



UNIVERSIDAD DE GRANADA

TÉCNICAS DE LOS SISTEMAS INTELIGENTES
GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA

PRÁCTICA 1

TÉCNICAS DE BÚSQUEDA

Autores

Vladislav Nikolov Vasilev
Carlos Núñez Molina

Rama

Computación y Sistemas Inteligentes



ESCUELA TÉCNICA SUPERIOR DE INGENIERÍAS INFORMÁTICA Y DE
TELECOMUNICACIÓN

CURSO 2018-2019

Índice

1. DESCRIPCIÓN GENERAL DE LA SOLUCIÓN	2
2. COMPORTAMIENTO REACTIVO	4
3. COMPORTAMIENTO DELIBERATIVO	6

1. DESCRIPCIÓN GENERAL DE LA SOLUCIÓN

El aspecto fundamental de la práctica es cómo elegir qué gemas coger y en qué orden. Hay en total 23 gemas por nivel, de las cuales solo se necesitan coger 9. Si se hacen los cálculos, hay $\binom{23}{9} \cdot 9! = 296541907200$ combinaciones posibles. Este número es inabarcable para el A*, sin importar la estrategia usada, por lo que no podemos usarlo para que resuelva el nivel desde cero: hace falta simplificar el problema.

Para reducir el número de posibilidades se ha usado una estrategia de *clustering*, técnica de aprendizaje no supervisado. La heurística detrás de esto es la siguiente: si nos encontramos en un *cluster* (grupo) de gemas, al estar estas gemas todas juntas, generalmente será una buena idea (un buen plan) coger todas las gemas del *cluster* antes de irse a otro. Por tanto, hemos transformado el problema de qué gemas coger y en qué orden al problema de qué *clusters* de gemas coger y en qué orden. Como el número de *clusters* es mucho menor que el de gemas, este problema sí que es abordable. Para generar los *clusters* se ha usado un algoritmo llamado *DBSCAN*. Su funcionamiento (implementado) es el siguiente: se va iterando por todas las gemas del nivel; si esa gema no pertenece a un *cluster* y no hay otra gema de algún *cluster* cerca suya se crea un nuevo *cluster* y se asigna a él; después se ve qué otras gemas sin *cluster* están cerca de ésta y se asignan al mismo *cluster*. Una gema está cerca de otra si su distancia Manhattan es menor o igual a un parámetro ε del método. En la práctica se ha usado $\varepsilon = 3$, que es el que genera mejores *clusters*. Para elegir el *tour* (camino) a través de los *clusters* se ha usado un simple algoritmo de *Branch&Bound*, que devuelve un camino a través de *clusters* de forma que en total se consigan el número de gemas necesarias para abandonar el nivel, siendo el camino elegido en función de la distancia entre los *clusters* y la “dificultad” de cada *cluster* (el número de rocas, muros y enemigos en el *cluster* y cómo de alejadas están sus gemas).

De esta forma, esta es la estrategia fundamental usada en la resolución de la práctica: agrupar las gemas en *clusters* e ir yendo de un *cluster* a otro hasta tener 9 gemas, en cuyo caso se planifica para abandonar el nivel.

La integración del comportamiento reactivo y deliberativo, a grandes rasgos y en pseudocódigo, es la siguiente:

Algorithm 1 Integración del comportamiento reactivo-deliberativo (I)

```

1: procedure ACT()
2:   if primer_turno then                                ▷ Esto se hace en el constructor
3:     crearClusetsYCircuitos()
4:     cluster_actual  $\leftarrow$  0
5:     buscarPlan(cluster_actual)
  
```

Algorithm 2 Integración del comportamiento reactivo-deliberativo (II)

```

6:   end if
7:       ▷ Plan creado cuando el jugador puede o va a morir en próx. turnos
8:   if plan_no_morir.isEmpty() then
9:       return plan_no_morir.first()
10:  end if
11:  if num_gems ≥ 9 then                                ▷ Dirigirse a la salida si se puede salir
12:      buscarPlanAbandonarNivel()
13:  end if
14:  if busqueda_no_terminada then                        ▷ Búsqueda puede tardar múlt. turnos
15:      seguirBuscandoPlan()
16:  end if
17:  if busqueda_terminada and camino_no_encontrado then
18:      hay_que_replanificar ← true
19:      if num_gems < 9 then
20:          removeCluster(cluster_actual) ▷ Eliminar cluster y recrear circuito
21:          crearClusterYCircuito()        ▷ porque el cluster es inaccesible
22:      end if
23:  end if
24:  if hay_que_replanificar then
25:      buscarPlan()
26:  end if
27:  if busqueda_terminada then
28:      if plan_vacio then
29:          cluster_actual ← cluster_actual + 1
30:          buscarPlan(cluster_actual)
31:      else
32:          accion ← plan.first()
33:      end if
34:  end if
35:       ▷ Parte reactiva: ver si ejecutar la acción del plan o no
36:  if enemigos_cercanos or muerte_por_roca then
37:      crearPlanNoMorir()
38:      return plan_no_morir.first()
39:  end if
40:  if jugador_choca_con_roca_cayendo then
41:      return quedarse_quieto
42:  end if
43:  return accion
44: end procedure

