

Trabajo práctico 3: Pacalgo2

Normativa

Límite de entrega: Domingo 30 de Mayo, 23:59hs.

Normas de entrega: Ver “Información sobre la cursada” en el sitio Web de la materia.
<http://campus.exactas.uba.ar>

Versión: 1.2 del 26 de mayo de 2021

El objetivo de este TP es diseñar módulos destinados a implementar el juego Pacalgo2 que se describió en los TPs anteriores. En la siguiente sección pueden encontrar la **especificación formal** del juego provista por la cátedra. El diseño propuesto debe cumplir con las siguientes **complejidades temporales en peor caso**, donde: J representa la cantidad de jugadores en el ranking, c representa la cantidad de chocolates en el mapa, $|J|$ representa el largo del nombre de jugador más extenso en el ranking, F representa la cantidad de fantasmas y A y L es el alto y largo del mapa.

1. Iniciar una partida debe ser $O(c + |J|)$.
2. Realizar un movimiento que termina la partida (ya sea ganada o perdida), debe ser $O(|J|)$.
3. El resto de las acciones dentro de una partida (moverse, comer chocolates) deben ser $O(1)$.

La entrega consistirá de un único documento digital con el diseño completo de todos los módulos. Se debe diseñar el módulo principal (Pacalgo2) y todos los módulos auxiliares. La única excepción son los módulos disponibles en el Apunte de Módulos Básicos, que se pueden utilizar sin diseñarlos: lista enlazada, pila, cola, vector, diccionario lineal, conjunto lineal y conjunto acotado de naturales. Además, en el caso de usar implementaciones de abstracciones vistos en la materia (e.j.: TRIE para Diccionario, AVL para Conjunto, HEAP para cola de prioridad), es suficiente con definir un módulo con una interfaz plausible para la abstracción con las complejidades vistas en la teórica. Es decir, no es necesario aclarar estructura de representación, invariante de representación, función de abstracción o algoritmos.

Todos los módulos diseñados deben contar con las siguientes partes.

1. Interfaz.

- a) *Tipo abstracto* (“se explica con ...”). Género (TAD) que sirve para explicar las instancias del módulo, escrito en el lenguaje de especificación **formal** de la materia. Pueden utilizar la especificación que se incluye en el apéndice.
- b) *Signatura*. Listado de todas las funciones públicas que provee el módulo. La signatura se debe escribir con la notación de módulos de la materia, por ejemplo, apilar(**in/out** pila : PILA, **in** x : ELEMENTO).
- c) *Contrato*. Precondición y postcondición de todas las funciones públicas. Las pre y postcondiciones de las funciones de la interfaz deben estar expresadas **formalmente** en lógica de primer orden.¹ Las pre y postcondiciones deben usar los TADs provistos en el apartado **Especificación de la cátedra** más abajo en este documento, y **no** a la especificación escrita por ustedes en el TP2.
- d) *Complejidades*. Complejidades de todas las funciones públicas, cuando corresponda.
- e) *Aspectos de aliasing*. De ser necesario, aclarar cuáles son los parámetros y resultados de los métodos que se pasan por copia y cuáles por referencia, y si hay *aliasing* entre algunas de las estructuras.

2. Implementación.

- a) *Representación* (“se representa con ...”). Módulo con el que se representan las instancias del módulo actual.
- b) *Invariante de representación*. Puede estar expresado en lenguaje natural o formal.
- c) *Función de abstracción*. Puede estar expresada en lenguaje natural o formal. La función de abstracción debe referirse a los TADs provistos en el apartado **Especificación de la cátedra** más abajo en este documento, y **no** a la especificación escrita por ustedes en el TP2.
- d) *Algoritmos*. Pueden estar expresados en pseudocódigo, usando si es necesario la notación del lenguaje de módulos de la materia o notación tipo C++. Las pre y postcondiciones de las funciones auxiliares pueden estar expresadas en lenguaje natural (no es necesario que sean formales). Indicar de qué manera los algoritmos cumplen con el contrato declarado en la interfaz y con las complejidades pedidas. No se espera una demostración formal, pero sí una justificación adecuada.

¹Si la implementación requiere usar funciones auxiliares, sus pre y postcondiciones pueden estar escritas en lenguaje natural, pero esto no forma parte de la interfaz.

- 3. Servicios usados.** Módulos que se utilizan, detallando las complejidades, *aliasing* y otros aspectos que dichos módulos deben proveer para que el módulo actual pueda cumplir con su interfaz.

