wedge n \neq N \} \\ & E = \langle Ni : 0 \leq i < n + 1 : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Def } N \} \\ & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n + 1 \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Aritmética. Distributividad } \wedge \vee \} \\ & E = \langle \sum i : (0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0) \vee (i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0) : 1 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Partición de Rango} \} \\ & E = \langle \underline{\sum i : 0 \leq i < n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ & \quad + \langle \sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0 : 1 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Sup } r = \langle Ni : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \} \\ & E = r + \langle \underline{\sum i : i = n \wedge a.i \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ \equiv & \{ \text{Leibniz 2} \} \\ & E = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ & (*1) \end{aligned}$$

Introduzco if

Supongo $I \wedge B \wedge a.n \bmod 2 = 0$

5. Cuerpo del bucle

Programa con **if** en bucle

Const $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of Int};$

Var $r, n : \text{Int};$

$\{P : N \geq 0\}$

$r, n := 0, 0;$

$\{I : r = \langle \text{Ni} : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$ ♥

do $n \neq N \rightarrow$

$\{I \wedge B\}$

if $a.n \bmod 2 = 0 \rightarrow$

$\{I \wedge B \wedge a.n \bmod 2 = 0\}$

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

$\{I\}$

$\square a.n \bmod 2 \neq 0 \rightarrow$

$\{I \wedge B \wedge a.n \bmod 2 \neq 0\}$

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

$\{I\}$

fi

$\{I\}$

od

$\{I \wedge \neg B : r = \langle \text{Ni} : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$ ♥

$\{Q : r = \langle \text{Ni} : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$

5. Cuerpo del bucle

Continúo derivación, primera guarda

5. Cuerpo del bucle

Continúo derivación, primera guarda

Caso $a.n \bmod 2 = 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

5. Cuerpo del bucle

Continúo derivación, primera guarda

Caso $a.n \bmod 2 = 0$

(*1)

$$\begin{aligned} \mathbf{E} &= r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle \\ &\equiv \{ \text{Caso} \} \\ \mathbf{E} &= r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{True} : 1 \rangle \end{aligned}$$

5. Cuerpo del bucle

Continúo derivación, primera guarda

Caso $a.n \bmod 2 = 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Caso} \}$$

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{True} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Neutro} \wedge, \text{R.U.} \}$$

$$\mathbf{E} = r + 1$$

5. Cuerpo del bucle

Continúo derivación, primera guarda

Caso $a.n \bmod 2 = 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Caso} \}$$

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{True} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Neutro} \wedge, \text{R.U.} \}$$

$$\mathbf{E} = r + 1$$

$$\equiv \{ \text{Hacemos } \mathbf{E} \leftarrow r + 1 \}$$

True

5. Cuerpo del bucle

Segunda guarda **if**

5. Cuerpo del bucle

Segunda guarda **if**

Caso $a.n \bmod 2 \neq 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

5. Cuerpo del bucle

Segunda guarda **if**

Caso $a.n \bmod 2 \neq 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

$\equiv \{ \text{Caso} \}$

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{False} : 1 \rangle$$

5. Cuerpo del bucle

Segunda guarda **if**

Caso $a.n \bmod 2 \neq 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Caso} \}$$

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{False} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Neutro} \wedge, \text{R.V.} \}$$

$$\mathbf{E} = r + 0$$

5. Cuerpo del bucle

Segunda guarda **if**

Caso $a.n \bmod 2 \neq 0$

(*1)