```

2. COMPORTAMIENTO REACTIVO

El comportamiento reactivo se ha centrado en decidir si ejecuto la acción del plan “normal” (el que es obtenido usando el A* para coger las gemas o ir a la salida) o no. Las razones para no hacer esto son dos: va a morir/puede morir en los siguientes turnos o el agente se va a chocar con una roca cayendo (con lo que no va a poder ejecutar la acción del plan). En el caso de que pueda morir, se crea un plan provisional (*plan_no_morir*) con las acciones que alejan al agente del peligro. Este plan se ejecutará en vez del plan “normal” siempre que contenga acciones. Si va a chocarse contra una roca, simplemente se queda quieto en ese turno y la acción a ejecutar la aplaza para ejecutarla el siguiente turno (si no se repite esta situación).

También, en cada turno, se ve si hay que seguir con la búsqueda (en el caso de que todavía no haya terminado el A*) o hay que buscar un nuevo plan (si ya tenemos gemas suficientes para abandonar el nivel, si el plan actual está vacío o si no se ha encontrado camino). Esta parte no la incluiré en el pseudocódigo porque ya la puse en el apartado anterior. A continuación se puede ver el comportamiento reactivo en pseudocódigo:

Algorithm 3 Pseudocódigo del comportamiento reactivo (I)

```

1: procedure REACTIVO()
2:   enemigos_cercanos  $\leftarrow$  false
3:   for each enemigo  $\in$  enemigos do
4:      $\triangleright$  Solo se tienen en cuenta los enemigos cercanos al jugador si no están
5:        $\triangleright$  “encerrados” (ese enemigo puede llegar hasta el jugador)
6:     if enemigo_cercano_a_jug and camino_enemigo_conectado_a_jug
       then
7:       enemigos_cercanos  $\leftarrow$  true
8:     end if
9:   end for
10:  if enemigos_cercanos then
11:    hay_que_replaniificar  $\leftarrow$  true
12:    casillas_validas  $\leftarrow$   $\emptyset$ 
13:    for each casilla  $\in$  caillas_adyacentes_jugador do
14:      if casilla.tipo  $\neq$  {muro, roca} and casilla_no_roca_encima then
15:        casillas_validas.add(casilla)
16:      end if
17:    end for
18:    if casillas_validas  $\neq$   $\emptyset$  then
19:      casillas_alejadas  $\leftarrow$  casillas_validas.getCasillasAlejadasEnemigos()
20:      if casillas_alejadas  $\neq$   $\emptyset$  then
21:        casilla_elegia  $\leftarrow$  casillas_alejadas.getClosestToGoal()
22:      else

```

Algorithm 4 Pseudocódigo del comportamiento reactivo (II)

```

23:         casilla_elegida  $\leftarrow$  casillas_validas.getFarthestFromEnemies()
24:     end if
25:         plan_no_morir.add(acciones_para_llegar_a_casilla_elegida)
26:     end if
27: end if
28: if enemigos_cercanos then
29:     acciones_prediccion  $\leftarrow$  plan_no_morir.getFirstTwo()
30: else
31:     acciones_prediccion  $\leftarrow$  plan_normal.getFirstTwo()
32: end if
33: if jugadorVaAMorirEnSiguietes2Turnos(acciones_prediccion) then
34:     hay_que_replanificar  $\leftarrow$  true
35:     if jugadorTieneRocaArribaDerechaO Izquierda() then
36:         muerte_por_roca  $\leftarrow$  true
37:     end if
38:     if muerte_por_roca then
39:         for casilla  $\in$  {centro, derecha, izquierda, abajo} do
40:             if jugador.avanzar(acciones_ir_a_casilla).noHaMuerto() then
41:                 plan_no_morir.add(acciones_ir_a_casilla)
42:             end if
43:         end for
44:     end if
45: end if
46: if enemigos_cercanos or muerte_por_roca then
47:     return plan_no_morir.getRemoveFirst()
48: end if
49: if accion  $\neq$  ACTION_NIL then
50:      $\triangleright$  Ver si no cambia posición y orientación tras ejecutar acción
51:     if jug_sig_estado = jugador then
52:          $\triangleright$  Ver que jugador no excave debajo de roca
53:         if jug_no_va_a_excavar_debajo_de_roca then
54:             return ACTION_NIL
55:         end if
56:     end if
57: end if
58: return accion  $\triangleright$  Devolver acción del plan “normal” si se ha llegado aquí
59: end procedure

