



ALPHA: UNA NOTACIÓN ALGORÍTMICA BASADA EN PSEUDOCÓDIGO

(Alpha: An algorithm notation based on pseudocode)

Recibido: 12/09/2014 Aprobado: 24/10/2014

Ramírez, Esmitt

Universidad Central de Venezuela, Venezuela

esmitt.ramirez@ciens.ucv.ve

RESUMEN

En las Ciencias de la Computación, un algoritmo es un conjunto ordenado de instrucciones que permiten realizar una tarea mediante pasos sucesivos, tomando datos de entrada sobre un estado inicial para arrojar una salida. Así, un algoritmo puede ser expresado de muchas maneras: usando lenguaje natural, algún lenguaje de programación, diagramas de flujo, pseudocódigo, entre otros. Particularmente, el pseudocódigo ofrece una descripción de alto nivel de un algoritmo mezclando el lenguaje natural con sintaxis de uno o muchos lenguajes de programación. El pseudocódigo es ampliamente empleado en diversos libros de texto, publicaciones científicas, cátedras universitarias, y como producto intermedio durante la fase de desarrollo de software. Sin embargo, el pseudocódigo no está basado en ningún estándar o notación, presentando una gran variación entre distintos grupos de investigación y desarrollo. En este trabajo se propone una notación para la construcción de algoritmos y estructuras de datos que es simple, eficaz y moderna, permitiendo una rápida conversión entre el pseudocódigo y un lenguaje de programación. Entonces, se describe de forma detallada la sintaxis y convenciones empleadas en la notación propuesta ofreciendo una poderosa y útil herramienta con soporte a diversos enfoques de programación. Las pruebas realizadas demuestran su uso en la construcción de estructuras de datos complejas y al mismo tiempo verifican su impacto en un curso de Algoritmia.

Palabras clave: notación algorítmica, algoritmos, programación, pseudocódigo

ABSTRACT

In computer science, an algorithm is an ordered set of instructions that allow you to perform a task by consecutive steps, taking input data for an initial state to obtain an output. Thus, an algorithm can be expressed in different ways: using natural language, some programming language, flowcharts, pseudo code, and others. Particularly, the pseudo code offers a high-level description of an algorithm by mixing the natural language syntax with one or several programming languages. The pseudo code is widely used in various textbooks, scientific papers, university departments, and as an intermediate product during the software development process. However, the pseudo code is not standard-based or any notation offering a large disparity between different research and development groups. In this paper, we present a notation for algorithms and data structures development that are simple, effective and modern, allowing a quick conversion between the pseudo code and a programming language. Then, a detailed syntax and



conventions used in the notation proposed is described, offering a powerful and useful tool to support different programming approaches. The performed tests show its use in the construction of complex data structures while verifying its impact in an Algorithms course.

Keywords: algorithm notation, algorithms, programming, pseudo code

INTRODUCCI  N

En la escritura de algoritmos es posible distinguir tres modelos de construcci  n y dise  o de   stos: seguir la sintaxis de un lenguaje de programaci  n conocido como Java, PHP, Basic, etc.; emplear un lenguaje natural basado en sentencias l  gicas correctas como “asignar a la variable X el valor le  do”; o emplear un lenguaje h  brido producto de mezclar frases del lenguaje natural con sentencias correctas en uno o m  s lenguajes de programaci  n (tambi  n llamado pseudoc  digo).

Tomando el primer modelo, es posible que se dificulte separar la idea del algoritmo de los detalles de implementaci  n. Un ejemplo notable de ello se observa en Sedgewick y Wayne (2011), donde se emplea el lenguaje Java para la explicaci  n de los algoritmos. Sin embargo, dichos autores tratan de mitigar dicho problema empleando solo un subconjunto del lenguaje Java y considerando que la sintaxis es muy similar en muchos lenguajes de programaci  n modernos (e.g. C#, C++, F#, entre otros).

El segundo modelo es creado de forma emp  rica siguiendo un patr  n l  gico de desarrollo de software. Bajo este concepto, se han dise  ado diversos lenguajes de programaci  n tales como Hyper Talk, Lingo, AppleScript, SQL, Python, entre otros, donde la idea detr  s de   stos reside en que cualquier persona sin conocimiento directo de un lenguaje en particular pueda entender el c  digo escrito, y posteriormente aprenderlo.

El tercer modelo (junto al primero) es uno de los m  s empleados en libros de texto y art  culos cient  ficos y se conoce como pseudoc  digo, pseudoformal o pseudolenguaje. Este se comporta como una descripci  n compacta, sin detalle de implementaci  n y en ocasiones asociado a un estilo de lenguaje de programaci  n (conocido como pidgin code: estilo C++, estilo Java, estilo Fortran, etc.). Del mismo modo, el pseudoc  digo se emplea en las aulas de clases de diversos cursos de algoritmia a nivel de educaci  n superior e universitaria.

Diversos autores reconocidos en el   rea de las Ciencias de la Computaci  n escriben sus textos basados en un pseudoc  digo para la explicaci  n de sus algoritmos (Dasgupta, y col., 2008; Cormen y col., 2009; Skiena, 2010). Sin embargo, no existe una sintaxis est  ndar para el pseudoc  digo, dado que no es directamente un programa ejecutable por un computador.

En este trabajo se presenta una propuesta de notaci  n para la construcci  n de algoritmos basado en pseudoc  digo que es simple, eficaz y permite una r  pida conversi  n a alg  n lenguaje de programaci  n. Dicha notaci  n, denominada Alpha, soporta diversas los elementos b  sicos de un lenguaje de programaci  n tales como



variables, sentencias, estructuras iterativas, estructuras de control, tipos de datos, entre otros.

La notaci  n Alpha integra elementos fundamentales presentes en lenguajes de programaci  n modernos siendo un instrumento poderoso para la construcci  n de algoritmos.

La organizaci  n de este art  culo es como sigue: la secci  n 2 presenta una serie de trabajos relacionados previos a esta investigaci  n que sirven de soporte del estudio realizado. La secci  n 3 describe en detalle la notaci  n Alpha, incluyendo la sintaxis y operaciones b  sicas as   como las estructuras de datos y de control en pseudoc  digo de la notaci  n. Las pruebas realizadas y resultados obtenidos se muestran en la secci  n 4. Finalmente, se presentan las conclusiones y trabajos a futuro propuestos en la secci  n 5.

