

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Trabajo Práctico 2

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

Trabajo Práctico 2: Diseño

Lollapatuza

Integrante	LU	Correo electrónico
Marziano, Franco	849/19	franco.marziano.96@gmail.com
Gonzalez Correas, Alvaro	233/22	alvarogonzalezc4@gmail.com
Vazquez, Martin Ignacio	327/17	vazquez.martin.ignacio@gmail.com
Sturm, Candelaria	244/20	sturmcande@gmail.com

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

1. Lollapatuza

Interfaz

se explica con: $\text{DICCIONARIO}(\kappa, \sigma), \text{LOLLAPATUZA}, \text{PUESTODeCOMIDA}, \text{DINERO}$

géneros:

Operaciones básicas de Lollapatuza

CREARLOLLA(in ps : $\text{dicc}(\text{puestoID}, \text{puesto})$, in per : $\text{conj}(\text{persona})$) $\rightarrow res$: lolla

Pre $\equiv \{ \text{vendenAlMismoPrecio}(\text{significados}(ps) \wedge \text{NoVendieronAun}(\text{significados}(ps) \wedge \neg \emptyset?(ps) \wedge \neg \emptyset?(claves(ps)))) \}$

Post $\equiv \{ res = \text{crearLolla}(ps, per) \}$

Complejidad: $O(\text{copy}(ps) + \text{copy}(per))$

Descripción: Inicia el sistema de un festival

Aliasing: ps y per se agregan por copia

REGISTRARCOMPRA(Inout l : lolla , in id : puestoID , in p : persona , in i : item , in c : cant) $\rightarrow res$: lolla

Pre $\equiv \{ l = l_0 \wedge p \in \text{personas}(l) \wedge \text{def?}(id, \text{puestos}(l) \wedge_L \text{haySuficiente?}(\text{obtener}(id, \text{puestos}(l)), i, c)) \}$

Post $\equiv \{ res = \text{vender}(l_0, id, p, i, c) \}$

Complejidad: $O(\text{Log}(A) + \text{Log}(I) + \text{Log}(P))$

Descripción: Registra una compra de una cantidad de un ítem, realizada por una persona en un puesto

HACKEAR(Inout l : lolla , in p : persona , in i : item) $\rightarrow res$: lolla

Pre $\equiv \{ l = l_0 \wedge \text{ConsumioSinPromoEnAlgunPuesto}(l, p, i) \}$

Post $\equiv \{ res = \text{hackear}(l_0, p, i) \}$

Complejidad: $(O(\text{Log}(A) + \text{Log}(I)) \circ (O(\text{Log}(A) + \text{Log}(I) + \text{Log}(P))))$ si el puesto de j adeserhackeable

Descripción: Hackea un ítem consumido por una persona del puesto con el menor ID en el que la persona haya consumido sin promoción.

GASTOTOTAL(in l : lolla , in p : persona) $\rightarrow res$: dinero

Pre $\equiv \{ p \in \text{personas}(l) \}$

Post $\equiv \{ res = \text{gastoTotal}(l, p) \}$

Complejidad: $O(\text{log}(A))$

Descripción: Devuelve el gasto total de una persona

PERSONAQUEMASGASTO(in l : lolla) $\rightarrow res$: persona

Pre $\equiv \{ \text{true} \}$

Post $\equiv \{ res = \text{masGasto}(l) \}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: Devuelve la persona que más dinero gasta. En caso de haber varias personas con el monto máximo gastado, desempata por ID de la persona

MENORSTOCKDEITEM(in l : lolla , in i : item) $\rightarrow res$: puestoID

Pre $\equiv \{ \text{true} \}$

Post $\equiv \{ res = \text{menorStock}(l, i) \}$

Complejidad: $O(P * \text{log}(I))$

Descripción: Devuelve el ID del puesto con menor stock del ítem. Si hay varios puestos con stock mínimo, devuelve el de menor ID

PERSONAS(in l : lolla) $\rightarrow res$: $\text{conj}(\text{persona})$

Pre $\equiv \{ \text{true} \}$

Post $\equiv \{ res = \text{personas}(l) \}$

Complejidad: $O(1)$

Aliasing: no hay

PUESTOSDECOMIDA(in l: lolla) → res : dicc(puestoID: puesto)

