1. Módulo Campus

se explica con: Campus

géneros: campus

Interfaz

```
Operaciones básicas de campus
    NUEVOCAMPUS(in al: nat, in an: nat) \rightarrow res: campus
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ res =_{\mathrm{obs}} \mathrm{crearCampus}(al, an) \}
    Complejidad: O(n^2)
    Descripción: Crea un nuevo campus vacio de alto al x ancho an.
    AGREGAROBSTACULO(in p: pos), in/out c: campus)
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{posValida}(p, c) \land \neg \operatorname{ocupada}?(p, c) \land c =_{\operatorname{obs}} c_0 \}
    \mathbf{Post} \equiv \{c =_{obs} \operatorname{agregarObstaculo}(p, c_0)\}\
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Agrega un obstaculo al campus c en la posicion p.
    FILAS(in \ c: campus) \rightarrow res : nat
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ filas}(c)\}\
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Devuelve el alto (filas) del campus c.
    COLUMNAS(in c: campus) \rightarrow res: nat
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{columnas}(c)\}\
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Devuelve el ancho (columnas) del campus c.
    OCUPADA?(in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ ocupada?}(p, c)\}
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Devuelve true si la posicion p se encuentra ocupada por algun obstaculo en el campus c, sino retorna
    false.
    PosValida?(in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{posValida?}(p, c)\}
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Devuelve true si la posicion p es valida en el campus c, sino retorna false.
    EsIngreso?(in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ esIngreso?}(p, c)\}
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Verifica si la posicion p es una entrada del campus c.
    INGRESOSUPERIOR?(in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ ingresoSuperior?}(p, c)\}
    Complejidad: O(1)
    Descripción: Verifica si la posicion p es una entrada superior del campus c.
    INGRESOINFERIOR? (in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
```

```
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ ingresoInferior?}(p, c)\}
Complejidad: O(1)
Descripción: Verifica si la posicion p es una entrada inferior del campus c.
VECINOS(\mathbf{in}\ p:\mathsf{pos},\ \mathbf{in}\ c:\mathsf{campus}) \to res:\mathsf{conj}(pos)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{posValida}(p, c) \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} vecinos(p, c)\}\
Complejidad: O(1)
Descripción: Devuelve un conjunto de las posiciones que rodean a p en el campus c
DISTANCIA( in p_0: pos, in p_1: pos, in c: campus) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \operatorname{distancia}(p_0, p_1, c)\}\
Complejidad: O(1)
Descripción: Devuelve la distancia, en casilleros, desde la posicion p_0 a la posicion p_1.
PROXPOSICION(in p: pos, in d: dir, in c: campus) \rightarrow res: pos
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{posValida}(p, c) \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \operatorname{proxPosicion}(p, d, c)\}\
Complejidad: O(1)
Descripción: Indica la posicion que se encuentra al lado de p, en la direccion d.
INGRESOSMASCERCANOS(in p: pos, in c: campus) \rightarrow res: conj(pos)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \operatorname{posValida}(p, c) \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} ingresosMasCercanos(p, c)\}\
Complejidad: O(1)
Descripción: Devuelve un conjunto que contiene las posiciones de los ingresos mas cercanos a p en el campus c.
```

Representación

Representación de Campus

```
campus se representa con estr
  donde estr es tupla(alto: nat, ancho: nat, obstaculos: matriz(bool))
  donde pos es tupla(fila: nat, columna: nat)
```

Invariante de representacion en castellano:

1. Para toda p de tipo pos, si p esta definida en obstaculos, entonces tanto la fila como la columna de p son menores o iguales a alto y ancho respectivamente.

```
\operatorname{Rep}(e) \equiv \operatorname{true} \Longleftrightarrow \\ 1. \ (\forall \ p : \operatorname{pos}) \ p \in \operatorname{claves}(\operatorname{e.obstaculos}) \ \Rightarrow \ (\operatorname{p.fila} \leq \operatorname{c.alto} \land \operatorname{p.columna} \leq \operatorname{c.ancho}) \operatorname{Abs}: \operatorname{estr} e \ \longrightarrow \operatorname{campus}  \operatorname{Abs}(e) \equiv c : \operatorname{campus} / \\ (\forall \ p : \operatorname{pos}) \ \operatorname{ocupada?}(p, \operatorname{e.obstaculos}) = \operatorname{obs} \ \operatorname{ocupada?}(p, \operatorname{c}) \land \operatorname{alto}(c) = \operatorname{obs} \ \operatorname{e.alto} \land \operatorname{ancho}(c) = \operatorname{obs} \ \operatorname{e.ancho}  \operatorname{El \ primer \ ocupada? \ es \ de \ modulo \ Matriz, \ el \ segundo \ es \ de \ TAD \ Campus}
```