TRABAJOS PREVIOS

Seg  n Zobel (2010), un programador que requiera implementar un algoritmo en espec  fico, especialmente uno al cual no est   familiarizado, primero debe comenzar con una descripci  n en pseudoc  digo y luego convertir esta descripci  n en el lenguaje destino.

Igualmente, en grupos de trabajo de desarrollo con programadores, el intercambio de informaci  n e ideas se puede realizar empleando dicho pseudolenguaje para bosquejar y estructurar algoritmos.

Aunado a ello, existen alternativas gr  ficas al uso de pseudoc  digo para la descripci  n de algoritmos que es empleado en diversos grupos interdisciplinarios, tales como diagramas de flujo las cuales siguen convenciones formales en su construcci  n o diagramas UML (Unified Modeling Language) (Larman, 2004) (Sharp, 2008).

Bailey y Lundgaard (1989) proponen diversas estructuras formales que permiten separar la l  gica de programaci  n de un lenguaje de programaci  n en particular. Entre estas estructuras definen un pseudoc  digo que, junto a los diagramas de flujo, diagramas IPO (Input-Processing-Output), gr  ficos de jer  rquicos, entre otros, permiten enriquecer la explicaci  n de diferentes t  cnicas para la resoluci  n de problemas computacionales. Posteriormente, diversos autores proponen la utilizaci  n del pseudoc  digo para la construcci  n de software (McConnell, 2004; Gilberg, & Forouzan, 2004).

De igual modo, se han propuesto notaciones formales basadas en lenguaje de programaci  n matem  tica como Z notation (Spivey, 1992) o Vienna Development Method Specification Language - VDM-SL (Jones, 1990).

Gran parte de los pseudoc  digos existentes son dise  ados para la programaci  n imperativa. As  , la influencia de lenguajes cl  sicos como BASIC, Fortran, Pascal y C se puede percibir de forma natural en la construcci  n de algoritmos de muchos esquemas de pseudoc  digo. Actualmente, muchas de las estructuras de datos o instrucciones creadas han sido modificadas para adaptarse a los lenguajes modernos.



Coto (2002) presenta una serie de especificaciones con el nombre de Lenguaje PseudoFormal, escrito en idioma castellano para la construcci3n de algoritmos. En dicho trabajo se presenta detalladamente una gu a empleando pseudoc3digo basado en C y Pascal.

De ese trabajo surgieron otras propuestas igualmente en el idioma castellano para el dise o de programas computacionales, para la ense anza en el  rea de algoritmia (Pe a, 2005; Pes, 2006).

Posteriormente, Mart nez y Rosquete (2009) crean una propuesta de notaci3n algor mica est ndar para programaci3n imperativa denominada NASPI, la cual formaliza un pseudoc3digo que es empleado durante la docencia de algoritmos y programaci3n a nivel universitario. De este modo, se busca unificar las estructuras empleadas independientes del lenguaje de programaci3n utilizado.

Ottogalli y col. (2011) presentan NASPOO, una propuesta de notaci3n algor mica est ndar para la ense anza de programaci3n orientada a objetos (POO), la cual complementa a la propuesta NASPI, ofreciendo estructuras de datos que soporten las caracter sticas esenciales de la POO. Dicha investigaci3n se basa en emplear NASPI (Mart nez, & Rosquete, 2009), la notaci3n empleada en el texto de Joyanes (2008) y Lenguaje PseudoFormal (Coto, 2002).

El objetivo de esta investigaci3n es proponer una notaci3n basada en pseudoc3digo para la ense anza de algoritmos y estructuras de datos a nivel universitario, extrayendo las caracter sticas relevantes de las notaciones existentes, as  como incluir caracter sticas comunes de los lenguajes de programaci3n modernos (e.g. Javascript, Go, Python, Ruby, Lua, entre otros) que no estaban presentes en los lenguajes cl sicos, y permitir una conversi3n r pida entre el pseudoc3digo y alg n lenguaje de programaci3n.

NOTACI3N ALPHA

En el 2004, McConnell propone unas reglas simples para la escritura de cualquier pseudoc3digo:

- Emplear el idioma ingl s.
- No utilizar elementos sint cticos de alg n lenguaje de programaci3n espec fico.
- Escribir el pseudoc3digo para responder a “qu ” y no “c3mo” solucionar los aspectos de un problema de forma algor mica.
- Debe ser lo suficientemente a bajo nivel para permitir que un desarrollador escriba su c3digo basado en  ste.

Basado en estas reglas, se propone la notaci3n Alpha para la construcci3n de algoritmos empleando pseudoc3digo tal que permita separar la ense anza de la l3gica en



la resoluci3n de problemas algor tmicos de las caracter sticas espec ficas de un lenguaje, considerando que el proceso de conversi3n pseudoc3digo-lenguaje sea simple.

Al mismo tiempo, Alpha define estructuras de datos esenciales que pueden ser empleadas en enfoques de programaci3n orientada a eventos, orientada a objetos y estructurada. Es importante destacar que Alpha puede ser extendida para soportar programaci3n funcional u otro tipo como programaci3n declarativa.

La notaci3n Alpha est  dise ada para que una serie de instrucciones sea ejecutada l nea a l nea, es decir, no requiere de un punto de entrada de forma expl cita (i.e. creaci3n de una funci3n principal - main). De esta forma, la explicaci3n de los algoritmos se hace con mayor simplicidad y permite dise ar un algoritmo r pidamente.

SINTAXIS B SICA

En la notaci3n Alpha, los identificadores se consideran v lidos si cumplen las mismas restricciones de muchos lenguajes tales como: no puede empezar con un n mero o s mbolo, no contener espacios, no coincidir con alguna palabra reservada del pseudoc3digo y estar compuesto  nicamente por letras, n meros y el s mbolo gui3n '-' y piso '_'.

Para mayor legibilidad, en esta investigaci3n se tomar n las siguientes convenciones:

- En las definiciones de tipo de datos, los s mbolos que est n dentro de corchetes [...] se consideran opcionales.
- En una sola l nea de c3digo, se definen variables de un solo tipo de dato.
- Para una mejor legibilidad de los algoritmos, en la medida de lo posible, las variables de un tipo comienzan con la(s) letra(s) de dicho tipo.
- Los identificadores de las variables de un tipo constante son en letras may sculas.
- El nombre de los procedimientos y funciones comienzan con letra may scula.
- Los atributos o miembros de las clases tienen como prefijo la cadena "m_" para indicar que pertenecen a una clase.

