Lenguaje While original

En While original se accede y se modifica el valor de la variables a través del estado $S \in State = (Var \rightarrow Z)$. Ello supme que absolutamente toda variable tiene un valor en malquier momento.

Ejercicio 1: Modificar la semántica para que podamos capturar que los "programas" inician su ejecución en un estado en el que todas las variables (al menos los que se manejen en el) parten de valor 0.

Esercicio 2: Modificar la sumántica pera que la variables puedan estar indefinidas. Estadiar an detalle qué annotaciones coullevaría dicha extensión. Evidentemente, ciertos programas (o por el momento, simplemente ciertas instrucciones) en ciertos estados daran lugar a error. Indicar como podríamos capturar estos errores an mestra definición semántica y en qué casos podríamos con mestra definición semántica y en que casos podríamos quentizar que no se produciran con total seguridad. Trater de definir una "semántica abstracta percial" que nos indique que determinadas instrucciones (detectando "los maio posibles") nunca produciran extrores auque se ejenten sobre el estado en el que todas las variables estan (inicialmente) indefinidas.

Ejercicio 3: Versioner el Ejercicio I, pertiendo aliora del estado en el que todos les veriables estan inicialmente indepinidos. Demostrer, en el merco que resulte adecuado pera ello, que si una veriable deja de estar indepinida, jamés podrá volver a estarlo. Como corolario, si a lo largo de su ejemción se inicializam (sin errores previes) todas las veriables

de un programa, a pertir de que ello sucede nunca podraí (2) producirse errores, à como capturarias ese hecho en tu semática. È Es posible que una ejecución de un programa termine felizmente, sin sin embargo haber inicializado todos los variables que maneja? À Podría ello ounrir incluso pura and pura el estado sobre el que lo ejecutaramos? à Cuándo? à Qué supondría tal suceso? à Se te ourre "algo interesante" que "anvendría" hacerles a estos programas (instrucciones)?

Bloques: declaraciones un efecto local

· Se declaran variables que se superponen al ejecto del estado "global".

. Una vez declarada la variable "se deja de ver" la original, pero sólo hasta que "salimos" del bloque, momento en que recuperanos el

valor "engelado" de la veriable global.

Les bloques se pueden au der "redeclarando" alques veriables, dando lugar a una "pila esandida" de valores "angeladas": cada mena declaración "angela" a la versión vigute de la variable y pasanus a manejar la nueva. Al terminar un bloque, se "destrugen" las variables declarados en el, "recuperandose", an su valor susterior, la última versión congelada de cada una.

Ejercicio 4: Versioner el Ejercicio 3 de modo que cada "prograna" sólo pueda manejar inicialmente las veriables declaradas en su cabecera.

Procedimientos: se pueden declarar también en un bloque

. Como la verables en los bloques, los procedimientos sólo se preden utilizar dentro del bloque que contiene se declaración, pero ello incluye todos los enerpos de los procedimientos declarados en el bloque, "antes y després" de cada uno.