

Implementación de Risk con algoritmo de Minimax.

Prieto, Estefanía^[1]

Galicia, Fernando^[1]

Galván, Antonio^[1]

^[1]Facultad de Ciencias, U.N.A.M.

estefaniaprieto@ciencias.unam.mx

fernandogamen@ciencias.unam.mx

g.antonio@ciencias.unam.mx

21-Noviembre-2014

Abstract

A diferencia de los juegos de apuesta, donde el jugador se pregunta "*¿Cuál es la mejor jugada para ganar un juego?*" y así poder ser el dueño de un premio (generalmente un incentivo monetario), es bien sabido en la teoría de juegos la motiva escenarios tales como el ajedrez, go, gato, etc. No existe tal pregunta, si no, ésta se replantea una expresión de la forma "*¿Existe una mejor forma de jugar en tal escenario?*".

Por lo cual se propone un modelo de Inteligencia Artificial para una versión acotada del juego **Risk** basado en minimax, con base en estrategias muy complicadas implementadas por un experto, hasta muy básicas diseñadas por un novato en el juego.

1 Introducción.

Hacer acá la introducción de minimax.

2 Juegos con información perfecta. [MODIFICAR A INFORMACIÓN IMPERFECTA Y ARGUMENTAR EL POR QUE PODEMOS ADAPTARLO ASÍ.]

Explicar por que catalogamos al **RISK** como un juego de información perfecta y por que hemos

elegido esta implementación.

3 Risk acotado.

Tal y cómo se plantea en el juego original (*véase [2]*) el objetivo del juego continua siendo la dominación total de un territorio dado, de tal forma que el juego queda concluido cuándo todos los territorios quedan bajo la dominación de un jugador.

En esta implementación acotaremos la cantidad de continentes, es decir, el desarrollo sera unicamente en un solo continente, también la cantidad de dados se ve acotada a unicamente dos dados y restringido a dos jugadores.

Sin embargo mantendremos las demás condiciones iniciales con respecto a las tropas y al equivalente de tropas en cada territorio, es decir:

- * Cada unidad representa una *Armada*.
- * Cada *Caballería* representa 5 unidades.
- * Cada *Artillería* representa 10 unidades.

Teniendo ya esto definido, entonces, cada jugador tendrá un ejercito inicial de 35 tropas.

4 Descripción del agente.

Aquí es donde describimos el comportamiento del agente.

5 Función de evaluación.

Dado que el juego de risk consiste en dos partes, entonces se necesitan dos series de estrategias: la primera para la invasión de territorio y la segunda parte consiste en reforzamiento y ataque; por lo que se necesitan dos funciones de evaluación.

5.1 Invasión

La estrategia consiste en invadir los países con mayor número de vecinos y poder encapsular al enemigo.

$$F(n) = \begin{cases} \infty & \text{Max obtiene los países con mayor grado.} \\ -\infty & \text{Min obtiene los países con mayor grado.} \\ & \text{invasion}(n) \text{ e.o.c.} \end{cases}$$

Donde:

invasion por medio de **BFS** suma al valor de la función de evaluación: el grado de cada vértice, el total de vecinos no ocupados por ninguno de los jugadores; y por último resta los vecinos ocupados por **min** por cada país de **MAX**.

5.2 Reforzamiento y ataque

La estrategia consiste en tomar cada país ocupado por **MAX** y ver a todos sus vecinos, se realiza una comparación de que países son del oponente y cuanto se diferencian las tropas, para as tomar su mejor desición de ataque o reforzamiento.

Pseudocódigo 1 Definición de la función *invasion*

Entrada: La gráfica que representa el tablero

Salida: Es el entero descrito anteriormente

```
1: puntuacion = 0
2: Queue q
3: para todo  $v \in G$  hacer
4:    $v.visitado = FALSE$ 
5: termina para todo
6:  $v_1.visitado = FALSE$  {  $v_1$  es el país con
   identificador 1 }
7:  $puntuacion = v_1.grado$ 
8:  $q.enqueue(v_1)$ 
9: mientras  $q.isNotEmpty()$  hacer
10:   $v = q.remove()$ 
11:  para todo  $u \in Vecinos(v)$  hacer
12:    si  $u.visitado = FALSE$  entonces
13:      si  $puntuacion < u.grado$  entonces
14:         $puntuacion = u.grado$ 
15:      termina si
16:      si  $v.Jugador = MAX$  and  $Jugador = MIN$ 
        entonces
17:         $puntuacion = puntuacion - 1$ 
18:      termina si
19:       $u.visitado = TRUE$ 
20:       $q.enqueue(u)$ 
21:    termina si
22:  termina para todo
23: termina mientras
24: devolver  $puntuacion$ 
```

$$F(n) = \begin{cases} \infty & \text{Max resulta ser ganador.} \\ -\infty & \text{Min resulta ser ganador.} \\ \text{reforzaAtaca}(n) & \text{e.o.c.} \end{cases}$$

Donde:

reforzaAtaca es un algoritmo que por medio de una modificación a *BFS* cuenta las tropas y países de cada jugador, suma los pertenecientes al jugador **MAX** y resta los del oponente **min**, también por cada país de **MAX** resta los vecinos que pertenezcan a **min**, por otra parte bajo esa misma idea compara el número de tropas.

6 Minimax

Es un algoritmo para *minimizar* la pérdida máxima esperada en juegos de adversarios con información perfecta.

Como se mencionó anteriormente dado que el juego de **Risk** es prácticamente intratable, se pierde esta propiedad de información perfecta, ya que el factor de ramificación es demasiado grande para poder ser implementada.