As  como en los lenguajes de programaci3n, la notaci3n Alpha contiene tipos de datos y las operaciones entre estos tipos.

Un tipo de dato es un conjunto de valores y una serie de operaciones que pueden ser aplicadas a estos valores.

B sicamente, los tipos de datos se pueden clasificar en simples (tambi n llamados primitivas o elementales) y compuestos (tambi n llamados estructurados). La diferencia



radica en el hecho de dividirse en t  rminos de los valores que lo constituyen tal que constituyan otro tipo de dato.

En la Tabla 1 se muestra un resumen de los tipos de datos simples empleados.

Tabla 1. Tipos de datos simples de la notaci  n Alpha

Tipo de Dato	Conjunto de Valores	Operadores
Char	Caracteres imprimibles (95) del c��digo ASCII	Relacionales
Boolean	True y false	Relacionales de ��lgebra booleana
Integer	N��meros naturales del conjunto S, tal que $S \in \mathbb{Z}$	Aritm��ticos y relacionales
Real	N��meros naturales del conjunto S, tal que $S \in \mathbb{R}$	Aritm��ticos y relacionales
Enum	Subconjunto de valores enteros especificados por el intervalo [1,n] donde n es el n��mero de identificadores del tipo Enum	Heredados de Integer para cada elemento del Enum
Pointer	Direcciones de memoria donde se almacenen variables	Referenciaci��n, derreferenciaci��n, suma y resta

Fuente: elaboraci  n propia.

M  s adelante, se discutir   sobre los tipos de datos compuestos con mayor detalle.

OPERACIONES B  SICAS

Las operaciones b  sicas del pseudoc  digo se definen como la declaraci  n de variables, asignaci  n de valores a variables, la lectura est  ndar y escritura est  ndar.

- Declaraci  n de variables:

La declaraci  n de una variable de nombre <identificador> del tipo de dato <tipo> se declara como:

<tipo> <identificador> [;]

Del mismo modo, es posible definir m  ltiples variables como una lista de identificadores en su declaraci  n:

<tipo> <identificador₁, identificador₂, ..., identificador_k> [;]

N  tese que la presencia del s  mbolo ';' al final de la declaraci  n es opcional. Si se aplica dicho operador, se considera como de secuenciamiento, es decir, permite declarar m  s instrucciones en una misma l  nea. Se recomienda emplear una instrucci  n por l  nea solo para hacer m  s legible el pseudoc  digo a escribir.

Esta convenci  n de secuenciamiento aplica de la misma forma para las instrucciones de un programa empleando el pseudoc  digo. En los ejemplos presentados en este



art  culo, no se emplear   el uso del s  mbolo ‘;’ al final de cada instrucci  n si contiene una sola sentencia.

- Asignaci  n Simple:

La asignaci  n simple permite guardar un valor de su conjunto de valores en una variable declarada.

Para la declaraci  n de un <valor> a una variable <identificador> se realiza de las siguientes formas:

<identificador> = <valor> [;]

<identificador> = <identificador> [;]

Se emplea el operador = para la operaci  n de asignaci  n en la notaci  n Alpha. La asignaci  n no solamente permite darle un valor a las variables, sino tambi  n una expresi  n.

Algunos ejemplos de declaraci  n de variables de tipo de dato simple, se muestran en la Figura 1.

Figura 1. Ejemplo de declaraci  n de variables simples

```
Integer iMonth = 6
Char cGender = 'g'
Boolean bFlag = iMonth > 8
Real rTaxes = 12.5
Enum eDays = [Sunday, Monday, Tuesday, Wednesday, Thursday, Friday, Saturday]
Integer * pPointer = ref iMonth
```

Fuente: elaboraci  n propia.

En el caso de las expresiones, se intenta evaluar de izquierda a derecha, mientras sea posible. Si existen diversos operadores, entonces se debe aplicar prioridad de operadores. La prioridad de operadores define un orden de ejecuci  n de los operadores dentro de una expresi  n. Si en la expresi  n existen operadores con el mismo nivel de prioridad, se eval  a de izquierda a derecha.

La Tabla 2 muestra un conjunto de operadores aritm  ticos, l  gicos, relacionales y de asignaci  n bajo un orden de prioridad (mayor prioridad de arriba a abajo y de izquierda a derecha para una expresi  n):

Tabla 2. Prioridad de operadores a considerar en la notaci n

Tipo	Operador
Aritm�tico	[] () *(derreferenciado) ref -(unario) ^(potencia) * / div(divisi�n entera) mod(m�dulo) + -
Relacional	> < >= <= == !=
L�gico	not and or
Asignaci�n	=

Fuente: elaboraci n propia.

Un ejemplo de la prioridad de operadores se puede observar en la Figura 2.

Figura 2. Ejemplo demostrativo de la prioridad de operadores

```
Boolean bFlag = iMonth > 8
bValue = -4^2 < 8.05 + 6 * 3 and not 3 == 8
```

Fuente: elaboraci n propia.

En el ejemplo, para obtener el valor de bValue, primero se eval a el s mbolo - unario en el 4 y luego -4^2 dando un valor de -16. Luego, se eval a $6 * 3$ y posterior se suma el valor de 8.05 resultando el valor de 26.05.

Despu s, se realiza la comparaci n $-16 < 26.05$ dando el valor de true. La pr xima evaluaci n es $3 == 8$ resultando en false, y not de false es true.

Finalmente, la evaluaci n final es true and true en la asignaci n de bValue.

El mecanismo para violar la prioridad existente es el uso de par ntesis ().

Por otro lado, existen conversiones autom ticas entre los tipo Char a String, Integer a Real y Enum a Integer.

- Declaraci n de Constantes:

Una constante <identificador> se define de acuerdo a su <tipo> y a su <valorDeclarado> de la siguiente forma:

```
const <tipo> <identificador> = <valorDeclarado> [ ; ]
```

El <valorDeclarado> debe pertenecer al conjunto definido para el <tipo> de forma expl cita.