Pre ≡ {true}

Post ≡ {res = puestos(l)}

Complejidad: O(1)

Descripción: Devuelve los puestos de comida con sus IDs

Aliasing: no hay

Representación

Lolla se representa con estr

donde estr es tupla(puestos: diccLog(puestoID, puesto)
 , personas: conjLineal(persona)
 , GastoTotal: diccLog(persona, nat)
 , GTxPrecio: diccLog(nat, diccLog(persona, nat))
 , PersonaQueMasGasto: persona*
 , PuestosHackeables: diccLog(persona: diccLog(item: diccLog(puestoID, puesto*)))
)

Rep : estr → bool

Rep(e) ≡ true ⇔

(∀id1, id2 : puestoID)(def?(id1, e.puestos) ∧ def?(id2, e.puestos) ∧ id1 ≠ id2 ⇒_L
 obtener(id1, e.puestos) ≠ obtener(id2, e.puestos)) ∧

claves(e.GastoTotal) ⊆ e.personas ∧_L

(∀p : persona)(def?(p, e.GastoTotal) ⇒_L obtener(p, e.GastoTotal) =
 totalVentas(p, significados(e.puestos))) ∧
 significados(e.GastoTotal) = claves(e.GTxPrecio) ∧_L

(∀p : persona)(def?(p, e.GastoTotal) ⇒_L p ∈ claves(obtener(obtener(p, e.GastoTotal), e.GTxPrecio))) ∧_L

claves(e.PuestosHackeables) ⊆ e.personas ∧_L

(∀p : persona, i : item)(def?(p, e.PuestosHackeables) ∧_L def?(i, obtener(p, e.PuestosHackeables)) ⇒_L
 (∀id : puestoID)(def?(id, obtener(i, obtener(p, e.PuestosHackeables))) ⇒_L
 *obtener(id, obtener(i, obtener(p, e.PuestosHackeables))) = obtener(id, e.puestos) ∧_L
 def?(i, obtener(id, e.puestos).menu)))

Abs : estr e → lolla

{Rep(e)}

Abs(e) ≡ puestos(lolla) = e.puestos ∧
 personas(lolla) = e.personas

Funciones auxiliares

totalVentas : p:persona × ps:conj(puesto) → nat

totalVentas(p, ps) ≡ if ∅?(ps) then 0 else obtener(p, dameUno(ps).GastoTotal) + totalVentas(p, sinUno(ps)) fi

ICREARLOLLA(in ps : dicc(puestoID, puesto), in per : conj(persona)) → Lolla

1: res ← <puestos(ps), personas(per), GastoTotal(diccLog :: Vacio()),
 3: GTxPrecio(diccLog :: Vacio()), PuestosHackeables(diccLog :: Vacio()), PersonaQueMasGasto(NULL)>
 4: devolver res ▷ O(copy(ps)+copy(per))