Algoritmos

Lista de algoritmos

1.	nombre
2.	AgregarObstaculo
3.	Filas
4.	Columnas
5.	Ocupada?
6.	PosValida
7.	EsIngreso?
8.	IngresoSuperior?
9.	IngresoInferior?
10.	Vecinos
11.	Distancia
12.	ProxPosicion
13	ingresosMasCercano

```
iNuevoCampus(in al: nat, in an: nat) \rightarrow res: estr
begin
   res.alto \leftarrow al
                                                                                                                //O(1)
   res.ancho \leftarrow an
                                                                                                                //O(1)
                                                                                                         //O(al * an)
   res.obstaculos \leftarrow NuevaMatriz(al, an)
end
Complejidad: O(al * an)
                                              Algoritmo 1: nombre
iAgregarObstaculo(in p: pos, in/out e: estr)
begin
                                                                                                                //O(1)
| Colocar(p, true, e.obstaculos)
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                        Algoritmo 2: AgregarObstaculo
iFilas(in e: estr) \rightarrow res: nat
begin
   res \leftarrow e.alto
                                                                                                                //O(1)
   return res
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                               Algoritmo 3: Filas
iColumnas(in e: estr) \rightarrow res: nat
begin
   res \leftarrow e.ancho
                                                                                                                //O(1)
   return res
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                            Algoritmo 4: Columnas
iOcupada?(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: bool
begin
   res \leftarrow Ocupada?(p, e.obstaculos)
                                                                                                                //O(1)
   {f return} \,\, res
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
Comentarios: La funcion ocupada? que se llama, es la perteneciente al modulo matriz
                                            Algoritmo 5: Ocupada?
```

```
iPosValida(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: bool
begin
                                                                                                                           //O(1)
   res \leftarrow true
   {f if}\ p.{\it fila}>e.{\it alto}\lor\ p.{\it columna}>e.{\it ancho}\ {f then}
                                                                                                                            //O(1)
    | res \leftarrow false
                                                                                                                           //O(1)
    \quad \text{end} \quad
   if \theta < p.fila \lor \theta < p.columna then
                                                                                                                           //O(1)
                                                                                                                           //O(1)
     | res \leftarrow false
   \mathbf{end}
   return res
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                                 Algoritmo 6: PosValida
iEsIngreso?(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: bool
begin
| return ingresoSuperior(p, e) \lor ingresoInferior(p, e)
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                                Algoritmo 7: EsIngreso?
iIngresoSuperior?(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: bool
begin
| return p.fila == 1
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                             Algoritmo 8: IngresoSuperior?
iIngresoInferior?(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: bool
begin
\mid return p.fila == e.alto
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                              Algoritmo 9: IngresoInferior?
```

```
iVecinos(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: conjunto(bool)
begin
    \overline{\mathbf{var}} v1, v2, v3, v4 : pos
    v1 \leftarrow < p.fila - 1, p.columna >
                                                                                                                                      //O(1)
    v2 \leftarrow < p.fila + 1, p.columna >
                                                                                                                                      //O(1)
    v<br/>3 <br/> \leftarrow <p.fila, p.columna - 1>
                                                                                                                                      //O(1)
    v4 \leftarrow \langle p.fila, p.columna + 1 \rangle
                                                                                                                                      //O(1)
    res \leftarrow Vacio()
                                                                                                                                      //O(1)
    if PosValida?(v1, e) then
                                                                                                                                      //O(1)
                                                                                                                                      //O(1)
     Agregar(v1, e)
    \mathbf{end}
                                                                                                                                      //{
m O}(1) \\ //{
m O}(1)
    'if PosValida?(v2, e) then
     Agregar (v2, e)
    \quad \text{end} \quad
    if PosValida?(v3, e) then
                                                                                                                                      //O(1)
     Agregar (v3, e)
                                                                                                                                      //O(1)
    \mathbf{end}
    if PosValida?(v4, e) then
                                                                                                                                      //O(1)
     Agregar (v4, e)
                                                                                                                                      //O(1)
    \mathbf{end}
   return res
end
Complejidad: O(1)
                                                      Algoritmo 10: Vecinos
iDistancia(in p_0: pos, in p_1: pos, in e: estr) \rightarrow res: nat
begin
| return |p_1.fila - p_2.fila| + |p_1.columna - p_2.columna
                                                                                                                                      //O(1)
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
                                                     Algoritmo 11: Distancia
i \operatorname{ProxPosicion}(\mathbf{in} \ p : \mathsf{pos}, \ \mathbf{in} \ d : \mathsf{dir}, \ \mathbf{in} \ e : \mathsf{estr}) \to \operatorname{res}: \operatorname{pos}
begin
    if d == izq then
                                                                                                                                      //O(1)
         return < p.fila - 1, p.columna >
                                                                                                                                      //O(1)
         else
                                                                                                                                      //O(1)
             if d == der then
                  return < p.fila + 1, p.columna >
                                                                                                                                     //O(1)
                  else
                      \mathbf{if}\ d == arriba\ \mathbf{then}
                                                                                                                                     //{\rm O}(1) \ //{\rm O}(1)
                           \mathbf{return} < p.fila, \ p.columna - 1>
                            | return < p.fila, p.columna + 1 >
                                                                                                                                     //O(1)
                           \mathbf{end}
                      \mathbf{end}
                  \quad \mathbf{end} \quad
             \mathbf{end}
         \mathbf{end}
    \mathbf{end}
end
Complejidad: O(1)
                                                   Algoritmo 12: ProxPosicion
```

```
iingresosMasCercano(in p: pos, in e: estr) \rightarrow res: conj(pos)
begin
    res \leftarrow Vacio()
                                                                                                                                  //O(1)
//O(1)
    if distancia(p, \langle p.fila, 1 \rangle) < distancia(p, \langle p.fila, e.alto \rangle) then
        return Agregar(< p.fila, 1 >, res)
             \mathbf{if} \ \mathit{distancia}(p, < p.fila, 1 >) > \mathit{distancia}(p, < p.fila, e.alto >) \ \mathbf{then}
                                                                                                                                  //O(1)
                 return Agregar(< p.fila, e.alto >, res)
                                                                                                                                  //O(1)
                      Agregar(< p.fila, 1 >, res)
                                                                                                                                  //O(1)
                                                                                                                                  //O(1)
                     Agregar(< p.fila, alto >, res)
                 \mathbf{end}
            \mathbf{end}
        \mathbf{end}
    \mathbf{end}
    return res
\mathbf{end}
Complejidad: O(1)
```