Programación III

Ricardo Wehbe

UADE

3 de noviembre de 2021

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

Repaso de la clase anterior Juegos Ejercicios propuestos

Búsqueda en grafos

Búsqueda en grafos

 Para el recorrido de todos los nodos de un grafo existen dos criterios de búsqueda.

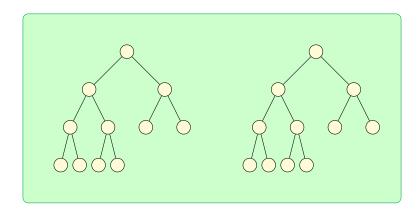
Búsqueda en grafos

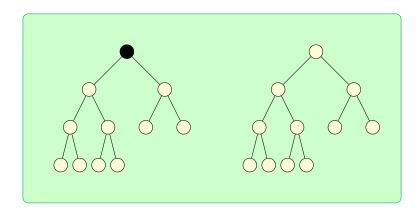
- Para el recorrido de todos los nodos de un grafo existen dos criterios de búsqueda.
- La búsqueda en amplitud (breadth-first search, o BFS): comienza la búsqueda por un nodo, toma luego sus adyacentes, visita cada uno de ellos y luego los adyacentes de los adyacentes.

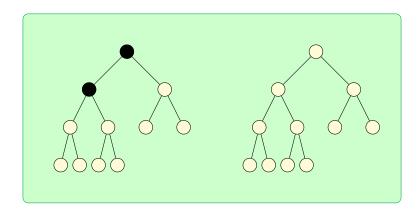
Búsqueda en grafos

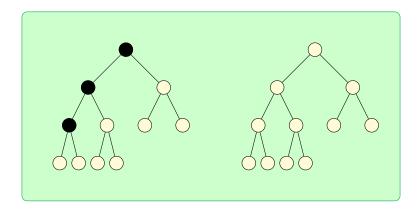
- Para el recorrido de todos los nodos de un grafo existen dos criterios de búsqueda.
- La búsqueda en amplitud (breadth-first search, o BFS): comienza la búsqueda por un nodo, toma luego sus adyacentes, visita cada uno de ellos y luego los adyacentes de los adyacentes.
- La búsqueda en profundidad (depth-first search, o DFS): comienza la búsqueda por un nodo, toma luego sus adyacentes y a partir de uno de ellos realiza a su vez la búsqueda en profundidad. Cuando termina la búsqueda para ese nodo adyacente continúa con el siguiente.