- Comentarios:

La notaci3n Alpha soporta la utilizaci3n de comentarios (i.e. informaci3n blablala). Los comentarios ocupan solo una l nea y se identifican por el s mbolo //. Todo texto que se encuentre despu s de dicho s mbolo en una l nea, se considera un comentario y no afecta la ejecuci3n del programa en pseudoc3digo. Su utilidad radica en documentar y etiquetar el c3digo escrito para hacerlo m s legible.

- Entrada y Salida:

La entrada o lectura simple permite obtener desde el dispositivo de entrada est ndar definido (ej. teclado) y asignarlo a una o m s variables del mismo tipo definidas como <identificador_i> previamente declaradas. Su forma sentencial es:

```
Read (<identificador1>, <identificador2>, ..., <identificadork>) [ ; ]
```

La salida o escritura simple permite mostrar los resultados de una expresi3n, identificador o valor por el dispositivo de salida est ndar (ej. monitor, impresora, etc.). La funci3n Print realiza conversiones impl citas de los valores y se emplea de las siguientes formas:

```
Print (<identificador1>, <identificador2>, ..., <identificadork>) [ ; ] //lista
```

```
Print (<valor>) [ ; ] //un solo valor
```

TIPO DE DATO COMPUESTO

Un tipo de dato compuesto consiste en una colecci3n de otros tipos de datos con el objetivo de construir algoritmos m s complejos que solo con tipos elementales ser a complicado.

El tipo de dato compuesto se puede dividir en componentes y formar otro tipo de dato, cosa que no se puede hacer con el tipo de dato simple. La notaci3n define el tipo de dato cadena (String), arreglo (Array), registro (Register) y archivo (File).

- Tipo Cadena – String:

El tipo String se puede definir como una secuencia de caracteres:

- Defini3n de tipo: String <identificador> [;]
- Conjunto de valores: Secuencia de valores del tipo Char sin l mite definido
- Operadores: concatenaci3n (+), relacionales (==,!=), de acceso ([<pos>]), y de construcci3n de substring ([Li .. Ls]) con Li < Ls.
- El operador de acceso permite obtener un valor del tipo Char de un tipo String. El valor de <pos> corresponde a un valor del tipo Integer en el rango [1, n] donde n

representa la longitud del String. En la figura 3 se muestra un ejemplo del uso del tipo String.

Figura 3. Utilización del tipo compuesto String

```
String sName = "Springfield" //contiene 11 posiciones
Integer iPos = 4
Char c = sName[iPos] //es equivalente a sName[4]
Print (c) //la salida es 'i'
String sSubName = sName[2..5]
Print (sSubName) //la salida es "prin"
```

Fuente: elaboración propia.

- Tipo Arreglo – Array:

Para el arreglo se realiza la definición del tipo de dato, la operación selectora que permite obtener un valor del arreglo y la operación constructora para inicializar los valores de un arreglo.

- Definición de tipo: Array <identificador> of <tipo> [Li..Ls] [;]
- Selector: <identificador> [<pos>], donde pos está en el rango [Li,Ls]
- Constructor: Array <identificador> of <tipo> [] = {valor₁, valor₂,..., valor_k} [;]

Las posiciones del arreglo pueden ser inicializadas de forma algorítmica empleando el operador selector y una asignación.

El tipo Array soporta construir estructuras que sean k-dimensionales empleando k-pares de [Li_k .. Ls_k]. Por ejemplo, para k=2 se define como:

```
Array <identificador> of <tipo> [Li1 .. Ls1][Li2 .. Ls2] [ ; ]
```

donde Li₁ y Ls₁ definen los límites inferior y superior de la primera dimensión, y Li₂ y Ls₂ de la segunda dimensión.

- Tipo Registro – Register:

En la definición del tipo de dato Register se muestra la forma de su definición, el operador de acceso y el conjunto de valores.

- Definición de tipo:

```
Register <identificador>
```

```
<tipoDato1> <identificador1> [ ; ]
```

```
<tipoDato2> <identificador2> [ ; ]
```



```
...
<tipoDatok> <identificadork> [ ; ]
end
```

- Selector: el operador '.' para tener acceso a un campo del registro. La asignación '=' seguida de todos los literales asociados a cada campo, separados por el símbolo ',' entre llaves {}.
- Conjunto de Valores: los asociados a cada tipo de dato de los campos.

Un ejemplo de definición y utilización de un tipo Register que almacena los datos de una persona se muestra en la Figura 4.

Figura 4. Ejemplo del uso de un tipo compuesto Register

```
Register rgPerson
String sName
Integer ild
Char cGender
String sAddress
end
rgPerson.sName = "Homer Simpson"
rgPerson.ild = 911
rgPerson.cGender = 'M'
rgPerson.sAddress = "742 Evergreen Terrace"
rgPerson = {"Homer Simpson", 911, 'M', "742 Evergreen Terrace"} //asignación como lista de valores
```

Fuente: elaboración propia.

- Tipo Archivo – File:

Un tipo de dato File representa a un archivo o fichero. Este tipo de dato se construye como una clase, y sus variables definidas como objetos. La declaración de un archivo secuencial es:

```
File <objetoF> [ ; ]
```

Las operaciones básicas de un tipo File son:

- Abrir Archivo: La definición para abrir un archivo en una variable <identificadorF> del tipo File es como sigue:

```
Boolean <identificador> = <objetoF>.OpenFile (<nombreArchivo>, <parámetros>) [ ; ]
```

Donde la función retorna true si fue exitosa la operación, false en caso contrario; <objetoF> es el nombre del objeto de la clase File; <nombreArchivo> es un tipo String que representa el nombre del archivo a abrir y, <parámetros> se refiere a la forma de operar con el archivo y puede tomar los siguientes valores:



- Create: indica que se crear  el archivo
- Write: indica que el archivo se abre de solo escritura
- Read: indica que el archivo se abre de solo lectura
- Text: indica que el archivo a abrir es de formato texto
- Binary: indica que el archivo a abrir es de formato binario
- Append: indica que el archivo se abre de escritura pero se a ade al final de archivo

La notaci n Alpha permite combinar el campo <par metros> con el operador l gico and.