Sobre uso de tablas de hash.

Recomendamos **no** usar tablas de *hash* como parte de la solución a este TP. El motivo es que, si bien las tablas de *hash* proveen buenas garantías de complejidad *en caso promedio*—asumiendo ciertas propiedades sobre la función de *hash* y condiciones de buena distribución de la entrada—, no proveen en cambio buenas garantías de complejidad *en peor caso*. (En términos asintóticos, una tabla de *hash* se comporta en peor caso tan mal como una lista enlazada).

Sobre el uso de lenguaje natural y formal.

Las precondiciones y poscondiciones de las funciones auxiliares, el invariante y la función de abstracción pueden estar expresados en lenguaje natural. No es necesario que sean formales. Asimismo, los algoritmos pueden estar expresados en pseudocódigo. Por otro lado, está permitido que utilicen fórmulas en lógica de primer orden en algunos lugares puntuales, si consideran que mejora la presentación o subsana alguna ambigüedad. El objetivo del diseño es convencer al lector, y a ustedes mismos, de que la interfaz pública se puede implementar usando la representación propuesta y respetando las complejidades pedidas. Se recomienda aplicar el sentido común para priorizar la **claridad** y **legibilidad** antes que el rigor lógico por sí mismo. Por ejemplo:

Más claro

“Cada clave del diccionario D debe ser una lista sin elementos repetidos.” ✓
“ $\text{sinRepetidos}(\text{claves}(D))$ ” ✓

“Ordenar la lista A usando mergesort.” ✓
“ $\text{A.mergesort}()$ ” ✓

“Para cada tupla (x, y) en el conjunto C {
 $x.\text{apilar}(y)$
 $n++$
}” ✓

Menos claro

“No puede haber repetidos.” (¿En qué estructura?).

“Ordenar los elementos.” (¿Qué elementos? ¿Cómo se ordenan?).

“Miro las tuplas del conjunto, apilo la segunda componente en la primera y voy incrementando un contador.” (Ambiguo y difícil de entender).

Especificación de la cátedra

TAD Coordenada **es** Tupla⟨nat, nat⟩

TAD Dirección **es** ENUM{ARRIBA, ABAJO, IZQUIERDA, DERECHA}

TAD Jugador **es** String

TAD Ranking **es** dicc(jugador, nat)

TAD Mapa

géneros mapa

observadores básicos

largo : mapa → nat
alto : mapa → nat
inicio : mapa → coordenada
llegada : mapa → coordenada
paredes : mapa → conj(coordenada)
fantasmas : mapa → conj(coordenada)
chocolates : mapa → conj(coordenada)

generadores

nuevoMapa : nat largo × nat alto × coordenada inicio × coordenada llegada × conj(coordenada) paredes × conj(coordenada) fantasmas × conj(coordenada) chocolates

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{inicio} \neq \text{llegada} \wedge \text{todosEnRango}(\text{paredes} \cup \text{fantasmas} \cup \text{chocolates} \cup \{\text{inicio}, \text{llegada}\}), \\ \text{largo}, \text{alto}) \wedge \{\text{inicio}, \text{llegada}\} \cap (\text{fantasmas} \cup \text{paredes}) = \emptyset \wedge \text{disjuntosDeAPares}(\text{paredes}, \\ \text{fantasmas}, \text{chocolates}) \end{array} \right\}$$

otras operaciones

distancia	: coordenada $pos1 \times$ coordenada $pos2$	\rightarrow nat
distConFantasmaMasCercano	: conj(coordenada) <i>fantasmas</i> \times coordenada <i>pos</i>	\rightarrow nat $\{\neg$ vacío? <i>(fantasmas)</i> $\}$
enRango	: coordenada <i>pos</i> \times nat <i>largo</i> \times nat <i>alto</i>	\rightarrow bool
todasEnRango	: conj(coordenada) <i>posiciones</i> \times nat <i>largo</i> \times nat <i>alto</i>	\rightarrow bool
disjuntosDeAPares	: conj(α) \times conj(α) \times conj(α)	\rightarrow bool

