# Algoritmos y Estructuras de Datos II

Trabajo Práctico 1



Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Integrante	LU	Correo electrónico
Church, Alonso	1/20	alonso@iglesia.com
Lovelace, Ada	10/19	$\verb  ada_de_los_dientes@tatooine.com  \\$
Null, Linda	100/18	null@null.null
Turing, Alan	314/16	halting@problem.com

#### Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

# Índice

1.	Preámbulo	3
2.	Módulo Juego	3
	2.1. Interfaz	3
	2.2. Implementación	4
3.	Módulo Servidor	6
	3.1. Interfaz	6
	3.2. Implementación	6
4.	Módulos auxiliares	7
	4.1. Módulo Foo	7
	4.1.1. Interfaz	7
	4.1.2. Implementación	7

#### 1. Preámbulo

Antes de presentar los módulos, definimos las siguientes variables para las complejidades temporales:

- ullet N tamaño del tablero.
- *K* cantidad de jugadores.
- $|\Sigma|$  cantidad de letras en el alfabeto.
- $\blacksquare$  F cantidad de fichas por jugador.
- $L_{\text{máx}}$  longitud de la palabra legítima más larga definida por la variante del juego de la que se trate.

## 2. Módulo Juego

#### 2.1. Interfaz

```
se explica con: JUEGO
géneros: juego
usa: (??
operaciones:
     NUEVOJUEGO( in k: nat, in v: variante ) \rightarrow res : juego
     \mathbf{Pre} \equiv \{k > 0\}
     \mathbf{Post} \equiv \{\exists r : \mathtt{cola(letra)} \mid res =_{\mathtt{obs}} nuevoJuego(k, v, r)\}
     Complejidad: O(N^2 + |\Sigma|K + FK)
     Descripción: Dada una cantidad de jugadores y una variante de juego, se inicia un nuevo juego con el
     tablero vacío y con un repositorio de fichas acorde.
     Aliasing:
     Requiere:
     JUGADAVÁLIDA?( in j: juego, in o: occurrencia ) \rightarrow res: bool
     \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
     \mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs} jugadaV\'alida?(j,o) \}
     Complejidad: O(L_{\text{máx}}^2)
     Descripción: Determina si una jugada es válida.
     Aliasing:
     Requiere:
     UBICAR(in/out j: juego, in o: occurrencia)
     \mathbf{Pre} \equiv \{jugadaV \acute{a}lida(j, o) \land j =_{\mathrm{obs}} J_0\}
     \mathbf{Post} \equiv \{j =_{\mathrm{obs}} ubicar(J_0, o)\}\
     Complejidad: O(m), donde m es el número de fichas que se ubican.
     Descripción: Ubica un conjunto de fichas en el juego.
     Aliasing:
     Requiere:
     VARIANTE( in j: juego ) \rightarrow res: variante
     \mathbf{Pre} \equiv \{ true \}
     Post \equiv \{res =_{obs} variante(j)\}\
     Complejidad: O(1)
     Descripción: Obtiene información sobre la variante del juego.
     Aliasing:
```

```
Requiere:
TURNO( in j: juego ) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} turno(j)\}\
Complejidad: O(1)
Descripción: Obtiene al jugador del turno actual.
Aliasing: ??
Requiere:
PUNTAJE( in j: juego, in i: nat ) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{i < \#jugadores(j)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} puntaje(j,i)\}
Complejidad: O(m \cdot L_{max}), donde m es la cantidad de fichas que ubicó el jugador desde la última vez que
se invocó a esta operación.
Descripción: Obtiene el puntaje de un jugador.
Aliasing: ??
Requiere:
CELDA( in J: juego, in i: nat, in j: nat ) \rightarrow res: puntero(letra)
\mathbf{Pre} \equiv \{enTablero?(tablero(J), i, j)\}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \mathbf{if} \ hay Letra?(tablero(J), i, j) \ \mathbf{then} \ \& letra(tablero(J), i, j) \ \mathbf{else} \ \mathrm{NULL} \ \mathbf{fi} \}
Complejidad: O(1)
Descripción: Obtiene el contenido del tablero en una coordenada (i, j).
Aliasing:
Requiere:
\# \text{LETRATIENEJUGADOR}( in j: juego, in x: letra, in i: nat ) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{i < \#jugadores(j)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs} \#(x, fichas(j, i)) \}
Complejidad: O(1)
Descripción: Dada una cierta letra x del alfabeto, conocer cuántas fichas tiene un jugador de dicha letra.
Aliasing:
```

### 2.2. Implementación

Requiere:

#### Representación

```
foo se representa con estr

donde estr es tupla(foo: bar , foo: bar )
```

#### Invariante de Representación

```
\begin{aligned} \operatorname{Rep} : & \operatorname{estr} \longrightarrow \operatorname{bool} \\ \operatorname{Rep}(e) & \equiv & \operatorname{true} & \Longleftrightarrow \operatorname{foo} \end{aligned}
```

#### Función de Abstracción

```
Abs : estr e \longrightarrow \text{foo} {Rep(e)}
Abs(e) =_{\text{obs}} p: foo | bar
```

#### Algoritmos

```
\texttt{HACERGUIA}(\textbf{in } A : \texttt{guia}, \textbf{in } par\'{a}metroIn\'{u}til : \texttt{Nat}) \longrightarrow \texttt{bool}
                                                                                                                                              \triangleright esto es \Theta(1)
 _{2:} n \leftarrow guia.cantEjercicios()
                                                                                                                                                        \triangleright \mathcal{O}(1)
 3: consultas \leftarrow \text{DICCVACIO}
                                                                                                                                                       \triangleright \Omega(n^n)
  4: PREPARARMATE()
  5: while i < n \operatorname{do}
          PENSAREJERCICIO(I)
          if tengoConsultas(i) then
               {\tt ESCRIBIRCONSULTASEJERCICIO}(i, consultas)
 8:
          else
 9:
               COMERBIZOCHITO()
 10:
          COMERBIZOCHITO()
 12: for miVariable do
          hacer algo
 13:
 14: return VACIO?(consultas)
```

## 3. Módulo Servidor

- 3.1. Interfaz
- 3.2. Implementación

## 4. Módulos auxiliares

- 4.1. Módulo Foo
- 4.1.1. Interfaz
- 4.1.2. Implementación