La idea teórica del algoritmo minimax es generar todo el árbol del juego, asignarles valor a cada nodo del árbol y hacer un recorrido *DFS* para obtener la mejor estrategia para **MAX**.

Dado que esto requiere una gran cantidad de espacio y tiempo, entonces la práctica usual es realizar el algoritmo *minimax* de

Pseudocódigo 2 Definición de la función *reforzaAtaca*

Entrada: La gráfica que representa el tablero

Salida: Es el entero descrito anteriormente

```
1: puntuacion = 0
2: Queue q
3: para todo  $v \in G$  hacer
4:    $v.visitado = FALSE$ 
5: termina para todo { $v_1$  es el país con identificador 1}
6:  $v_1.visitado = FALSE$ 
7: si  $v_1.jugador = MAX$  entonces
8:    $puntuacion = puntuacion + u.daTropas() + 1$ 
9: termina si
10: si  $v_1.jugador = MIN$  entonces
11:    $puntuacion = puntuacion - u.daTropas() - 1$ 
12: termina si
13:  $q.enqueue(v_1)$ 
14: mientras  $q.isNotEmpty()$  hacer
15:    $v = q.remove()$ 
16:   para todo  $u \in Vecinos(v)$  hacer
17:     si  $u.visitado = FALSE$  entonces
18:       si  $u.jugador = MAX$  entonces
19:          $puntuacion = puntuacion + u.daTropas() + 1$ 
20:       termina si
21:       si  $u.jugador = MIN$  entonces
22:          $puntuacion = puntuacion - u.daTropas() - 1$ 
23:       termina si
24:       si  $v.Jugador = MAX$  and  $u.Jugador = MIN$  entonces
25:          $puntuacion = puntuacion - 1$ 
26:       termina si
27:       si  $v.tropas > u.tropas$  entonces
28:          $puntuacion = puntuacion + 1$ 
29:       termina si
30:       si  $v.tropas < u.tropas$  entonces
31:          $puntuacion = puntuacion - 1$ 
32:       termina si
33:        $u.visitado = TRUE$ 
34:        $q.enqueue(u)$ 
35: termina si
```

forma recursiva, tal que, vaya simulando la creación de las ramas y después asignarles su valor y por último obtener la mejor estrategia.

7 Especificaciones del programa.

La implementación concreta del proyecto se ha realizado en el lenguaje de programación *Java* [4] que se ha optado por que *Escribir ventajas de java y por que hemos optado por él*

Una vez aclarado esto, introduciremos la representación del territorio por medio de un archivo llamado "*Territorio.xml*" en el cual obtenemos las ventajas de que éste nos brinda una estructura la cual nos permite adaptar información de manera independiente al manejo de ésta [3]. Así el territorio del juego en el que cada país tendrá una etiqueta que lo represente y dentro de ésta estarán especificados los atributos de cada país.

De esta, hemos seccionado a los países en una pequeña base de datos. Así que usaremos la interfaz *JAXP* [1]

8 Conclusiones.

Informar las conclusiones que hemos encontrado en nuestra implementación.

Pseudocódigo 3 Definición de *minimax*

Entrada: Entero p que representa la profundidad del árbol, Jugador *actual*, gráfica G que representa el tablero actual, función de evaluación f

Salida: Gráfica que representa la mejor jugada

```
1: List movimientos
2: mejorPuntuacion = 0
3: si actual = 1 entonces
4:   mejorPuntuacion =  $-\infty$ 
5: si no
6:   mejorPuntuacion =  $\infty$ 
7: termina si
8: puntuacionActual = 0
9: mejorMovimiento = null
10: si movimientos.isEmpty() or profundidad == 0 entonces
11:   mejorPuntuacion =  $f(G)$ 
12:   mejor =  $G$ 
13: si no
14:   para todo movimiento  $\in$  movimientos hacer
15:     si actual = 1 entonces
16:       puntuacionActual =  $f(\text{minimax}(p - 1, \text{min}, G, f))$ 
17:       si puntuacionActual > mejorPuntuacion entonces
18:         mejorPuntuacion = puntuacionActual
19:         mejor = movimiento
20:       termina si
21:     si no
22:       puntuacionActual =  $f(\text{minimax}(p - 1, \text{max}, G, f))$ 
23:       si puntuacionActual < mejorPuntuacion entonces
24:         mejorPuntuacion = puntuacionActual
25:         mejor = movimiento
26:       termina si
27:     termina si
28:   termina para todo
29: termina si
30: devolver mejor
```

Pseudocódigo 4 Genera los posibles movimientos del jugador

Salida: una gráfica de los posibles movimientos del jugador

```
1: para todo  $v \in V_{\text{jugador}}$  hacer
2:   si  $v$  tieneVecinoVacio() entonces
3:      $v.\text{avanza}(g.\text{node})$ 
4:   devolver  $g'$ 
5: si no
6:   posiblesMovimientos(Jugador2,  $g$ )
7: termina si
8: termina para todo
```

References

- [1] Jaxp reference implementation. <https://jaxp.java.net/07/Noviembre/2014>.
- [2] Parker Brothers. Risk the world conqueror game. <http://www.hasbro.com/common/instruct/risk.pdf>. 27/Octubre/2014.
- [3] Borland Software Corporation. *XML Developer's Guide*. 1997.
- [4] ORACLE. Descarga gratuita de java. <https://java.com/es/download/index.jsp>. 06/Noviembre/2014.