Axiomas

```

largo(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ 1
alto(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ a
inicio(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ ini
llegada(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ fin
paredes(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ p
fantasmas(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ f
chocolates(nuevoMapa(l,a,ini,fin,p,f,c)) ≡ c
distancia(pos1, pos2) ≡ |+pos11 − +pos21| + |+pos12 − +pos22|
distConFantasmaMasCercano(fantasmas, pos) ≡ if #fantasmas = 1 then
                                              distancia(pos, dameUno(fantasmas))
                                         else
                                              mín(distancia(pos, dameUno(fantasmas)), dist-
ConFantasmaMasCercano(sinUno(fantasmas),
                                         pos))
                                         fi
enRango(pos,largo,alto) ≡ pos1 > 0 ∧ pos1 ≤ largo ∧ pos2 > 0 ∧ pos2 ≤ alto
todosEnRango(posiciones,largo,alto) ≡ vacío?(posiciones) ∨ (enRango(dameUno(posiciones), largo, alto) ∧ todosEnRango(sinUno(posiciones), largo, alto))
disjuntosDeAPares(a, b, c) ≡ #(a) + #(b) + #(c) = #(a ∪ b ∪ c)

```

Fin TAD

TAD Partida

géneros partida

observadores básicos

mapa : partida → mapa
 jugador : partida → coordenada
 chocolates : partida → conj(coordenada)
 cantMov : partida → nat
 inmunidad : partida → nat

generadores

$$\begin{array}{ll} \text{nuevaPartida} : \text{mapa } m \longrightarrow \text{partida} & \\ \text{mover} : \text{partida } p \times \text{direccion } d \longrightarrow \text{partida} & \{ \neg \text{ganó?}(p) \wedge \neg \text{perdió?}(p) \} \end{array}$$

otras operaciones

ganó? : partida → bool
perdió? : partida → bool
siguienteMovimiento : partida × dirección → coordenada
posMovimiento : coordenada × dirección → coordenada
restringirMovimiento : partida × coordenada → coordenada

axiomas

mapa(nuevaPartida(m)) \equiv m

mapa(mover(p, pos))	\equiv	mapa(p)
jugador(nuevaPartida(m))	\equiv	inicio(m)
jugador(mover(p, d))	\equiv	siguienteMovimiento(p, d)
cantMov(nuevaPartida(m))	\equiv	0
cantMov(mover(p,d))	\equiv	cantMov(p) + $\beta(\text{siguienteMovimiento}(p, d) \neq \text{jugador}(p))$
chocolates(nuevaPartida(m))	\equiv	chocolates(m) - inicio(m)
chocolates(mover(p,d))	\equiv	chocolates(p) - siguienteMovimiento(p, d)
inmunidad(nuevaPartida(m))	\equiv	if inicio(m) \in chocolates(m) then 10 else 0 fi
inmunidad(mover(p,d))	\equiv	if siguienteMovimiento(p, d) \in chocolates(p) then 10 else $\max(0, \text{inmunidad}(p) - \beta(\text{siguienteMovimiento}(p, d) \neq \text{jugador}(p)))$ fi
ganó?(p)	\equiv	jugador(p) = llegada(mapa(p))
perdió?(p)	\equiv	$\neg\text{ganó?}(p) \wedge \text{distConFantasmaMasCercano}(\text{fantasmas}(\text{mapa}(p)), \text{jugador}(p)) \leq 3 \wedge \text{inmunidad}(p) = 0$
siguienteMovimiento(p, d)	\equiv	if posMovimiento(jugador(p), d) \in paredes(mapa(p)) then jugador(p) else restringirMovimiento(p, posMovimiento(jugador(p), d)) fi
posMovimiento(c, d)	\equiv	$\langle c_1 + \beta(d = \text{DERECHA}) - \beta(d = \text{IZQUIERDA}), c_2 + \beta(d = \text{ARRIBA}) - \beta(d = \text{ABAJO}) \rangle$
restringirMovimiento(p, c)	\equiv	$\langle \max(0, \min(\text{largo}(\text{mapa}(p)) - 1, c_1)), \max(0, \min(\text{alto}(\text{mapa}(p)) - 1, c_2)) \rangle$