IREGISTRARCOMPRA (inout $l : \text{lolla}$, in $p : \text{puestoid}$, in $per : \text{persona}$, in $i : \text{item}$, in $cant : \text{nat}$)		
1: $pu* \leftarrow \&(\text{significado}(l.\text{puestos}, p))$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(P))$	
2: $precio \leftarrow \text{significado}(*pu.\text{menu}, i)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(I))$	
3: $Desc \leftarrow i\text{ObtenerDescuento}(*pu, i, c)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(I))$	
4: $Gasto \leftarrow (precio * c) * (1 - (Desc/100))$		
5: $i\text{Vender}(*pu, per, i, c)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(I) + \log(A))$	
6: si $\text{definido}(l.\text{GastoTotal}, per)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
7: $gastoAnterior \leftarrow \text{significado}(l.\text{GastoTotal}, per)$		
8: $\text{definir}(l.\text{GastoTotal}, per, gastoAnterior + Gasto)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
9: else		
10: $\text{Definir}(l.\text{GastoTotal}, per, gasto)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
11: $gastoAnterior \leftarrow 0$		
12: si $\text{definido}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
13: $\text{borrar}(\text{significado}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior), per)$	$\triangleright \mathcal{O}(2\log(A))$	
14: si $\text{significado}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior) == \text{Vacio}()$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
15: $\text{borrar}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
16: else		
17: else		
18:		
19:		
20: si $\text{definido}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior + Gasto)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
21: $\text{definir}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior + Gasto, \text{definir}(\text{significado}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior + Gasto), per, 0))$	$\triangleright \mathcal{O}(2\log(A))$	
22: else		
23: $\text{definir}(l.\text{GTxPrecio}, gastoAnterior + Gasto, \text{definir}(\text{Vacio}(), per, 0))$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
24:		
25: si $Desc == 0$ entonces		
26:		
27: si $\text{definido}(l.\text{PuestosHackeables}, per)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
28:		
29: si $\text{definido}(\text{significado}(l.\text{PuestosHackeables}, per), i)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$	
30:		
31: si $!\text{definido}(\text{significado}(\text{significado}(l.\text{PuestosHackeables}, per), i), p))$ entonces	\triangleright	
32: $\text{Definir}(\text{significado}(\text{significado}(l.\text{PuestosHackeables}, per), i), p, pu)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A) + \log(I) + \log(P))$	
33: else		
34: else $\text{definir}(l.\text{PuestosHackeables}, i, \text{definir}(\text{Vacio}(), p, pu))$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$	
35: else $\text{definir}(l.\text{PuestosHackeables}, per, \text{definir}(\text{Vacio}(), i, \text{definir}(\text{Vacio}(), p, pu)))$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$	
36: else		
37:		
38: $it = \text{CrearIt}(l.\text{GTxPrecio})$	\triangleright aca asumimos que crearIt te da un iterador a la clave maxima $\triangleright \mathcal{O}(1)$	
39: $it2 = \text{CrearIt}(\text{siguienteSignificado}(it))$	\triangleright aca asumimos que crearIt te da un iterador a la minima clave ya que es otro diccLog distinto $\triangleright \mathcal{O}(\log(1))$	
40: $l.\text{personaQueMasGasto} \leftarrow \&\text{siguienteClave}(it2)$	$\triangleright \mathcal{O}(1)$	

GASTOTOTAL(**in** $l : \text{lolla}$, **in** $p : \text{persona}$) $\longrightarrow \text{nat}$

1: si $\text{definido}(l.\text{GastoTotal}, p)$ entonces	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$
2: devolver $\text{significado}(l.\text{GastoTotal}, p)$	$\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$
3: else	
4: devolver 0	

PERSONAQUEMASGASTO(**in** $l : \text{lolla}$) \rightarrow **persona**

```

1: si  $l.\text{PersonaQueMasGasto} = \text{NULL}$  entonces  $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
2:    $it = \text{CrearIt}(l.\text{personas})$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
3:   devolver  $\text{siguienteClave}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
4: else
5:   devolver  $*(l.\text{PersonaQueMasGasto})$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 

```

IMENORSTOCKDEITEM(**in** $l : \text{lolla}$, **in** $i : \text{item}$) \rightarrow **puestoID**

```

1:  $it \leftarrow \text{CrearIt}(l.\text{puestos})$   $\triangleright$  esto es  $\mathcal{O}(1)$ 
2:  $min \leftarrow \text{SiguienteClave}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
3: mientras  $\text{haySiguiente}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(P)$ 
4:   hacer {
5:      $stockit \leftarrow iStock(\text{SiguienteSignificado}(it), i)$ 
6:      $stockmin \leftarrow iStock(\text{significado}(l.\text{puestos}, min), i)$ 
7:     si  $(stockit < stockmin) \parallel (stockit = stockmin \ \&\& \ \text{SiguienteClave}(it) < min)$  entonces  $\triangleright \mathcal{O}(2\log(I))$ 
8:        $min = \text{SiguienteClave}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
9:        $\text{Avanzar}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
10:    else
11:       $\text{Avanzar}(it)$   $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
12:    }
13:   devolver  $min$ 

