

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: 1.0 del 16 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 $O(c)$.
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.

- 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.
- 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).
- 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.
- Complejidades*. Complejidades de todas las funciones públicas, cuando corresponda.
- 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.

- Representación* (“se representa con ...”). Módulo con el que se representan las instancias del módulo actual.
- Invariante de representación*. Puede estar expresado en lenguaje natural o formal.
- 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.
- 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.” ✓
 “sinRepetidos?(claves(*D*))” ✓

“Ordenar la lista *A* usando mergesort.” ✓
 “*A*.mergesort()” ✓

“Para cada tupla (x, y) en el conjunto *C* {
 x.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 Direccion 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* → mapa

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

otras operaciones

<i>distancia</i>	: coordenada <i>pos1</i> × coordenada <i>pos2</i>	→ nat
<i>distConFantasmaMasCercano</i>	: conj(coordenada) <i>fantasmas</i> × coordenada <i>pos</i>	→ nat
		{¬ vacío?(<i>fantasmas</i>)}
<i>enRango</i>	: coordenada <i>pos</i> × nat <i>largo</i> × nat <i>alto</i>	→ bool
<i>todosEnRango</i>	: conj(coordenada) <i>posiciones</i> × nat <i>largo</i> × nat <i>alto</i>	→ bool
<i>disjuntosDeAPares</i>	: conj(α) × conj(α) × conj(α)	→ bool

axiomas

<i>largo</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ 1
<i>alto</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>a</i>
<i>inicio</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>ini</i>
<i>llegada</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>fin</i>
<i>paredes</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>p</i>
<i>fantasmas</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>f</i>
<i>chocolates</i> (nuevoMapa(<i>l,a,ini,fin,p,f,c</i>))	≡ <i>c</i>
<i>distancia</i> (<i>pos1</i> , <i>pos2</i>)	≡ + <i>pos1</i> ₁ − + <i>pos2</i> ₁ + + <i>pos1</i> ₂ − + <i>pos2</i> ₂
<i>distConFantasmaMasCercano</i> (<i>fantasmas</i> , <i>pos</i>)	≡ if # <i>fantasmas</i> = 1 then <i>distancia</i> (<i>pos</i> , <i>dameUno</i> (<i>fantasmas</i>)) else mín(<i>distancia</i> (<i>pos</i> , <i>dameUno</i> (<i>fantasmas</i>)), <i>distConFantasmaMasCercano</i> (<i>sinUno</i> (<i>fantasmas</i>), <i>pos</i>)) fi
<i>enRango</i> (<i>pos</i> , <i>largo</i> , <i>alto</i>)	≡ <i>pos</i> ₁ > 0 ∧ <i>pos</i> ₁ ≤ <i>largo</i> ∧ <i>pos</i> ₂ > 0 ∧ <i>pos</i> ₂ ≤ <i>alto</i>
<i>todosEnRango</i> (<i>posiciones</i> , <i>largo</i> , <i>alto</i>)	≡ vacío?(<i>posiciones</i>) ∨ (<i>enRango</i> (<i>dameUno</i> (<i>posiciones</i>), <i>largo</i> , <i>alto</i>) ∧ <i>todosEnRango</i> (<i>sinUno</i> (<i>posiciones</i>), <i>largo</i> , <i>alto</i>))
<i>disjuntosDeAPares</i> (<i>a</i> , <i>b</i> , <i>c</i>)	≡ #(a) + #(b) + #(c) = #(a ∪ b ∪ c)

Fin TAD**TAD Partida**

géneros partida

observadores básicos

<i>mapa</i> : partida	→ mapa
<i>jugador</i> : partida	→ coordenada
<i>chocolates</i> : partida	→ conj(coordenada)
<i>cantMov</i> : partida	→ nat
<i>inmunidad</i> : partida	→ nat

generadores

<i>nuevaPartida</i> : mapa <i>m</i>	→ partida
<i>mover</i> : partida <i>p</i> × direccion <i>d</i>	→ partida
	{¬ ganó?(<i>p</i>) ∧ ¬ perdió?(<i>p</i>)}

otras operaciones

<i>ganó?</i> : partida	→ bool
<i>perdió?</i> : partida	→ bool
<i>sigienteMovimiento</i> : partida × direccion	→ coordenada
<i>posMovimiento</i> : coordenada × direccion	→ coordenada
<i>restringirMovimiento</i> : partida × coordenada	→ coordenada