Fin TAD

TAD Fichin

géneros fichin

observadores básicos

mapa : fichin \longrightarrow mapa		
alguienJugando? : fichin \longrightarrow bool		
jugadorActual : fichin f \longrightarrow jugador		{alguienJugando?(f)}
partidaActual : fichin f \longrightarrow partida		{alguienJugando?(f)}
ranking : fichin \longrightarrow ranking		

generadores

nuevoFichin : mapa \longrightarrow fichin		
nuevaPartida : fichin f \times jugador \longrightarrow fichin		{ \neg alguienJugando?(f)}
mover : fichin f \times direccion \longrightarrow fichin		{alguienJugando?(f)}

otras operaciones

objetivo : fichin f \longrightarrow tupla{jugador, nat}		
		{alguienJugando?(f) \wedge definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}
ponente : fichin f \longrightarrow jugador	{alguienJugando?(f) \wedge definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}	
ponentes : fichin f \longrightarrow conj(jugador)		{alguienJugando?(f) \wedge definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}
mejoresQue : ranking r \times conj(jugador) ch \times nat \longrightarrow conj(jugador)		{cj \subseteq claves(r)}
peoresJugadores : ranking r \times conj(jugador) cj \longrightarrow conj(jugador)		{cj \subseteq claves(r) \wedge $\neg\emptyset?(cj)$ }
jugadoresConPuntaje : ranking r \times conj(jugador) cj \times nat \longrightarrow conj(jugador)		{cj \subseteq claves(r) \wedge $\neg\emptyset?(cj)$ }
peorPuntaje : ranking r \times conj(jugador) cj \longrightarrow nat		{cj \subseteq claves(r) \wedge $\neg\emptyset?(cj)$ }

axiomas

mapa(nuevoFichin(m)) \equiv m

mapa(nuevaPartida(f, j))	\equiv mapa(f)
mapa(mover(f, d))	\equiv mapa(f)
alguienJugando?(nuevoFichin(m))	\equiv false
alguienJugando?(nuevaPartida(f, j))	\equiv true
alguienJugando?(mover(f, d))	$\equiv \neg (\text{ganó?}(\text{mover}(\text{partidaActual}(f), d)) \vee \text{perdió?}(\text{mover}(\text{partidaActual}(f), d)))$
jugadorActual(nuevaPartida(f, j))	\equiv j
jugadorActual(mover(f, d))	\equiv jugadorActual(f)
partidaActual(nuevaPartida(f, j))	\equiv nuevaPartida(mapa(f))
partidaActual(mover(f, d))	\equiv mover(partidaActual(f), m)
ranking(nuevoFichin(m))	\equiv vacío
ranking(nuevaPartida(f, j))	\equiv ranking(f)
ranking(mover(f, d))	\equiv if $\text{ganó?}(\text{mover}(\text{partidaActual}(f), d))$ then if $\text{def?}(\text{jugadorActual}(f), \text{ranking}(f))$ then definir(jugadorActual(f), min(obtener(jugadorActual(f), ranking(f)), cantMov(mover(partidaActual(f), d))))) else definir(jugadorActual(f), cantMov(mover(partidaActual(f), d))) fi else ranking(f) fi
objetivo(f)	$\equiv \langle \text{oponente}(f), \text{obtener}(\text{ranking}(f), \text{oponente}(f)) \rangle$
oponente(f)	\equiv if $\#\text{oponentes}(f) = 0$ then jugadorActual(f) else dameUno(oponentes(f)) fi
oponentes(f)	\equiv if $\emptyset?(\text{mejoresQue}(\text{ranking}(f), \text{claves}(\text{ranking}(f)), \text{obtener}(\text{ranking}(f), \text{jugadorActual}(f))))$ then \emptyset else peoresJugadores(ranking(f), mejoresQue(ranking(f), claves(ranking(f)), obtener(ranking(f), jugadorActual(f)))) fi
mejoresQue(r, cj, n)	\equiv if vacío?(cj) then \emptyset else mejoresQue(r, sinUno(cj), n) \cup if $\text{obtener}(\text{dameUno}(cj), r) > n$ then {dameUno(cj)} else \emptyset fi fi
peoresJugadores(r, cj)	\equiv jugadoresConPuntaje(r, cj, peorPuntaje(r, cj))
jugadoresConPuntaje(r, cj, n)	\equiv if vacío?(cj) then \emptyset else jugadoresConPuntaje(sinUno(cj), n) \cup if $\text{obtener}(\text{dameUno}(cj), r) = n$ then {dameUno(cj)} else \emptyset fi fi

```

peorPuntaje(r, cj)      ≡ if #cj = 1 then
                           obtener(dameUno(cj), r)
                        else
                           if obtener(dameUno(cj), r) < peorPuntaje(sinUno(cj), r)
                           then
                              obtener(dameUno(cj), r)
                           else
                              peorPuntaje(sinUno(cj), r)
                           fi
                        fi

```

Fin TAD

Entrega

Para la entrega deben hacer commit y push de un único documento digital en formato pdf en el repositorio **grupal** en el directorio `tpg3/`. El documento debe incluir el diseño completo del enunciado incluyendo todos los módulos, cada uno con su interfaz, estructuras de representación, invariante de representación, función de abstracción, implementación de los algoritmos y descripción de los servicios usados. Se recomienda el uso de los paquetes de L^AT_EX de la cátedra para lograr una mejor visualización del informe.