```

```

IHACKEAR(inout l : lolla, in per : persona, in i : item)
1: it = CreaIt(significado(significado(l.PuestosHackeables,per),i)) ▷ CreaIt nos da el puesto hackeable de menor id
    $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$ 
2: pu* = siguienteSignificado(it) ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
3: it2 = primero(significado(significado(*pu.ventasSinDescuento,per),i)) ▷  $\mathcal{O}(1 + \log(A) + \log(I) + 1)$ 
4: stockAnt ← significado(*pu.stock,i) ▷  $\mathcal{O}(\log(I))$ 
5: definir(*pu.stock,i,stockAnt + 1) ▷  $\mathcal{O}(\log(I))$ 
6: precio ← significado(*pu.menu,i) ▷  $\mathcal{O}(\log(I))$ 
7: gastoPuestoAnt ← significado(*pu.GastoxPersona,per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
8: si gastoPuestoAnt == precio entonces
9:   borrar(*pu.GastoxPersona,per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
10: else
11:   definir(*pu.GastoxPersona,per, gastoPuestoAnt - precio) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
12: si  $\pi_2(\text{siguiente}(it2)) == 1$  entonces
13:   eliminarSiguiente(it2) ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
14:   definir(*pu.ventasSinDescuento,per,definir(significado(*pu.ventasSinDescuento,per),i,
15:   fin(significado(significado(*pu.ventasSinDescuento,per)))) ▷ Aca eliminamos it2 de la lista de itLista  $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$ 
16: else
17:   AgregarComoSiguiente(it2,⟨i,  $\pi_2(\text{siguiente}(it2)) - 1$ ⟩) ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
18: gastoAnterior ← significado(l.GastoTotal,per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
19: si significado(l.GastoTotal,per) == precio entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
20:   borrar(l.GastoTotal,per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
21: else
22:   definir(l.GastoTotal,per,gastoAnterior-precio) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
23: borrar(significado(l.GTxPuesto,gastoAnterior),per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
24: si significado(l.GTxPuesto,gastoAnterior) == Vacio() entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
25:   borrar(l.GTxPuesto,gastoAnterior) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
26: else
27:
28: si definido(l.GTxPrecio,gastoAnterior-precio) entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
29:   definir(l.GTxPrecio,gastoAnterior-precio,definir(significado(l.GTxPrecio,gastoAnterior-precio),per,0)) ▷  $\mathcal{O}(2\log(A))$ 
30: else
31:   definir(l.GTxPrecio,gastoAnterior-precio,definir(Vacio(),per,0)) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
32:
33: si per == *(l.PersonaQueMasGasto) entonces ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
34:   itPrecio = CreaIt(l.GTxPrecio) ▷ aca asumimos que crearIt te da un iterador a la clave maxima ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
35:   itPersona = CreaIt(siguienteSignificado(itPrecio)) ▷ aca asumimos que crearIt te da un iterador a la minima
   clave ya que es otro diccLog distinto ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
36:   l.personaQueMasGasto ← &siguienteClave(itPersona) ▷  $\mathcal{O}(1)$ 
37: else
38:
39: si significado(significado(*pu.ventasSinDescuento,per),i) == Vacia() entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$ 
40:   definir(l.puestosHackeables,per,definir(significado(l.puestosHackeables,per),
41:   i,borrar(significado((significado(l.puestosHackeables,per),i)),siguienteClave(it)))) ▷  $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I) + \log(P))$ 
42: else
43:
44: si significado(significado(l.puestosHackeables,per),i) == Vacio() entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$ 
45:   definir(l.puestosHackeables,per,borrar(significado(l.puestosHackeables,per),i)) ▷  $\mathcal{O}(\log(A) + \log(I))$ 
46: else
47:
48: si significado(l.puestosHackeables,per) == Vacio() entonces ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
49:   borrar(l.puestosHackeables,per) ▷  $\mathcal{O}(\log(A))$ 
50: else

```

IPERSONAS (in $l : \text{lista}$) $\rightarrow \text{conj}(\text{persona})$	
devolver L.PERSONAS	$\triangleright \mathcal{O}(1)$

IPUESTOSDECOMIDA (in $l : \text{lista}$) $\rightarrow \text{diccLog}(\text{puestoID: puesto})$	
1: devolver L.PUESTOS	$\triangleright \mathcal{O}(1)$

2. Puesto de Comida

Interfaz

se explica con: $\text{DICCIONARIO}(\kappa, \sigma), \text{PUESTODECOMIDA}, \text{DINERO}$

géneros: $\text{dicc}(\kappa, \sigma), \text{Lista}(\alpha)$.