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \underline{a.n \bmod 2 = 0} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Caso} \}$$

$$\mathbf{E} = r + \langle \sum i : i = n \wedge \text{False} : 1 \rangle$$

$$\equiv \{ \text{Neutro} \wedge, \text{R.V.} \}$$

$$\mathbf{E} = r + 0$$

$$\equiv \{ \text{Aritmética, hacemos } \mathbf{E} \leftarrow r \}$$

True

Programa correcto parcialmente

```
Const  $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$   
Var  $r, n : \text{Int};$   
 $\{P : N \geq 0\}$   
 $r, n := 0, 0;$  ♥  
 $\{I : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N\}$   
do  $n \neq N \rightarrow$   
   $\{I \wedge B\}$   
  if  $a.n \bmod 2 = 0 \rightarrow$   
     $\{I \wedge B \wedge a.n \bmod 2 = 0\}$   
     $r, n := r + 1, n + 1$  ♥  
     $\{I\}$   
  □  $a.n \bmod 2 \neq 0 \rightarrow$   
     $\{I \wedge B \wedge a.n \bmod 2 \neq 0\}$   
     $r, n := r, n + 1$  ♥  
     $\{I\}$   
  fi  
   $\{I\}$   
od  
 $\{I \wedge \neg B : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < n : a.i \bmod 2 = 0 \rangle \wedge 0 \leq n \leq N \wedge n = N\}$  ♥  
 $\{Q : r = \langle \text{N } i : 0 \leq i < N : a.i \bmod 2 = 0 \rangle\}$ 
```


6. Cota positiva $I \wedge B \Rightarrow t \geq 0$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \Rightarrow N - n \geq 0$$

6. Cota positiva $I \wedge B \Rightarrow t \geq 0$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \Rightarrow N - n \geq 0$$

- Supongo $I \wedge B$ y tengo que hacer *True* a $N - n \geq 0$.

6. Cota positiva $I \wedge B \Rightarrow t \geq 0$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \Rightarrow N - n \geq 0$$

- Supongo $I \wedge B$ y tengo que hacer *True* a $N - n \geq 0$.

Ejercicio

Sup $I \wedge B : \dots$

$$\begin{aligned} & N - n \geq 0 \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & \dots \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & \text{True} \end{aligned}$$

7. Cota disminuye $\{I \wedge B \wedge t = T\} S \{t < T\}$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \wedge N - n = T \Rightarrow wp.(\mathbf{if} \cdots \mathbf{fi}).(N - n < T)$$

7. Cota disminuye $\{I \wedge B \wedge t = T\} S \{t < T\}$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \wedge N - n = T \Rightarrow wp.(\mathbf{if} \cdots \mathbf{fi}).(N - n < T)$$

- Supongo $I \wedge B \wedge N - n = T$ y tengo que hacer *True* a $wp.(\mathbf{if} \cdots \mathbf{fi}).(N - n < T)$.

7. Cota disminuye $\{I \wedge B \wedge t = T\} S \{t < T\}$

- Hay que demostrar la implicación

$$I \wedge B \wedge N - n = T \Rightarrow wp.(\mathbf{if} \dots \mathbf{fi}).(N - n < T)$$

- Supongo $I \wedge B \wedge N - n = T$ y tengo que hacer *True* a $wp.(\mathbf{if} \dots \mathbf{fi}).(N - n < T)$.

Ejercicio

$$\text{Sup } I \wedge B \wedge N - n = T$$

$$\begin{aligned} & wp.(\mathbf{if} \dots \mathbf{fi}).(N - n < T) \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & \dots \\ \equiv & \{ \dots \} \\ & \text{True} \end{aligned}$$

Programa final sin anotaciones

```
Const  $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$   
Var  $r, n : \text{Int};$   
 $r, n := 0, 0;$   
do  $n \neq N \rightarrow$   
  if  $a.n \bmod 2 = 0 \rightarrow$   
     $r, n := r + 1, n + 1$   
  □  $a.n \bmod 2 \neq 0 \rightarrow$   
     $r, n := r, n + 1$   
  fi  
od
```

Programa final sin anotaciones

```
Const  $N : \text{Int}; a : \text{array}[0, N) \text{ of } \text{Int};$   
Var  $r, n : \text{Int};$   
 $r, n := 0, 0;$   
do  $n \neq N \rightarrow$   
  if  $a.n \bmod 2 = 0 \rightarrow$   
     $r, n := r + 1, n + 1$   
  □  $a.n \bmod 2 \neq 0 \rightarrow$   
     $n := n + 1$   
  fi  
od
```