```

3. COMPORTAMIENTO DELIBERATIVO

Para la realización del comportamiento deliberativo se han implementado tres versiones del A*: una que permite ir de una posición inicial a una final, una que permite ir de una posición inicial a una final recogiendo las gemas de un *cluster* y una parecida a la anterior pero sin posición final. En las tres, aparte de las listas que utiliza el algoritmo, se ha añadido una lista de explorados que contiene los nodos visitados y los expandidos para poder hacer una consulta rápida de qué nuevos nodos expandir y cuáles no. La lista de nodos cerrados no se revisita, ya que la optimalidad no es lo más importante en este caso al estar trabajando a nivel de *cluster* y no de gemas. Como se valora mucho la eficiencia en el tiempo, se ha modificado el A* para que las búsquedas se puedan ejecutar en varios turnos, guardando la información internamente.

Se han usado 2 heurísticas distintas, una para el A* que busca un camino desde una casilla inicial a otra final y otra para el A* que busca un camino que coja todas las gemas de un *cluster*.

- **Heurística camino, *getHeuristicDistance*:** Obtiene la longitud del camino (número de casillas de separación) que une ambas casillas, pudiendo atravesar rocas pero no muros. Si la casilla inicial y final difieren en su posición x y su posición y , aumenta en 1 la distancia (ya que el agente tendrá que girar una vez como mínimo para llegar al destino). Debido a que puede atravesar las rocas (a diferencia del agente), esta es una heurística obtenida mediante un modelo relajado, con lo que es admisible y monótona.
- **Heurística gemas, *getHeuristicGems*:** Crea un grafo donde las n gemas dadas son los n nodos y escoge los $n - 1$ lados más cortos de este grafo. El coste del lado entre la gema a y b se corresponde con el valor de la distancia entre a y b , medida usando *getHeuristicDistance*.

Esta heurística devuelve la suma de la distancia de la casilla inicial a la gema más cercana a esta, más la suma de los $n - 1$ lados más cortos del grafo mencionado anteriormente, más la distancia de ir de la casilla final a su gema más cercana. La heurística sería admisible y monótona si se usara así, pero hemos decidido multiplicar esta suma por $\alpha = 2$, con lo que deja de ser admisible y monótona, a cambio de aproximar mejor la longitud real del camino, lo que hace que el A* tenga que explorar menos estados. Aunque no consiga la solución óptima de esta forma, hemos hecho pruebas y, de media, este camino no tiene más de 5 casillas de diferencia con el óptimo.

A continuación se procede a mostrar el pseudocódigo de la primera versión del A*, sobre la que se comentarán brevemente las otras:

Algorithm 5 Pseudocódigo del A* para ir de un inicio a un final sin lista de gemas

```

1: procedure BUSCARPLAN(inicio, fin, casillas_ignorar)
2:   plan  $\leftarrow \emptyset$ 
3:   Inicializar variables y listas
4:   while not encontrado and lista_abiertos  $\neq \emptyset$  and not timeout do
5:     Comprobar si se ha producido timeout
6:     nodo  $\leftarrow$  lista_abiertos.getRemoveFirst()
7:     if nodo.posicion() = fin then
8:       encontrado  $\leftarrow$  true
9:     else
10:      vecinos  $\leftarrow$  obtenerVecinos(nodo.posicion())
11:      for each vecino  $\in$  vecinos do
12:        if posicionValida(vecino) and vecino  $\notin$  casillas_ignorar then
13:          siguiente_nodo  $\leftarrow$  Información y costes
14:          if produceCaidaRoca(vecino) then
15:            Simular caída de rocas y actualizar información
16:          end if
17:          if vecino  $\notin$  lista_explorados then
18:            lista_abiertos.addOrdenado(siguiente_nodo)
19:            lista_explorados.add(siguiente_nodo)
20:          end if
21:        end if
22:      end for
23:    end if
24:    lista_cerrados.addFirst(nodo)
25:  end while
26:  if timeout then
27:    guardarInformacionBusquedaSinTerminar()
28:    return plan
29:  end if
30:  if encontrado then
31:    plan  $\leftarrow$  procesarPlan(lista_cerrados.getFirst())
32:  end if
33:  return plan
34: end procedure

```

Sobre esta implementación de la primera versión se tienen que realizar muy pocas modificaciones para llegar a las otras versiones. En el caso de la segunda, hay que pasarle una lista de gemas que coger, comprobar en la línea 7 también si se han cogido todas las gemas y usar una u otra heurística al generar un nuevo nodo. En el caso de la tercer versión, respecto a la anterior, no hay que pasarle una posición final y en la línea 7 solo comprobar si se han cogido todas las gemas de la lista.