- Cerrar Archivo: para cerrar o finalizar de operar sobre un archivo se hace ejecuta una funci n que retorna true si se logr  exitosamente, y false en caso contrario:

```
Boolean <identificador>= <objetoF>.CloseFile ( ) [ ; ]
```

- Fin de Archivo: la instrucci n para indicar la finalizaci n de archivo retorna true si no es posible obtener m s datos en la lectura del archivo y false en caso contrario, y se define como:

```
Boolean <identificador> = <objetoF>.EndOfFile ( ) [ ; ]
```

- Leer y Escribir del Archivo: para la lectura del contenido del archivo se debe emplear una variable <identificador> que almacene los valores le dos. La definici n es de la siguiente forma:

```
Boolean <identificador>= <objetoF>.ReadFile (<identificador>) [ ; ]
```

De forma similar, la escritura en un archivo se realiza como:

```
Boolean <identificador>= <objetoF>.WriteFile (<identificador>) [ ; ]
```

TIPO DE DATO DEFINIDO

La notaci n Alpha soporta la definici n de nuevos tipos de datos. Para ello, se debe colocar previo a la definici n de una variable la palabra reservada Type. De esta forma, se crea un nuevo tipo de dato que puede ser utilizado para la creaci n de nuevas variables. La Figura 5 presenta un ejemplo de declaraci n v lida empleando un tipo de dato definido.

Figura 5. Un ejemplo simple de la utilizaci n de un tipo de dato definido

```
Type Array aWeek of Boolean [1..7]  
aWeek tLaboral, tHolidays
```

Fuente: elaboración propia.

TIPO POINTER

El pseudocódigo soporta el uso de apuntadores o punteros, los cuales almacenan una dirección de memoria en donde por lo general se encuentra un dato, sea elemental o estructurado.

El tipo Pointer es la base para la creación de la mayoría de las estructuras dinámicas (e.g. listas, árboles, etc.).

Entre los operadores empleados por este tipo está la derreferenciación que retorna el dato referenciado por el apuntador, y se debe colocar antes del identificador que se desea derreferenciar. Para ello, se emplea el símbolo '*' para derreferenciar y se recomienda colocarlo entre paréntesis junto con el identificador para mayor legibilidad.

Por otro lado, este tipo emplea el operador de referencia el cual retorna una dirección de memoria de una variable u objeto, y se simboliza mediante la palabra ref.

Se puede observar en la figura un ejemplo del uso de este tipo.

Figura 6. Utilización del tipo Pointer con los operadores referenciación y derreferenciación

```
Type Register Point
  Real x,y
end
Point ptMyPoint
Point * pPointer
pPointer = ref ptMyPoint //pPointer toma la dirección en donde está almacenada ptMyPoint
*pPointer.x = 4 //se asigna 4 al campo de x de pPointer, equivale a ptMyPoint = 4
*(ref ptMyPoint).y = 3 //equivalente a ptMyPoint.y = 3
*(*(ref pPointer)).x = 1 //equivalente a ptMyPoint.x = 1
```

Fuente: elaboración propia.

El operador '*' tiene prioridad sobre el operador punto '.' utilizado para acceder miembros de registros y objetos, y éste sobre el operador ref. Otros operadores de interés para los apuntadores son el operador new y delete.

El operador new reserva el espacio en memoria suficiente para el tipo de dato especificado como parámetro y retorna la dirección de memoria que hace referencia a dicho espacio. Si no se logró reservar el espacio entonces retorna la constante NIL. Del mismo modo, el operador delete libera la memoria dinámica reservada mediante el operador new. Se debe colocar delete seguido del identificador del apuntador. Como efecto de la operación, la memoria reservada será liberada y estará disponible para alojar nuevos datos.



ESTRUCTURAS DE CONTROL

Del mismo modo que en diversos lenguajes de programación, las estructuras de control permiten componer operaciones basadas en un conjunto de condiciones que hacen que se ejecute de forma excluyente un código. La notación propuesta define la selección o condicional simple, condicional doble y selección múltiple.

- Condicional Simple:

Dada una condición <condiciónB> que representa a una expresión que retorna un valor del tipo Boolean, un condicional simple se escribe en pseudocódigo como:

```
if <condiciónB> then
    <instrucción1>
    <instrucción2>
    ...
    <instrucciónk>
end
```

Dentro del cuerpo del condicional puede haber 1 o más instrucciones que a su vez puede ser un condicional simple.

- Condicional Doble:

Dada una condición <condiciónB> que representa a una expresión que retorna un valor del tipo Boolean, se puede definir un condicional doble como:

```
if <condiciónB> then
    <instruccióna1>
    <instruccióna2>
    ...
    <instrucciónak>
else
    <instrucciónb1>
    <instrucciónb2>
    ...
```




```
<instrucci nbk>
```

```
end
```

Si <condici nB> toma el valor de true entonces se ejecutan el conjunto de <instrucci n^a_i>, en caso contrario el conjunto de <instrucci n^b_i>. Como parte de las instrucciones puede estar uno o m as condicionales simples o dobles.

Cuando luego de la sentencia else, existen otras condiciones (simple o doble) es posible emplear la sentencia elseif. Su utilidad radica en hacer m as legible el c digo escrito en pseudoc digo dentro de la notaci n Alpha. Su sintaxis es como sigue:

```
if <condici nB1> then
```

```
<instrucci na1>
```

```
<instrucci na2>
```

```
...
```

```
<instrucci nak>
```

```
elseif <condici nB2> then
```

```
<instrucci nb1>
```

```
<instrucci nb2>
```

```
...
```

```
<instrucci nbk>
```

```
end
```

- Selecci n M ltiple

Dado un conjunto de condiciones que son excluyentes entre s , se puede definir la estructura de selecci n m ltiple como:

```
select
```

```
<condici n1> : <instrucci n1>
```

```
<condici n2> : <instrucci n2>
```

```
...
```

```
<condici nk> : <instrucci nk>
```



end

Cabe destacar que la estructura select solo es válido si contempla una partición de las condiciones posibles, es decir, solo satisface una de las condiciones <condiciónk>. La estructura select se basa en la partición del rango de una variable y la verificación de las condiciones solo se hace con valores literales.

ESTRUCTURAS ITERATIVAS

Las estructuras iterativas permiten ejecutar un conjunto de instrucciones de forma condicionada. En la notación se definen 4 tipos de estructuras iterativas: while, do-while, for y foreach.

