# Algoritmos y Estructuras de datos II - Trabajo Práctico 1

# Grupo BlackMesa

```
posición es tupla
(int \times int) dirección es { "n", "s", "e", "o"}
```

# 1. TAD Sokoban

## TAD SOKOBAN

géneros sokoban

exporta generadores, observadores

usa Celda, Bool

# igualdad observacional

$$(\forall s_1, s_2 : \text{sokoban}) \left( s_1 =_{\text{obs}} s_2 \iff \begin{pmatrix} (\forall p : posicion) & (\text{hayCeldaEn}(s_1, p) \Rightarrow \\ \text{hayCeldaEn}(s_2, p) & \land_{\text{L}} & \text{celdaEn}(s_1, p) =_{\text{obs}} \\ \text{celdaEn}(s_2, p)) & \land & (\text{existeJugador}(s_1) \Rightarrow \\ \text{existeJugador}(s_2) & \land_{\text{L}} & \text{posicionDelJugador}(s_1) =_{\text{obs}} \end{pmatrix} \right)$$

#### observadores básicos

#### generadores

Poner Jugador : sokoban  $s \times \text{posicion } p \longrightarrow \text{sokobban}$ 

 $\{\text{hayCeldaEn}(s,p) \land \text{esTransitable}(\text{celdaEn}(s,p) \land \neg \text{tieneCaja}(\text{celdaEn}(s,p)) \land \neg \text{existeJugador}(s)\}$ 

#### otras operaciones

siguiente Posicion : sokoban × posicion × direccion  $\longrightarrow$  posicion ganó : sokoban  $\longrightarrow$  bool

**axiomas**  $\forall s$ : sokoban,  $\forall p$ : posicion,  $\forall d$ : direccion,  $\forall c$ : celda

 $hayCeldaEn(Sokoban, p) \equiv false$ 

hayCeldaEn(PonerCelda(s,  $p_1$ , c),  $p_2$ )  $\equiv$  if  $(p_1 = p_2)$  then true else hayCeldaEn(s,  $p_2$ ) fi

```
\begin{array}{lll} \text{hayCeldaEn(PonerJugador(s,\,p_1),\,p_2)} & \equiv & \textbf{if} \ (p_1=p_2) \ \textbf{then} \ true \ \textbf{else} \ \text{hayCeldaEn(s,\,p_2)} \ \textbf{fi} \\ \text{hayCeldaEn(moverJugador(s,\,d),\,p)} & \equiv & \text{hayCelda(s,\,p)} \\ \text{celdaEn(PonerCelda(s,\,p_2,\,c),\,p_2)} & \equiv & \textbf{if} \ (p_1=p_2) \ \textbf{then} \ c \ \textbf{else} \ \text{celdaEn(s,\,p_2)} \ \textbf{fi} \\ \text{celdaEn(PonerJugador(s,\,p_1),\,p_2)} & \equiv & \text{celdaEn(s,\,p_2)} \\ \text{celdaEn(moverJugador(s,\,d),\,p)} & \equiv & \text{celdaEn(s,\,p)} \\ \text{posicionDelJugador(PonerCelda(s,\,p,\,c))} & \equiv & \text{posicionDelJugador(s)} \\ \text{posicionDelJugador(moverJugador(s,\,d))} & \equiv & \text{siguientePosicion(s,\,posicionDelJugador(s),\,d)} \\ \end{array}
```

## Fin TAD

# 2. TAD Celda

#### TAD CELDA

géneros Celda

exporta celda, observadores, generadores, es Transitable Por Caja

usa Bool

igualdad observacional

$$(\forall c_1, c_2 : \text{celda}) \quad \left( c_1 =_{\text{obs}} c_2 \iff \begin{pmatrix} \text{esTransitable}(c_1) =_{\text{obs}} \text{esTransitable}(c_2) \land \\ \text{esDeposito}(c_1) =_{\text{obs}} \text{esDeposito}(c_2) \land \\ \text{tieneCaja}(c_1) =_{\text{obs}} \text{tieneCaja}(c_2) \end{pmatrix} \right)$$

# observadores básicos

esTransitable : celda  $\longrightarrow$  bool esDeposito : celda  $\longrightarrow$  bool tieneCaja : celda  $\longrightarrow$  bool

generadores

generar :  $\longrightarrow$  celda ponerDeposito : celda c  $\longrightarrow$  celda ponerPared : celda c  $\longrightarrow$  celda ponerCaja : celda c  $\longrightarrow$  celda  $\{\neg esDeposito(c) \land \neg tieneCaja(c) \land \neg tieneCaja(c) \}$ 

otras operaciones

esTransitablePorCaja : celda  $\longrightarrow$  bool

axiomas  $\forall c$ : celda

esTransitable(generar)  $\equiv true$ esTransitable(ponerPared(c))  $\equiv false$ esTransitable(ponerDeposito(c))  $\equiv true$  esTransitable(ponerCaja(c))  $\equiv true$ 

esDeposito(ponerCaja(c))  $\equiv esDeposito(c)$ 

 $\begin{array}{ll} \mbox{tieneCaja(generar)} & \equiv \ false \\ \mbox{tieneCaja(ponerPared(c))} & \equiv \ false \end{array}$ 

 $tieneCaja(PonerDeposito(c)) \\ \equiv tieneCaja(c)$ 

 ${\rm tieneCaja(PonerCaja}(c)) \hspace{1cm} \equiv \hspace{1cm} true$ 

es Transitable Por Caja<br/>(generar)  $\equiv true$  es Transitable Por Caja<br/>(poner Pared(c))  $\equiv false$ 

es Transitable Por Caja<br/>(poner Deposito(c))  $\ \equiv \ es$ Transitable Por Caja(c)

esTransitablePorCaja(ponerCaja(c))  $\equiv false$ 

## Fin TAD