Nombre:	Apellidos:		
Ev. continua: ¿Asiste regularmente a clase?	(Marcar con una X)	SÍ:	NO:
Ev. continua: ¿Estudia regularmente la asignatura?	` '	SÍ:	NO:

Análisis Sintáctico. Lenguaje ASSERTION (2 puntos)

ASSERTION es un lenguaje de programación. Sus programas pueden incluir asertos. Un aserto es una condición lógica construida con las siguientes reglas:

- (1) Si f y g son expresiones enteras entonces f == g, f != g, f > g y f < g son asertos.
- (2) Las constantes T y F son asertos.
- (3) Si f y g son asertos también lo son su conjunción (ej. f & g), disyunción (ej. f | g) y negación (ej. –f, -g).
- (4) Si f es un aserto también lo es f entre paréntesis (ej. (f)).

Sintácticamente, un programa ASSERTION está compuesto por una declaración de variables y una secuencia de instrucciones. Las instrucciones pueden ser (a) asignaciones, (b) instrucciones condicionales, (c) iteraciones y (d) lectura de valor para una variable. Un programa ASSERTION puede incluir un aserto entre llaves en cualquier punto de su secuencia de instrucciones.

Ejemplo de programa ASSERTION:

```
PROGRAMA

VARIABLES x, y, z;

LEER(x);
{ x > 0 }
z = 1;
{ z < x/2 | z == x/2 }
y = 1;

MIENTRAS (y < x/2 | y == x/2) HACER
SI ((x/y)*y == x) ENTONCES
z = y;
FINSI
y = y + 1;
{ (x/z) * z == x & (z == 1 | z > 1) & (z < x/2 | z == x/2) }

FINMIENTRAS
{ (x/z) * z == x & (z == 1 | z > 1) & (z < x/2 | z == x/2) }
```

SE PIDE: Diseño de gramática independiente de contexto para el lenguaje ASSERTION

IMPORTANTE Restricción: responda en la cara posterior de esta página (use folios para borrador y dicha cara para la versión definitiva). Sea claro y legible. Evite tachaduras.

```
// DISEÑO
// Gramática independiente de contexto para el lenguaje
programa : PROGRAMA variables instrucciones
variables: VARIABLES vars PyC
vars : VAR COMA vars
    | VAR
instrucciones : (instruccion | aserto)*
instruccion : lectura | asignacion | condicional | iteracion
lectura : LEER PA VAR PC PyC
asignacion : VAR ASIG expr PyC
condicional : SI PA cond PC ENTONCES instrucciones FINSI
iteracion : MIENTRAS PA cond PC HACER instrucciones FINMIENTRAS
aserto : LLA cond LLC
expr: expr (MAS|MENOS|POR|DIV) expr
    NUMERO
    | VAR
    | PA expr PC
cond: cond (O|Y) cond
    | expr IGUAL expr
    | expr DISTINTO expr
    | expr MAYOR expr
    | expr MENOR expr
    | CIERTO
    | FALSO
    | MENOS cond
```

| PA cond PC

Nombre:	Apellidos:		
		-:	
Ev. continua: ¿Asiste regularmente a clase?	(Marcar con una X)	SI:	NO:
Ev. continua: ¿Estudia regularmente la asignatura?	(Marcar con una X)	SÍ:	NO:

Análisis Semántico. Lenguaje LEC (3 puntos)

El siguiente ejemplo muestra un programa escrito en el lenguaje de expresiones contextualizadas (LEC):

```
CONTEXTO 1

x = 5;
y = 7;
z = 1;
x = 9;

CONTEXTO 3
x = 9;
z = 3;

DEFECTO 2

EXPRESIONES
(x{10} - y{2}) * z;
(x{1} + y{1}) * z{3} + y{3};
(x - y) * m;
```

Un programa LEC es un conjunto de expresiones aritméticas contextualizadas. Los contextos son secciones del programa en las que se inicializan las variables con constantes numéricas (ej. z = 1). Un programa LEC puede tener uno o más contextos. Todo programa LEC tiene un contexto por defecto (ej. DEFECTO 2). Las expresiones LEC se construyen con operadores aritméticos, constantes numéricas y variables. Los operadores aritméticos son la suma (+), la resta (-) y el producto (*). Las constantes numéricas son enteros positivos o cero. La variable LEC puede referenciar a un contexto (ej. z{3} es una variable del contexto 3) o al contexto por defecto (ej. x). Suponga la siguiente gramática para LEC:

```
programa : contextos defecto expresiones

contextos : (contexto)+

contexto : CONTEXTO NUMERO asignaciones

asignaciones : (asignacion)+

asignacion : VARIABLE ASIG NUMERO PUNTOYCOMA

defecto : DEFECTO NUMERO

expresiones : EXPRESIONES (expresion PUNTOYCOMA)*

expresion : expresion1 ((MAS|MENOS) expresion)?

expresion1 : expresion2 (POR expresion1)?

expresion2 : VARIABLE LLAVEABIERTA NUMERO LLAVECERRADA

| VARIABLE
| NUMERO
| PARENTESISABIERTO expresion PARENTESISCERRADO
```

SE PIDE: Decisiones de diseño y gramática atribuida para el analizador semántico del lenguaje LEC que detecte los siguientes errores:

- (1) Ninguna variable puede inicializarse más de una vez en un mismo contexto (ej. x = 9 en nuestro programa de ejemplo).
- (2) No se permite seleccionar un contexto por defecto inexistente (ej. DEFECTO 2 en nuestro programa de ejemplo).
- (3) No se permiten el uso de variables con contexto inexistentes (ej. $\times\{10\}$ o $y\{2\}$ en nuestro programa de ejemplo).
- (4) No se permite el uso de variables sin inicializar (ej. y{3} en nuestro programa de ejemplo).