While y do-while

Dada una <condición>, la estructura iterativa while se define como:

```
while <condición> do
```

```
<instrucción1>
```

```
<instrucción2>
```

```
...
```

```
<instrucciónk>
```

```
end
```

La definición de la estructura do-while en la notación Alpha es como sigue:

```
do
```

```
<instrucción1>
```

```
<instrucción2>
```

```
...
```

```
<instrucciónk>
```

```
while <condición>
```

En la figura 7 se muestra el cálculo del valor del factorial empleando la estructura while y do-while.



Figura 7. C culo del factorial empleando la estructura while y do-while

```
Integer iFactorial = 1, iNumber = 8
while iNumber > 1 do
    iFactorial = iFactorial * iNumber
    iNumber = iNumber - 1
end
Print (iNumber + "!=" + iFactorial)
```

```
Integer iFactorial = 1, iNumber = 8
do
    iFactorial = iFactorial * iNumber
    iNumber = iNumber - 1
while iNumber > 1
Print (iNumber + "!=" + iFactorial)
```

Fuente: elaboraci n propia.

- For y foreach:

La estructura iterativa for se indica de forma similar a muchos lenguajes de programaci n, y se indica de forma opcional el incremento a realizar. Si dicho incremento no es indicado, se asume que es 1. Esta se define como:

```
for <identificador> = <vInicial> to <vFinal> [step <incremento>] do
    <instrucci n1>
    <instrucci n2>
    ...
    <instrucci nk>
end
```

donde <vInicial> representa el valor inicial de iteraci n y <vFinal> el valor final; e <incremento> indica el n mero de pasos a incrementar en cada paso.

La estructura foreach es una estructura iterativa similar a for que mantiene un contador impl cito y permite iterar sobre todos los elementos de una secuencia de elementos. Su definici n es como sigue:

```
foreach <identificador> in <vCollection>
    <instrucci n1>
    <instrucci n2>
    ...
    <instrucci nk>
end
```

Donde <identificador> representa un elemento del conjunto <vCollection> en cada iteraci n de la estructura durante su ejecuci n.

Figura 8. Cálculo del factorial empleando la estructura for y foreach

```
Integer iFactorial = 1, iNumber
for iNumber = 2 to 8 do
    iFactorial = iFactorial * iNumber
end
Print (iNumber + "!=" + iFactorial)
```

```
Integer iFactorial = 1, iNumber
Array aValues of Integer [] = {2,3,4,5,6,7,8}
foreach iNumber in aValues
    iFactorial = iFactorial * iNumber
end
Print (iNumber + "!=" + iFactorial)
```

Fuente: elaboración propia.

ACCIONES Y FUNCIONES

Las acciones y funciones permiten estructurar el código en segmentos con el fin de realizar tareas individuales y particulares. Una acción o función agrupa un conjunto de sentencias bajo un identificador (nombre de la acción/función) y que puede ser invocado en cualquier punto dentro de un algoritmo. La diferencia entre ambas es que la función retorna un tipo de dato que debe ser indicado en su definición, mientras que la acción no.

La definición de una acción viene dada por la palabra clave void de la siguiente forma:

```
void <identificador> ([<parámetro1>[,<parámetrok>]])
<definiciones>
<instrucciones>
end
```

Por otro lado, la definición de una función es con la palabra function como sigue:

```
function <identificador> ([<parámetro1>[,<parámetrok>]]) : <Tipo de Dato T>
<definiciones>
<instrucciones>
return <identificador/valor del tipo T> [;]
end
```

En la Figura 9 se muestra un ejemplo de acción y función empleando la notación Alpha donde se hace el cálculo del factorial y se imprime su valor.

Figura 9. Ejemplo para el c alculo del factorial en una acci n y funci n

<pre>void Factorial (Integer iN) Integer iFactorial = 1 while iN > 1 do iFactorial = iFactorial * iN iN = iN - 1 end Print (iN + "!=" + iFactorial) end Integer iNumber = 8 Factorial (iNumber)</pre>	<pre>function Factorial (Integer iN) : Integer Integer iFactorial = 1 while iN > 1 do iFactorial = iFactorial * iN iN = iN - 1 end return iFactorial end Integer iNumber = 8 Print (iNumber + "!=" + Factorial(iNumber))</pre>
--	---

Fuente: elaboraci n propia.

N otese en la Figura 9 que, despu es de la definici n de la acci n y funci n, se ejecutan instrucciones dada las caracter sticas del pseudoc digo propuesto.

El pase de par metros tanto de la acci n como funci n puede ser por valor o por referencia. Por defecto, los valores son pasados por valor, y utilizar un par metro por referencia debe ser solamente un identificador y anteponer la palabra reservada ref.

CLASES

Una clase es una estructura fundamental en la programaci n orientada a objetos que representa una entidad o concepto, las cuales definen un conjunto de variables miembros y m etodos apropiados para operar con dichas variables. Cada instancia de una clase se denomina objeto.

La notaci n Alpha soporta el uso de las clases bajo la siguiente estructura:

```
class <NombreClase>[<Tipo>] [inherited <NombreClasePadre>]
<ModificadorDeAcceso>:
    <atributo1>
    <atributo2>
    ...
    <atributok>
    [Constructor <NombreClase>
    <instrucciones>
    end]
    [Destructor <NombreClase>
```



```
<instrucciones>  
end]  
  
<Acci3n1/Funci3n1>  
  
<Acci3n2/Funci3n2>  
  
...  
  
<Acci3nk/Funci3nk>  
  
end
```

Por convenci3n, en este art culo se utilizar  la primera letra del identificador de una clase (i.e. <NombreClase>) en may sculas.

Los modificadores de acceso (i.e. <ModificadordeAcceso>) ser n tres: private, protected y public para privado, protegido y p blico, y pueden ser aplicado tanto sobre los atributos como las acciones/funciones miembros.

El constructor y destructor se indica expl citamente en la definici3n de la clase.

Por  ltimo, la herencia es soportada al utilizar de forma opcional en la declaraci3n de la clase la palabra reservada inherited, y el uso de plantillas o templates para un tipo de datos con el uso de un identificador de tipo entre los s mbolos '<' y '>'.

Los aspectos ligados a la programaci3n orientada a objetos tales como conceptos de herencia, atributos, polimorfismo, ligadura din mica, sobrecarga, despacho din mico, entre otros pueden ser consultados en los textos adecuados (Gamma y col., 1994; Blaha y Rumbaugh, 2004).

