

# PRÁCTICO 1

## INF329 SA COMPILADORES. GESTIÓN 1-2023

### 1. (Teoría) ¿Qué es un error Léxico? *Ejemplifique*

2. (Teoría) En el siguiente fragmento de código JAVA, se genera un error de "Type mismatch" (tipos no coinciden)

```
String s = "1";  
int x = 1 + s;          //Type mismatch
```

¿Qué fase del compilador fue el que arrojó este error?

3. (Esquema de traducción) Escriba un esquema de traducción para la siguiente construcción ficticia:

```
DO  
    Sentencia;  
UNTIL ExprBoole1 TOGGLE ExprBoole2;
```

Esta construcción ejecuta la Sentencia en un ciclo. Para salir de este ciclo, al llegar al UNTIL :

La primera vez consulta por la ExprBoole1, si es true se sale del ciclo; la segunda vez consulta por la ExprBoole2, si es false se sale del ciclo; la tercera vez consulta por la ExprBoole1, si es true se sale del ciclo; la cuarta vez consulta por la ExprBoole2, si es false sale del ciclo; ...

Note que en cada ciclo se consulta por la ExprBoole1 (true para salir) y en el siguiente ciclo por la ExprBoole2 (false para salir), pero jamás se consulta por ambas simultáneamente.

Recuerde que Sentencia, ExprBoole1 y ExprBoole2 generan su propio C3

4. (Esquema de traducción) Escriba un esquema de traducción C3 para la construcción ficticia:

```
until (ExprBoole) {  
    Sentencia;  
} norZero (ID);
```

// ID = una variable (por ejemplo: Z)

Esta construcción hace lo siguiente:

- Consulta el valor de verdad de ExprBoole. Si es falsa continúa en (b); si es verdadera todo finaliza.
- Ejecuta la Sentencia.
- Decrementa el valor del ID. Si ID es mayor que cero, continúa en (a); caso contrario todo finaliza

Recuerde que cada ExprBoole y Sentencia generan su propio C3.

5. (Esquema de traducción) Escriba un esquema de traducción C3 para la construcción ficticia:

```
whileCase (Expr != Expr3) {  
    case Expr1 : Sentencia1;  
    case Expr2 : Sentencia2;  
}
```

Esta construcción hace lo siguiente:

- Verifica que Expr == Expr3. Si son iguales, todo termina; caso contrario, continúa en (b)
- Verifica que Expr == Expr1. Si son iguales, ejecuta la Sentencia1 y luego continúa en (a); caso contrario, continúa en (c).
- Verifica que Expr == Expr2. Si son iguales, ejecuta la Sentencia2 y luego continúa en (a); caso contrario, continúa en (a).

Recuerde que Expr, Expr1, Expr2, Expr3, Sentencia1 y Sentencia2 generan su propio C3.

6. (Esquema de traducción) Escriba un esquema de traducción C3 para la construcción ficticia:

```
forX ID=NUM1 to NUM2 STEP NUM3 {  
    par  
        Sentencia1;  
    impar  
        Sentencia2  
}until (ExprBoole);
```

// NUM1 y NUM2 = 2 números enteros (por ejemplo: 3 y 8)  
// ID = una variable (por ejemplo: Z)

Esta construcción empieza asignando ID = NUM1. Luego entra a un ciclo, el cual hace lo siguiente:

- Si el ID es par ejecuta la Sentencia1; caso contrario, ejecuta la Sentencia2.
- Hace ID = ID + NUM3
- Si ID > NUM2 O la ExprBoole es true, todo finaliza. Caso contrario, continúa en (a).

Recuerde que ExprBoole, Sentencia1 y Sentencia2, generan su propio C3.

**7.** (Código-3) Escriba un esquema de traducción para la construcción:

```
iftwice (ExprBoole){
    Sentencial;
}
else {
    Sentencia2;
}
```

Si la ExprBoole es true, Sentencia1 se ejecutará **dos veces** (twice); si es false, se ejecuta la Sentencia2 (una sola vez).

*Tome en cuenta que ExprBoole, Sentencia1 y Sentencia2 generan su propio código-3.*

**8.** Convierta el siguiente fragmento JAVA a Código-3

```
while (true){
    read(Dato);
    if (Dato==0)
        break;

    if (Dato%2==0)
        S = S + Dato;
    else
        S = S - Dato;
}

print(S);
```

**9.** Convierta el siguiente fragmento JAVA a Código-3

```
do{
    read(Dato);
    if (Dato != 100)
        S = S + Dato;
    else
        S = S - Dato;
}while (Dato != 0 && Dato !=100)

print(S);
```

*Use con total libertad las variables **enteras** Dato y S.*

**10.** Convierta el siguiente fragmento JAVA a Código-3

```
i=0;
c=10;
while (true){ //Loop-forever
    if (i % 2 != 0){
        System.out.print("impar");
        c--;
    }
    else{
        System.out.print("par");
    }

    if (c == 0){
        break; //Salir del while
    }

    i++;
} //End while

System.out.print("Fin");
```

*Use con total libertad las variables **enteras** i y c.*

## DIAGRAMA DE TRANSICIONES

**1.** (Diagrama de Transiciones) Dibujar un dt que, trabajando con Letras y Dígitos, reconozca los siguientes tokens:

**NUM** → Números enteros (solamente Dígitos).

**HEX** → Núm. hexadecimales (deben tener al menos una letra hexa y pueden terminar en "h"). Por ejemplo: A12h, 123h, B1, ...