Operaciones básicas de Puesto De Comida

CREARPUESTO(in $menu : \text{dicc}(\text{item}, \text{nat})$, in $stock : \text{dicc}(\text{item}, \text{nat})$, in $desc : \text{dicc}(\text{item}, \text{vector}(\text{nat}))$) $\rightarrow res : \text{puesto}$

Pre $\equiv \{ \text{claves}(p) =_{\text{obs}} \text{claves}(s) \wedge \text{claves}(d) \subseteq \text{claves}(p) \}$

Post $\equiv \{ res =_{\text{obs}} \text{crearPuesto}(menu, stock, \text{DiccADiccDicc}(desc)) \}$

Complejidad: $O(\text{copy}(stock) + \text{copy}(menu) + \text{copy}(desc))$

Descripción: genera un puesto vacío.

Aliasing: menu, stock y desc se agregan por copia

STOCK(in $P : \text{puesto}$, in $I : \text{item}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

Pre $\equiv \{ \text{definido?}(d, k) \}$

Post $\equiv \{ res =_{\text{obs}} \text{Significado}(P, I) \}$

Complejidad: $O(\text{Log}(I))$

Descripción: Devuelve el Stock del item .

OBTENERDESCUENTO(in $p : \text{puesto}$, in $it : \text{item}$, in $c : \text{cant}$) $\rightarrow res : \text{Nat}$

Pre $\equiv \{ it \in \text{menu}(p) \}$

Post $\equiv \{ res =_{\text{obs}} \text{descuento}(p, it, c) \}$

Complejidad: $O(\text{Log}(I))$

Descripción: Devuelve cuanto descuento tiene el item it con la cantidad c en el puesto p

VENDER(Inout $p : \text{puesto}$, in $per : \text{persona}$, in $i : \text{item}$, in $c : \text{cant}$)

Pre $\equiv \{ i \in \text{menu}(p) \wedge c \geq \text{stock}(p, i) \wedge p = p_0 \}$

Post $\equiv \{ p = \text{vender}(p_0, per, i, c) \}$

Complejidad: $O(\text{Log}(I) + \log(A))$

Descripción: Registra una venta en el puesto p

GASTOPORPERSONA(in $p : \text{puesto}$, in $per : \text{persona}$) $\rightarrow res : \text{nat}$

Pre $\equiv \{ \text{true} \}$

Post $\equiv \{ res = \text{gastosDe}(p, per) \}$

Complejidad: $\Theta(\log(A))$

Descripción: devuelve cuanto gastó una persona per en el puesto p

Especificación de las operaciones auxiliares utilizadas en la interfaz

$\text{DescuentoDe} : \text{dicc}(\text{item:vector}(\text{nat})) \times \text{item} \times \text{cant} \rightarrow \text{nat}$

$\text{ObtenerDescuento}(di, i, c) \equiv \text{if } (c > \text{longitud}(\text{obtener}(i, di))) \text{ then}$
 $\text{obtener}(i, di)[\text{longitud}(\text{obtener}(i, di)) - 1]$
 else
 $\text{obtener}(i, di)[c]$
 fi}

```

significados : d:dicc(a:α) → conj(α)

significados(d) ≡ if vacio = d then
    ∅
else
    Ag(obtener(dameUno(claves(d)),d),significados(borrar(dameUno(claves(d)),d)))
fi

secuADict : s:secu(α) × pos:Nat × res:dicc(nat × α) → dicc(nat, α)

secuADict(s,pos,res) ≡ if vacia?(s) then res
    else if prim(s) = 0 ∨ prim(s) ∈ significados(res) then
        secuADict(fin(s),pos+1,res)
    else
        definir(pos,prim(s),secuADict(fin(s),pos+1,res)) fi
fi

PlataGastada : secu(tupla(item,cant)) × dicc(item:vector<nat>) → nat

PlataGastada(s,di) ≡ if vacia?(s) then
    0
else
    aplicarDescuento(π2(prim(s)) * obtener(π1(prim(s)),pu.menu),
        DescuentoDe(di,π1(prim(s)),π2(prim(s)))) + plataGastada(fin(s),di)
fi

apariciones : secu(α) × α → nat

apariciones(s,i) ≡ if vacia?(s) then 0
    else if prim(s) = i then 1 + apariciones(fin(s),i) else apariciones(fin(s),i) fi fi

DiccADiccDicc : dicc(item:vector(nat)) di × conj(item) ci × → dicc(item:dicc(cant:descuento))
    dicc(item:vector(nat))
    {ci = claves(di)}

DiccADiccDicc(di,ci,va) ≡ if vacio?(ci) then
    va
else
    definir(dameUno(ci),secuADict(obtener(dameUno(ci),di)),
        DiccADiccDicc(di,sinUno(ci),va))
fi

estanTodos : secu(itUni(β)) × secu(β) → bool

estanTodos(s,t) ≡ if vacio(s) then
    true
else
    if esta?(actual(prim(s)),t) then estanTodos(fin(s),t)
    else false fi
fi