El analizador semántico dará mensajes por pantalla al detectar un error. Por ejemplo, la ejecución del analizador semántico sobre el programa de ejemplo emitirá los siguientes mensajes por pantalla:

Error: variable x reinicializada en contexto 1

Error: contexto por defecto 2 inexistente

Error: contexto 10 inexistente para variable x en línea 14 Error: contexto 2 inexistente para variable y en línea 14

Error: variable y{3} sin inicializar en línea 15

IMPORTANTE Restricción: responda en la página siguiente usando, si lo necesita, sus dos caras (use los folios para borrador y la página referida para la versión definitiva). Sea claro y legible. Evite tachaduras.

```
Nombre:
                             Apellidos:
// Decisiones:
     1: Hay que memorizar las variables de cada contexto: memoria contextos
             _____
            contexto | variables inicializadas en contexto
            _____
     2: Hay que memorizar el contexto por defecto: contexto_por_defecto
//
//
     3: Hay que comprobar las restricciones semánticas:
         (3.1) variable reinicializada en un contexto.
               Para cada asignación en un contexto se comprueba si la variable ya
               está almacenada para dicho contexto.
          (3.2) contexto por defecto inexistente. Basta comprobar si el contexto por
               defecto ocurre en memoria contextos.
          (3.3) referencias a contextos inexistentes en una variable. Basta comprobar
               si el contexto ocurre en memoria contextos
          (3.4) referencias a variables sin inicializar en una expresión.
               Hay dos casos, las variables del contexto por defecto, se comprueba su
               inicialización en el contexto por defecto almacenado en
               memoria contextos. Las restantes variables se comprueban su
               inicialización en el contexto correspondiente almacenado en
               memoria contextos
      Ejemplo de programa LEC:
      CONTEXTO 1
         x = 5;
         y = 7;
         z = 1;
         x = 9; // variable reinicializada
      CONTEXTO 3
         x = 9;
         z = 3;
      DEFECTO 2 //contexto por defecto inexistente
      EXPRESIONES
                                    //contexto inexistente 10
         (x\{10\} - y\{2\}) * z;
         (x{1} + y{1}) * z{3} + y{3}; //variables sin inicializar y{3}
          (x - y) * m;
// Gramática atribuida:
// Memoria para almacenar las variables inicializadas de cada contexto:
  memoria contextos
// Memoria para almacenar el contexto por defecto: contexto por defecto
programa : contextos defecto expresiones ;
contextos : (contexto) + ;
contexto : CONTEXTO NUMERO asignaciones[NUMERO] ;
asignaciones[CONTEXTO] : (asignacion[CONTEXTO])+; (1)
asignacion[CONTEXTO] : VARIABLE ASIG NUMERO PUNTOYCOMA
    {si VARIABLE ya está en memoria contextos para el contexto CONTEXTO entonces
```

```
error indicando que VARIABLE está reinicializada en CONTEXTO (3.1)
       incluir VARIABLES en memoria contextos para el contexto CONTEXTO (1)
    fsi};
defecto : DEFECTO NUMERO {si existe el contexto NUMERO entonces
                             memorizarlo como contexto por defecto
                              error por contexto por defecto NUMERO inexistente (3.2)
                           fsi};
expresiones : EXPRESIONES (expresion PUNTOYCOMA) * ;
expresion: expresion1 ((MAS|MENOS) expresion)?;
expresion1 : expresion2 (POR expresion1)?;
expresion2 : VARIABLE LLAVEABIERTA NUMERO LLAVECERRADA
           | VARIABLE
           | NUMERO
           | PARENTESISABIERTO expresion PARENTESISCERRADO
defecto : DEFECTO NUMERO ;
expresiones : EXPRESIONES (expresion PUNTOYCOMA) * ;
expresion: expresion1 ((MAS|MENOS) expresion)?;
expresion1 : expresion2 (POR expresion1)? ;
expresion2 : VARIABLE LLAVEABIERTA NUMERO LLAVECERRADA
               {si no existe el contexto NUMERO en memoria contextos entonces
                  error por contexto NUMERO inexistente para VARIABLE en la línea en
                  la que ocurre VARIABLE
                fsi(3.3)
                si VARIABLE no inicializada en contexto NUMERO entonces
                  error VARIABLE (NUMERO) sin inicializar en la línea en la que ocurre
                  VARIABLE
               fsi (3.4)
           | VARIABLE
             {si VARIABLE no inicializada en contexto por defecto entonces
               error VARIABLE sin inicializar en la línea en la que ocurre VARIABLE
            fsi} (3.4)
           | NUMERO
           | PARENTESISABIERTO expresion PARENTESISCERRADO
```