**ID** → Combinación de letras y dígitos que no son NUM o HEX

**2.** Un lenguaje usa Tokens que son formados con **solamente** Dígitos y Letras. Estos son:

**NUM** → números enteros

**LETNUM** → Empieza con Letra(s) y termina con Dígito(s).

**NUMLET** → Empieza con Dígito(s) y termina con Letra(s).

**ID** → (ninguno de los anteriores).

Dibuje un Diagrama de Transiciones, para reconocer a (los nombres de) estos Tokens.

**3.** (Diagrama de Transiciones) Un lenguaje usa Tokens que son formados con **solamente** Dígitos :

**NUMP** → Números enteros cuya cantidad de dígitos significativos es par

**NUMI** → Números enteros cuya cantidad de dígitos significativos es impar

Dibuje un dt para reconocer a (los nombres de) estos Tokens.

Por “dígito significativo”, en este caso, se refiere a que no se tomen en cuenta los ceros a la izquierda del NUM.

**4.** (Diagrama de Transiciones) Un lenguaje usa Tokens que son formados con **solamente** Dígitos y Letras. Estos son:

**NUMO** → Números octales, los cuales **pueden** terminar con la vocal ‘O’. Recuerde que los octales solo usan los dígitos 0 al 7.

**NUM** → Números enteros que no son un NUMO. Opcionalmente Pueden terminar en la letra ‘d’.

**ID** → combinación de letras y/o dígitos que no son NUM ni NUMO (debe tener al menos una letra)

Dibuje un dt para reconocer a (los nombres de) estos Tokens.  
Lexemas de ejemplo:

23456 **NUMO** (porque solo usa dígitos octales)  
23456d **NUM** (porque son solo dígitos y termina en ‘d’)  
78695 **NUM** (son solo dígitos y usa dígitos **no**-octales)  
7563O **NUMO** (solo usa dígitos octales y termina en ‘O’)  
854O **ID** (al utilizar el 8 ya deja de ser octal)  
o1234 **ID** (empieza con letra. No es NUMO ni NUM)  
345dd **ID**  
AB2C **ID**

**5.** (Diagrama de Transiciones) Un lenguaje usa Tokens que son formados con **solamente** Dígitos, Letras.

**NUM** → Números enteros

**IDNUM** → Alternación estricta de Letras y Dígitos (al menos 2 chars)

**ID** → Ninguno de los anteriores.  
(Combinación de Letras, Dígitos y “\$”)

Dibuje un dt para reconocer a (los nombres de) estos Tokens.  
Ejemplos:

234 2d4w5 dd333 a3b5 a4 Z  
NUM IDNUM ID IDNUM IDNUM ID

/\* Alternación estricta: Letra Dígito Letra Dígito ... o  
Dígito Letra Dígito Letra ...

\*/

**6.** (Diagrama de Transiciones) Un lenguaje toma como tokens a toda subsecuencia formada con **solo** Letras. Estos son:

**IDBA** → Termina con la subsecuencia “BA”.

**IDA** → Es ‘A’ o, termina en ‘A’ pero el anterior char no es ‘B’.

**ID** → subsecuencia de Letras que no es IDBA ni IDA.

Dibuje un dt para reconocer a (los nombres de) estos Tokens.

**7.** (Diagrama de Transiciones) Un lenguaje forma sus tokens con **todas** las cadenas formadas con Letra, Dígito y ‘.’. Estos son:

**NUM** → Números enteros

**FLOAT** → Números reales informales que terminan en ‘F’.

**DOUBLE** → Números reales informales que **NO** terminan en ‘F’.

**ID** → Combinación de Letras y/o Dígitos, que no es NUM, FLOAT ni DOUBLE.

Note que el punto (‘.’) puede generar un error: si no forma parte de un FLOAT o un DOUBLE; o si el char que le sigue no es Dígito.

Un número es considerado **real** si y solo si está presente el **punto** (‘.’) **decimal**. Se le dice informal, porque se le permite al programador (si él quiere), ignorar la parte entera o la parte decimal, pero no ambas.  
Ejemplos: 0.47, .47, 37.0, 37., 60.00, 223.876

Dibuje un dt, para reconocer a estos Tokens.

**8.** (Aplicación de los dt) En este contexto, llamamos **palabra** a toda subsecuencia formada con **solamente** letras.

Asumiendo que el cabezal de la Cinta de Caracteres está en la primera celda, dibuje un dt que recorra todas las celdas y devuelva la **palabra** de mayor longitud que está presente en la Cinta. Este dt toma como separador de las **palabras** a todo char que no sea Letra.

Si la Cinta no tiene ninguna **palabra**, su dt devolverá “ ” (cadena vacía).

Por comodidad, asuma que todas las **palabras** (si existen) tienen diferente longitud.

**9.** (Aplicación de los dt) Asumiendo que el cabezal de la Cinta de Caracteres está en la primera celda, dibuje un dt que recorra todas las celdas y devuelva la **cantidad de palabras** que aparecen **dentro** de los comentarios de línea. Los comentarios que se usan son los usados por JAVA (//....)

Se considera **palabra** a toda subsecuencia que no tiene Espacios ni EOF

**10.** *(Aplicación de los dt)* Asumiendo que el cabezal de la Cinta de Caracteres está en la primera celda, dibuje un dt, que recorra todas las celdas y devuelva (return en un estado final), la cantidad de palabras que hay en la Cinta.

*Se considera palabra a toda subsecuencia que no tiene Espacios ni EOF*

**11.** *(Aplicación de los dt)* Asumiendo que el cabezal de la Cinta de Caracteres está en la primera celda, dibuje un dt, **de no más de tres estados**, que recorra todas las celdas y devuelva (return en un estado final), la cantidad de palabras que hay en la Cinta.

*Se considera palabra a toda subsecuencia que no tiene Espacios ni EOF.*