```

Representación

Puesto se representa con pu

```

donde pu es tupla(Stock: diccLog(item,nat)
    , menu: diccLog(item,nat)
    , desc: diccLog(item,vector(nat))
    , GastoXPersona: diccLog(persona,nat)
    , Ventas: diccLog(persona,ListaEnlazada(tupla(item,cant)))
    , ventasSinDesc: diccLog(persona:diccLog(item:ListaEnlazada(itLista))) )

```

Rep : pu → bool

$$\begin{aligned}
\text{Rep}(p) &\equiv \text{true} \iff \forall(i : \text{item})(\text{def?}(pu.\text{stock}, i) \iff \text{def?}(pu.\text{menu}, i)) \wedge_L \\
&\quad \forall(i : \text{item})(\text{def?}(pu.\text{desc}, i) \implies_L \text{def?}(pu.\text{stock}, i)) \wedge_L \\
&\quad \forall(p : \text{persona})(\text{def?}(p, pu.\text{Gasto}x\text{Persona}) \iff \text{def?}(p, pu.\text{ventas})) \wedge \\
&\quad \forall(p : \text{persona})(\text{def?}(p, pu.\text{Gasto}x\text{Persona}) \implies_L \text{obtener}(p, pu.\text{Gasto}x\text{Persona}) = \\
&\quad \text{plataGastada}(\text{obtener}(p, pu.\text{ventas}), pu.\text{desc})) \wedge_L \\
&\quad \forall(p : \text{persona})(\text{def?}(pu.\text{ventasSinDescuento}, p) \implies_L \text{def?}(pu.\text{ventas}, p)) \wedge_L \\
&\quad \forall(p : \text{persona})(\text{def?}(pu.\text{ventasSinDescuento}, p) \implies_L (\forall(i : \text{item})(\text{def?}(\text{obtener}(p, pu.\text{ventasSinDescuento}), \\
&\quad \implies_L \text{estanTodos}((\text{obtener}(i, \text{obtener}(p, pu.\text{ventasSinDescuento}))), \text{obtener}(p, pu.\text{ventas})))))) \\
\text{Abs} : pu \, p &\longrightarrow \text{puesto} \quad \{\text{Rep}(p)\} \\
\text{Abs}(p) &\equiv \text{menu}(\text{puesto}) = \text{claves}(pu.\text{menu}) \wedge \\
&\quad \forall(i : \text{item})(\text{precio}(\text{puesto}, i) = \text{obtener}(i, pu.\text{menu})) \wedge \\
&\quad \forall(i : \text{item})(\text{stock}(\text{puesto}, i) = \text{obtener}(i, pu.\text{stock})) \wedge \\
&\quad \forall(i : \text{item}, c : \text{cant})(\text{descuento}(\text{puesto}, i, c) = \text{DescuentoDe}(pu.\text{desc}, i, c)) \wedge \\
&\quad \forall(p : \text{persona})(\text{ventas}(\text{puesto}, p) = \text{long}(\text{obtener}(p, pu.\text{ventas}))) \wedge \\
&\quad \forall(p : \text{persona}, t : \text{tupla}(\text{item}, \text{cant}))(t \in \text{ventas}(\text{puesto}, p) \implies_L \text{apariciones}(\text{obtener}(a, pu.\text{ventas}), t) = \\
&\quad (t, \text{ventas}(\text{puesto}, p)))
\end{aligned}$$