Rubricas

Agregamos a continuación rúbricas que exponen qué se espera de la entrega. Las mismas presentan una serie criterios con los que se evaluarán las producciones entregadas. En términos generales, se considera que entregas con soluciones que solo logren los criterios parcialmente deberán ser reentregados con correcciones en estos aspectos en particular.

Por ser criterios generales, pueden no cubrir todos los detalles relacionados con este enunciado. No obstante buscamos que sean lo más completas posibles. Esperamos que las mismas les sirvan de orientación para la resolución del TP.

	Logra Totalmente	Logra Parcialmente	No Logra
Abstracción funcional (o modularización)	Los Módulos tienen una responsabilidad adecuada (ni mucha ni poca). Cada módulo tiene una semántica clara. Las partes del problema se separan en módulos de forma de hacer cada módulo comprensible por sí mismo. Siempre que es posible, se delega responsabilidad a módulos básicos.	Varios módulos asume demasiadas responsabilidades y es difícil entenderlo como una unidad. Dividirlo ayudaría a una mejor comprensión de la solución. En algunos casos, no se usan módulos básicos que ayudan a resolver el problema.	Se utiliza un único módulo que resuelve todo el problema, por lo que su comportamiento y representación se hace muy difícil de entender. Prácticamente no se usan módulos básicos (todos arreglos/vectores).
Funciones de la interfaz pública	La interfaz de cada módulo cuenta con suficientes funciones para hacerlo útil para el problema que resuelve. Los nombres de las funciones ayudan a entender la funcionalidad del módulo.	En algún módulo, falta alguna función para poder operar todas las funcionalidades del TAD. Los nombres de las funciones son muy poco claros.	En algún módulo, falta varias funciones para poder operar todas las funcionalidades del TAD. El módulo se utiliza directamente desde su representación.
Contrato de las funciones de la interfaz pública	Todas las funciones de la interfaz pública cuentan con pre y post-condiciones correctas. Las descripciones son entendibles y representativas. La complejidad está correctamente reportada. Se reporta aliasing donde corresponde.	Algunos pre y post están incorrectos/incompletos. Algunas descripciones complejidades faltan, no se entienden o no dependen de la entrada.	Algunos pre y post están expresados sobre la representación. Faltan descripciones. Las complejidades faltan, no se entienden o no dependen de la entrada.
Funciones privadas	Todas las funciones auxiliares utilizadas están en la interfaz, cuentan con aridad y descripción. Las funciones cuya complejidad es relevante para la interfaz pública tienen complejidad declarada.	Faltan algunas funciones y carecen de descripción.	Faltan algunas funciones y carecen de descripción.
Invariante de representación	Todas las restricciones se encuentran expresadas y se pueden entender (ya sea en lenguaje natural y/o formal).	Faltan algunas restricciones pero las definidas se pueden entender (ya sea en lenguaje natural y/o formal).	Faltan muchas restricciones, se lo asume incorrectamente trivial (True), se expresan sobre el TAD en lugar de la estructura de representación o es el Abs.
Función de abstracción	Explica (en lenguaje natural y/o formal) cómo se definen todos los observadores a partir de la estructura de representación.	Explica cómo se definen los observadores pero tiene casos donde se inhabilita que no estan limitados en el Rep y no se resuelven en el Abs.	No explica cómo se definen todos los observadores o es entendible.
Implementación	Las implementación de las funciones públicas mantienen el rep a finalizar, cumplen la postcondición y puede entenderse su funcionamiento. La complejidad está bien justificada.	La implementación no siempre es fácil de entender o la complejidad no está correctamente explicada.	Hay implementaciones que no cumplen la postcondición, no mantienen el rep o no cumplen la complejidad establecida.
Correctitud y Complejidad	Los módulos resuelven completamente la especificación cumpliendo todas las restricciones de complejidad.	Los módulos tienen errores que no simplifican el enunciado. Se cumplen todas las restricciones de complejidad.	Faltan implementaciones o son muy difíciles de leer.