Prueba de Oposición

Eric Brandwein

5 de Mayo de 2023

Algoritmos y Estructuras de Datos I

- 1. Lógica
- 2. Introducción al Lenguaje de Especificación
- 3. Especificación de problemas
- 4. Precondición más débil en SmallLang
- 5. Demostración de corrección de ciclos en SmallLang
- 6. Testing
- 7. Ciclos a partir de invariantes
- 8. Tiempo de Ejecución de Peor Caso de un Programa

Guía 3: Especificación de Problemas

Con esta guía se busca que el estudiante obtenga las herramientas básicas para después poder demostrar que un algoritmo es correcto. Se trata principalmente sobre el **contrato** de un algoritmo.

Guía 3: Especificación de Problemas

Con esta guía se busca que el estudiante obtenga las herramientas básicas para después poder demostrar que un algoritmo es correcto. Se trata principalmente sobre el **contrato** de un algoritmo.

Se introducen los conceptos de pre- y poscondición.

Guía 3: Especificación de Problemas

Con esta guía se busca que el estudiante obtenga las herramientas básicas para después poder demostrar que un algoritmo es correcto. Se trata principalmente sobre el **contrato** de un algoritmo.

- Se introducen los conceptos de pre- y poscondición.
- Se comienzan a implementar especificaciones de problemas con los proc.

El siguiente ejercicio nos pide analizar un proc y determinar si es correcto o no, para familiarizarnos con el concepto de pre- y poscondición antes de comenzar a implementarlos nosotros mismos.

Veamos la siguiente especificación de un problema:

```
\begin{array}{l} \operatorname{proc\ elementosQueSumen} \left( \\ & \operatorname{in\ } I : seq \langle \mathbb{Z} \rangle, \operatorname{in\ suma} : \mathbb{Z}, \operatorname{out\ result} : seq \langle \mathbb{Z} \rangle \\ \end{array} \right) \ \left\{ \\ & \operatorname{Pre\ } \left\{ \mathit{True} \right\} \\ & \operatorname{Post\ } \left\{ \mathit{contenida}(\mathit{result}, I) \wedge \mathit{suma} = \sum_{i=0}^{|\mathit{result}|-1} \mathit{result}[i] \right\} \\ \right\} \\ & \operatorname{Pred\ } \left\{ \mathit{contenida}(\mathit{adentro} : \mathit{seq} \langle \mathbb{Z} \rangle, \mathit{afuera} : \mathit{seq} \langle \mathbb{Z} \rangle) \right. \left\{ \\ & \left( \forall x : \mathbb{Z} \right) (\#\mathit{apariciones}(x, \mathit{adentro}) \leq \#\mathit{apariciones}(x, \mathit{afuera})) \\ \left. \right\} \end{array}
```

Veamos la siguiente especificación de un problema:

```
\begin{array}{l} \operatorname{proc\ elementosQueSumen} \ ( \\ \quad \text{in} \ \mathit{I} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle, \text{in} \ \mathit{suma} : \mathbb{Z}, \text{out} \ \mathit{result} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle \\ ) \ \{ \\ \quad \operatorname{Pre} \ \{\mathit{True}\} \\ \quad \operatorname{Post} \ \{\mathit{contenida}(\mathit{result}, \mathit{I}) \land \mathit{suma} = \sum_{i=0}^{|\mathit{result}|-1} \mathit{result}[\mathit{i}] \} \\ \} \\ \quad \operatorname{Pred} \ \mathit{contenida} \ (\mathit{adentro} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle, \mathit{afuera} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle) \ \{ \\ \quad (\forall x : \mathbb{Z}) (\#\mathit{apariciones}(x, \mathit{adentro}) \leq \#\mathit{apariciones}(x, \mathit{afuera})) \\ \} \end{array}
```

 a) ¿Es válida esta especificación? En caso contrario, mostrar por qué.

Veamos la siguiente especificación de un problema:

```
\begin{array}{l} \operatorname{proc\ elementosQueSumen} \ ( \\ \quad \text{in} \ \mathit{I} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle, \text{in} \ \mathit{suma} : \mathbb{Z}, \text{out} \ \mathit{result} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle \\ ) \ \{ \\ \quad \operatorname{Pre} \ \{\mathit{True}\} \\ \quad \operatorname{Post} \ \{\mathit{contenida}(\mathit{result}, \mathit{I}) \land \mathit{suma} = \sum_{i=0}^{|\mathit{result}|-1} \mathit{result}[\mathit{i}] \} \\ \} \\ \quad \operatorname{Pred} \ \mathit{contenida} \ (\mathit{adentro} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle, \mathit{afuera} : \mathit{seq}\langle \mathbb{Z} \rangle) \ \{ \\ \quad (\forall x : \mathbb{Z}) (\#\mathit{apariciones}(x, \mathit{adentro}) \leq \#\mathit{apariciones}(x, \mathit{afuera})) \\ \} \end{array}
```

- a) ¿Es válida esta especificación? En caso contrario, mostrar por qué.
- b) ¿Qué tenemos que cambiar para que sea válida?

¡Gracias!