ICREARPUUESTO(**in** *menu* : *dicc*(*item*, *nat*), **in** *stock* : *dicc*(*item*, *nat*), **in** *desc* : *dicc*(*item*, *vector*<*nat*>))
 \longrightarrow **Puesto**

1: <i>pu.stock</i> \leftarrow <i>stock</i>	\triangleright esto es $\mathcal{O}(\text{copy}(\text{stock}))$
2: <i>pu.menu</i> \leftarrow <i>menu</i>	$\triangleright \mathcal{O}(\text{copy}(\text{menu}))$
3: <i>pu.desc</i> \leftarrow <i>desc</i>	$\triangleright \mathcal{O}(\text{copy}(\text{desc}))$
4: <i>pu.gastoPorPersona</i> \leftarrow VACIO ()	$\triangleright \mathcal{O}(1)$
5: <i>pu.ventas</i> \leftarrow VACIO ()	$\triangleright \mathcal{O}(1)$
6: <i>pu.ventasSinDescuento</i> \leftarrow VACIO ()	$\triangleright \mathcal{O}(1)$
7: devolver PU	

I OBTENERDESCUENTO(**in** *p* : **Puesto**, **in** *i* : **Item**, **in** *c* : *cant*) \longrightarrow **nat**

1: <i>vecDesc</i> = <i>significado</i> (<i>pu.desc</i> , <i>i</i>)	$\triangleright \mathcal{O}(\log(I))$
2: si <i>c</i> \geq <i>longitud</i> (<i>vecDesc</i>) - 1 entonces	$\triangleright \mathcal{O}(1)$
3: devolver <i>vecDesc</i> [<i>longitud</i> (<i>vecDesc</i>)-1]	$\triangleright \mathcal{O}(1)$
4: else	
5: devolver <i>vecDesc</i> [<i>c</i>]	$\triangleright \mathcal{O}(1)$

I STOCK(**in** *p* : **Puesto**, **in** *i* : **Item**) \longrightarrow **nat**

1: devolver <i>significado</i> (<i>pu.stock</i> , <i>i</i>)	$\triangleright \mathcal{O}(\log(I))$
--	---------------------------------------

IVENDER(**inout** p : Puesto, **in** per : Persona, **in** i : item, **c** $cant$: cantidad)

```

1: Precio  $\leftarrow$  Significado( $p.menu, i$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log I)$ 
2: Desc  $\leftarrow$  iObtenerDescuento( $p, i, c$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log I)$ 
3:  $st \leftarrow$  significado( $pu.stock, i$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log I)$ 
4: definir( $pu.stock, i, st-c$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log I)$ 
5: Gasto  $\leftarrow$  ( $Precio * c$ ) * ( $1 - (desc/100)$ )  $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
6: si definido?( $p.GastoxPersona, per$ ) entonces  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
7:   gastoPer = significado( $p.GastoxPersona, per$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
8:   definir( $p.GastoxPersona, per, gastoPer + Gasto$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
9:   it = AgregarAtras(significado( $p.ventas, per$ ),  $\langle i, c \rangle$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
10:  si desc == 0 entonces
11:    AgregarAtras(significado(significado( $p.ventasSinDesc, per$ ),  $i$ ), it)  $\triangleright \mathcal{O}(\log A + \log I)$ 
12:  else
13: else
14:   definir( $p.GastoxPersona, per, gasto$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
15:   definir( $p.ventas, per, vacia()$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
16:   it2 = AgregarAtras(significado( $p.ventas, per$ ),  $\langle i, c \rangle$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log A)$ 
17:  si desc == 0 entonces
18:    definir( $p.VentasSinDesc, per, definir(Vacio(), i, Vacia())$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$ 
19:    AgregarAtras(significado(significado( $p.ventasSinDesc, per$ ),  $i$ ), it2)  $\triangleright \mathcal{O}(\log A + \log I)$ 
20:  else

```

IGASTOPORPERSONA(**in** p : Puesto, **in** per : Persona) \rightarrow nat

```

1: si definido?( $pu.gastoPorPersona(per)$ ) == true entonces  $\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$ 
2:   devolver significado( $pu.gastoPorPersona, per$ )  $\triangleright \mathcal{O}(\log(A))$ 
3: else
4:   devolver 0  $\triangleright \mathcal{O}(1)$ 
=0

```