axiomas

<i>mapa</i> (<i>nuevaPartida</i> (<i>m</i>))	≡ <i>m</i>
---	------------

```

mapa(mover(p, pos))      ≡ mapa(p)
jugador(nuevaPartida(m)) ≡ inicio(m)
jugador(mover(p, d))     ≡ posMovimiento(jugador(p), d)
cantMov(nuevaPartida(m)) ≡ 0
cantMov(mover(p,d))      ≡ cantMov(p) + β(posMovimiento(p, d) ≠ jugador(p))
chocolates(nuevaPartida(m)) ≡ chocolates(m) - inicio(m)
chocolates(mover(p,d))   ≡ chocolates(p) - posMovimiento(p, d)
inmunidad(nuevaPartida(m)) ≡ if inicio(m) ∈ chocolates(m) then 10 else 0 fi
inmunidad(mover(p,d))    ≡ if posMovimiento(p, d) ∈ chocolates(p) then
                          10
                          else
                          max(0, inmunidad(p) - 1)
                          fi
ganó?(p)                 ≡ jugador(p) = llegada(mapa(p))
perdió?(p)               ≡ ¬ganó?(p) ∧ distConFantasmaMasCercano(fantasmas(mapa(p)),
                          jugador(p)) ≤ 3 ∧ inmunidad(p) = 0
siguienteMovimiento(p, d) ≡ restringirMovimiento(p, posMovimiento(jugador(p), d))
posMovimiento(c, d)      ≡ ⟨ c1 + β(d = DERECHA) - β(d = IZQUIERDA),
                          c2 + β(d = ARRIBA) - β(d = ABAJO) ⟩
restringirMovimiento(p, c) ≡ ⟨ max(0, min(largo(mapa(p)) - 1, c1)),
                          max(0, min(alto(mapa(p)) - 1, c2)) ⟩

```

Fin TAD**TAD Fichin**

géneros fichin

observadores básicos

```

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

```

generadores

```

nuevoFichin : mapa → fichin
nuevaPartida : fichin f × jugador → fichin {¬alguienJugando?(f)}
mover : fichin f × direccion → fichin {alguienJugando?(f)}

```

otras operaciones

```

objetivo : fichin f → tupla⟨jugador, nat⟩
                                     {alguienJugando?(f) ∧ definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}
oponente : fichin f → jugador {alguienJugando?(f) ∧ definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}
oponentes : fichin f → conj(jugador)
                                     {alguienJugando?(f) ∧ definido?(jugadorActual(f), ranking(f))}
mejoresQue : ranking r × conj(jugador) ch × nat → conj(jugador) {cj ⊆ claves(r)}
peoresJugadores : ranking r × conj(jugador) cj → conj(jugador)
                                                         {cj ⊆ claves(r) ∧ ¬∅?(cj)}
jugadoresConPuntaje : ranking r × conj(jugador) cj × nat → conj(jugador)
                                                         {cj ⊆ claves(r) ∧ ¬∅?(cj)}
peorPuntaje : ranking r × conj(jugador) cj → nat {cj ⊆ claves(r) ∧ ¬∅?(cj)}

```

axiomas

```

mapa(nuevoFichin(m))      ≡ m
mapa(nuevaPartida(f, j))  ≡ mapa(f)
mapa(mover(f, d))         ≡ mapa(f)
alguienJugando?(nuevoFichin(m)) ≡ false

```

```

alguienJugando?(nuevaPartida(f, j))  ≡ true
alguienJugando?(mover(f, d))         ≡ ¬ (ganó?(mover(partidaActual(f), d))
      ∨ perdió?(mover(partidaActual(f), d))

jugadorActual(nuevaPartida(f, j))    ≡ j
jugadorActual(mover(f, d))           ≡ jugadorActual(f)
partidaActual(nuevaPartida(f, j))    ≡ nuevaPartida(mapa(f))
partidaActual(mover(f, d))           ≡ mover(partidaActual(f), m)
ranking(nuevoFichin(m))              ≡ vacío
ranking(nuevaPartida(f, j))          ≡ ranking(f)
ranking(mover(f, d))                 ≡ if ganó?(mover(partidaActual(f), d)) then
      if def?(jugadorActual(f), 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)                          ≡ ⟨oponente(f), obtener(ranking(f), oponente(f))⟩
oponente(f)                          ≡ if #oponentes(f) = 0 then
      jugadorActual(f)
    else
      dameUno(oponentes(f))
    fi

oponentes(f)                         ≡ if ∅?(mejoresQue(ranking(f), claves(ranking(f)),
      obtener(ranking(f), jugadorActual(f))) then
      ∅
    else
      peoresJugadores(r, mejoresQue(ranking(f), cla-
        ves(ranking(f)), obtener(ranking(f), jugadorActual(f))))
    fi

mejoresQue(r, cj, n)                 ≡ if vacío?(cj) then
      ∅
    else
      mejoresQue(r, sinUno(cj), n) ∪
      if obtener(dameUno(cj), r) > n then
        {dameUno(cj)}
      else
        ∅
    fi

peoresJugadores(r, cj)               ≡ jugadoresConPuntaje(r, cj, peorPuntaje(r, cj))
jugadoresConPuntaje(r, cj, n)        ≡ if vacío?(cj) then
      ∅
    else
      jugadoresConPuntaje(sinUno(cj), n) ∪
      if obtener(dameUno(cj), r) = n then
        {dameUno(cj)}
      else
        ∅
    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 \LaTeX de la cátedra para lograr una mejor visualización del informe.