Para hacer referencia a los atributos y m todos de una clase se utiliza el operador punto '.' al igual que el tipo Register. Los objetos son declarados de la misma forma de las variables, y si contiene el Constructor entonces  ste es invocado al momento de su declaraci3n. Cuando se declara la instancia de la clase, se puede emplear el operador new para reservar su espacio en memoria. En caso de no emplear dicho operador, entonces se asume que el Constructor por defecto es invocado; en caso de tener par metros dicho operador es de forma obligatoria.

En la notaci3n Alpha, se asume que la herencia es simple, es decir, una clase deriva solamente de una clase base. Igualmente, es posible tener acceso a los atributos y m todos de la clase base empleando la palabra reservada super (e.g. super.atributo).

EXPERIMENTACI3N Y RESULTADOS

Las pruebas realizadas con la notaci3n Alpha se basaron en utilizarla en diversas herramientas de la ense anza de algoritmia tales como clases presenciales, gu as



te ricas y pr cticas, y ex menes. As , se realizaron experimentos cualitativos para medir el impacto de la notaci n Alpha en un grupo de estudiantes.

El escenario de pruebas consisti  en emplear la notaci n durante un per odo de 15 semanas a los estudiantes de una asignatura de programaci n, que forma parte del programa de la Licenciatura en Computaci n de la Universidad Central de Venezuela ubicado en Caracas, Venezuela.

En las clases impartidas en el sal n de clases, la notaci n Alpha se emple  para construir los algoritmos y estructuras de datos requeridos para lograr las competencias de la asignatura. Un ejemplo de ello se observa en la figura 10 donde se escribe una implementaci n sencilla basada en apuntadores para una estructura de datos de Pila (i.e. Stack) empleando clases y siendo utilizada.

Figura 10. Ejemplo de la creaci n de la clase Stack (que define una Pila) empleando apuntadores bajo la notaci n Alpha

```
class Node <T> //defini n de una clase sin constructor/destructor y basado en plantilla
public:
    T tInfo
    Node * pNext
end
class Stack <T> //defini n de la clase Stack empleando en apuntadores
private:
    Node <T> * pTop
    Integer iN
public:
    Constructor Stack()
        iN = 0
        pTop = NIL
    end
    Destructor Stack()
        while pTop != NIL do
            Node<T> * pTemp = pTop
            pTop = *pTemp.pNext
            delete pTemp
        end
    end
    function IsEmpty() : Boolean
        return iN == 0
    end
    void Push(ref T x)
        Node<T> * pNew = new Node
        *pNew.x = *x
        *pNew.pNext = pTop
        pTop = pNew
        iN = iN + 1
    end
    void Pop()
        Node<T> * pTemp = pTop
        pTop = *pTemp.pNext
        *pNew.pNext = pTop
        delete pTemp
        iN = iN - 1
    end
end
```



```

end
function Size() : Integer
    return iN
end
function Top() : T
    return *pTop.tInfo
end
end
//a continuaci n se emplea la clase definida Stack
Stack myStack <Integer> = new Stack()
myStack.Push(1); myStack.Push(3); myStack.Push(5); myStack.Push(8);
Print (myStack.Size()) //la salida es 4
Print (myStack.Top()) //la salida es 8
myStack.Pop()
myStack.Pop()
Print (myStack.Top()) //la salida es 3

```

Fuente: elaboraci n propia.

Con el objetivo de conocer la reacci n ante el uso de la notaci n en los distintos cursos de la asignatura, se realiz  una encuesta a un total de 94 personas para conocer el impacto la notaci n durante el curso y considerar cambios pertinentes en su estructuraci n. En la Tabla 3 se muestra las preguntas realizadas:

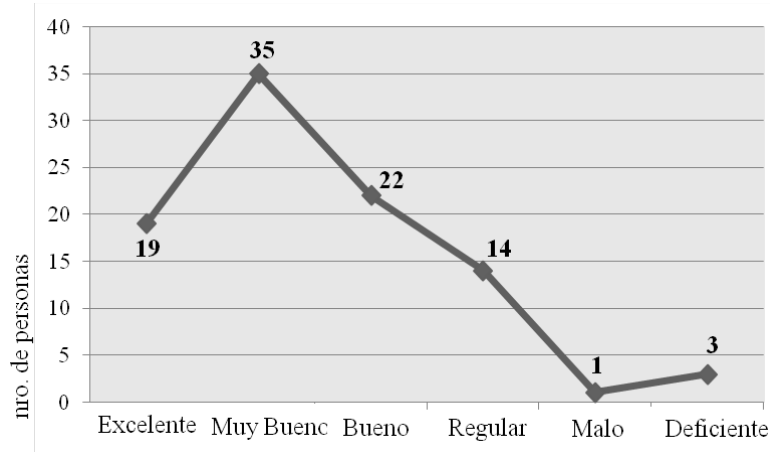
Tabla 3. Preguntas realizada para evaluar la notaci n propuesta

Pregunta	Escala
�La notaci�n empleada en el curso la considera...?	Selecci�n en el rango [1,6]: Excelente (1) a Deficiente (6)
�Considera Ud. que se deba incorporar alg�n cambio pertinente en la notaci�n empleada?	Si la respuesta es afirmativa, se debe escribir de forma libre dicho cambio

Fuente: elaboraci n propia.

Cabe destacar que dichas preguntas formaron parte de una encuesta de evaluaci n de diversos aspectos de la asignatura impartida basada en la escala propuesta originalmente por Likert. Como parte de los resultados se obtiene el gr fico de la Figura 11 que indica las respuestas a la primera pregunta.

Figura 11. Resultados obtenidos de la encuesta realizada



Fuente: elaboraci n propia.

El 80.85% de los encuestados consider  la notaci n propuesta como excelente (20.21%), muy bueno (37.23%) y bueno (23.41%), lo cual se considera positivo de acuerdo a la escala utilizada.

Sin embargo, un 19.15% no la considera de esta forma sino en el rango de regular (15.00%), malo (1.06%) y deficiente (3.09%). Es importante destacar que solamente el 23% de la poblaci n encuestada aprob  la asignatura la cual estaban cursando.

Con respecto a la segunda pregunta, el 4.25% pertenecientes al rango excelente, muy bueno y bueno, agreg  que se deber an incluir cambios para que la notaci n se asemeje mucho m s al lenguaje de programaci n empleado durante el curso (para esta investigaci n, fue el lenguaje C++).

Dentro del rango regular, no se presentaron comentarios asociados a un cambio en concreto sino de forma muy vaga expresaron que no era adecuado. Ahora, el 50% perteneciente al rango malo y deficiente indicaron su total descontento con la notaci n sin ofrecer alguna sugerencia constructiva.

Con los resultados es posible analizar que la notaci n est  cumpliendo su objetivo, sin desestimar los comentarios proporcionados por la poblaci n encuestada.

Al mismo tiempo, se debe considerar la presencia de discrepancias al momento de emplear la notaci n adecuadamente por parte del cuerpo docente presente en la asignatura, la cual consta de 5 docentes de c tedra y 4 estudiantes en labor de gu as para la parte pr ctica. As , se infiere que la inconsistencia presente al no cumplir a cabalidad la notaci n es un factor que pudo causar descontento y apat a con la asignatura as  como con sus elementos asociados, incluyendo la notaci n propuesta.



CONCLUSIONES Y TRABAJOS FUTUROS

En este trabajo se presenta una notaci  n basada en pseudoc  digo para la construcci  n de algoritmos que emplea convenciones estructurales presentes en diversos lenguajes de programaci  n, omitiendo los detalles espec  ficos de implementaci  n de dichos lenguajes. La notaci  n, denominada Alpha, contiene estructuras que son   tiles en el dise  o de programas computacionales que facilitan la ense  anza de algoritmos y estructuras de datos.

Plantear una propuesta que permita formalizar el pseudoc  digo tal que se construyan algoritmos y estructuras de datos se hace necesario debido a la no estandarizaci  n de   ste. La notaci  n Alpha constituye una herramienta poderosa y sumamente   til ya que se ajusta a las necesidades actuales al constituir una soluci  n a ser empleada en textos, art  culos cient  ficos y en la ense  anza. Los tipos de datos y estructuras de datos ofrecidas por la notaci  n permiten construir diversos programas computacionales simples y complejos que abarcan muchos aspectos dentro del   rea de Algoritmia.

La escritura de un c  digo empleando la notaci  n resulta sencilla y adecuada para la ense  anza de algoritmos y estructuras de datos, permitiendo estructurar las instrucciones y operaciones de forma tal que su conversi  n a un lenguaje de programaci  n es natural. As  , el resultado de la encuesta aplicada ofrece una visi  n que permiti   determinar su impacto en una poblaci  n de estudiantes que utiliz   la notaci  n durante un curso completo de una asignatura de algoritmos y estructuras de datos.

En un futuro, se propone construir la notaci  n BNF (Backus-Naur Form) (Knuth, 1964) para la notaci  n Alpha propuesta y ser empleada como una gram  tica formal. En el mismo sentido, se propone la construcci  n de una herramienta computacional que interprete y ejecute el pseudoc  digo de la notaci  n Alpha, de forma similar a como el software Pselnt (Novara, 2003) pero enfocado en el pseudoc  digo propuesto.

REFERENCIAS BIBLIOGR  FICAS

- Bailey, T. y Lundgaard, K. (1989). Program design with pseudocode. Estados Unidos. Brooks/Cole Pub Co.
- Blaha, M. y Rumbaugh, J. (2004). Object-Oriented modeling and design with UML. Estados Unidos. Prentice Hall.
- Cormen, T.; Leiserson, C.; Rivest, R. y Stein, C. (2009). Introduction to algorithms. Estados Unidos. The MIT Press.
- Coto, E. (2002). Lenguaje pseudoformal para la construcci  n de algoritmos (Nota de Docencia ND 2002-08). Venezuela. Lecturas en Ciencias de la Computaci  n, Universidad Central de Venezuela.
- Dasgupta, S.; Papadimitriou, C.; y Vazirani, U. (2008). Algorithms. Estados Unidos. Editorial Mc Graw-Hill.



- Gamma, E.; Helm, R.; Johnson, R. y Vlissides, J. (1994). Design patterns: elements of reusable object-oriented software. Estados Unidos. Addison-Wesley Professional.
- Gilberg, R. y Forouzan, B. (2004). Data structures: a pseudocode approach with C. Estados Unidos. Cengage Learning.
- Jones, C. (1990). Systematic software development using Vdm. Estados Unidos. Prentice-Hall.
- Joyanes, L. (2008). Fundamentos de Programaci  n. Espa  a. McGraw-Hill Interamericana S.A.
- Knuth, D. (1964). Backus normal form vs. Backus naur form. Communications of the ACM, Volumen 7, n  mero 12. (Pp. 735-736).
- Larman, C. (2004). Applying UML and patterns: an introduction to object-oriented analysis and design and iterative development. Estados Unidos. Prentice Hall.
- Mart  nez, A. y Rosquete, D. (2009). NASPI: una notaci  n algor  tmica est  ndar para la programaci  n imperativa. T          . Volumen 8, n  mero 3. (Pp. 55-74).
- McConnell, S. (2004). Code complete: a practical handbook of software construction. Estados Unidos. Microsoft Press.
- Novara, P. (2003). PSeInt. Documento en l  nea. Disponible en: <http://pseint.sourceforge.net/index.php>. Consulta: 31/10/2014.
- Ottogalli, K.; Mart  nez, A. y Le  n, L. (2011). NASPOO: una notaci  n algor  tmica est  ndar para programaci  n orientada a objetos. T          . Volumen 10, n  mero 1. (Pp. 81-102).
- Pe  a, R. (2005). Dise  o de programas. Formalismo y abstracci  n. Espa  a. Prentice Hall.
- Pes, C. (2006). Empezar de cero a programar en lenguaje C. Espa  a. Autoedici  n.
- Sedgewick, R. y Wayne, K. (2011). Algorithms. Estados Unidos. Pearson Education.
- Sharp, A. (2008). Workflow modeling: tools for process improvement and application development. Estados Unidos. Artech House.
- Skiena, S. (2010). The algorithm design manual. Estados Unidos. Springer.
- Spivey, J. (1992). The Z notation: a reference manual. Estados Unidos. Prentice-Hall.
- Zobel, J. (2004). Writing for computer science. Estados Unidos. Springer.