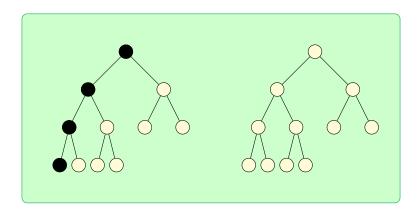


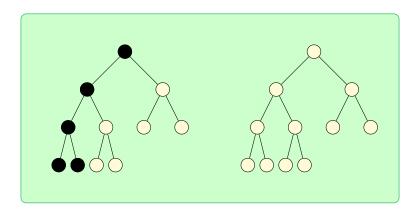


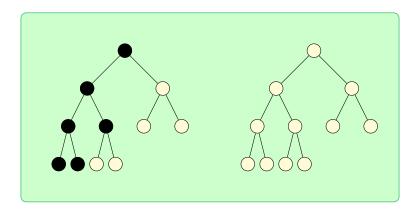


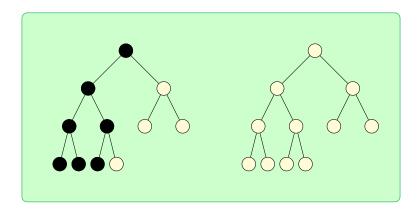


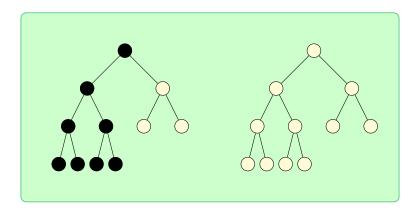


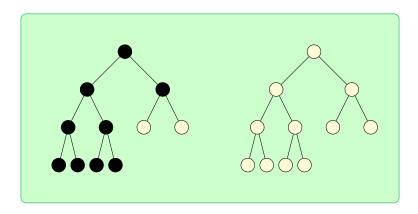


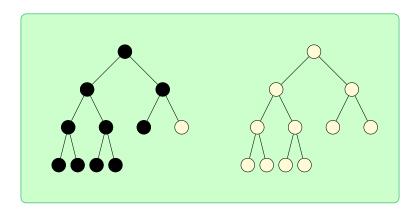


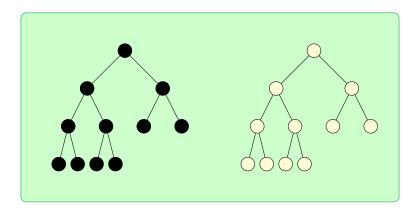


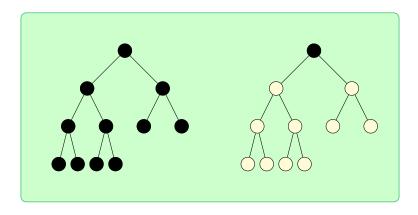


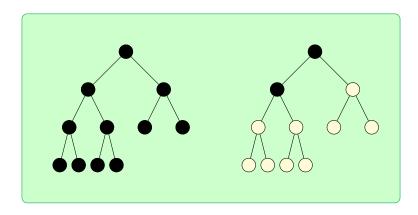


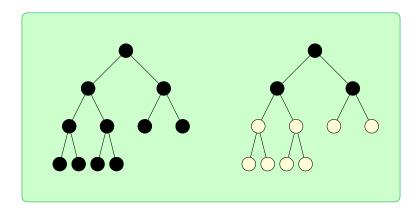


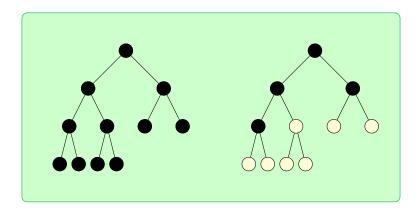


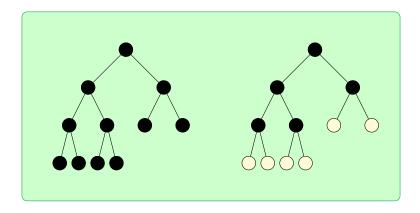


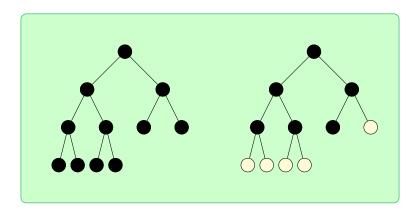


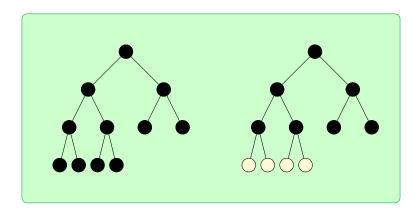


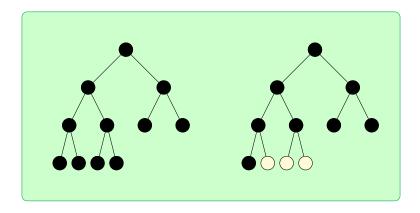


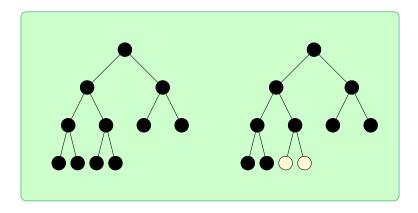


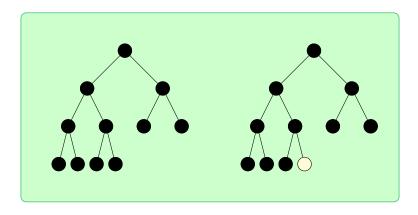


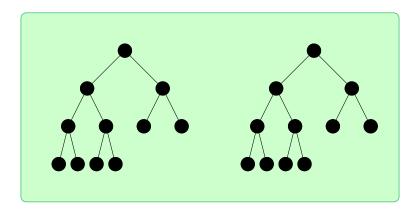












El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-t La poda alfa–beta

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

=l algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-t ∟a poda alfa−beta

(...) le plaisir, délicieux et toujours nouveaux, d'une occupation inutile.

((...) el placer, delicioso y siempre nuevo, de una ocupación inútil.)

Henri de Régnier, Les rencontres de M. de Bréot

Repaso de la clase anterior Juegos Ejercicios propuestos El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

Juegos

בl algoritmo Mιn-Max El juego de los corchos 3ack to Classics. El juego del ta-te-ti _a poda alfa–beta

Juegos

• Los juegos forman parte del paisaje cultural de cualquier civilización.

:I algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti .a poda alfa–beta

Juegos

- Los juegos forman parte del paisaje cultural de cualquier civilización.
- Los juegos han despertado el interés de los economistas, pues permiten modelar situaciones en las que interactúan agentes autónomos.

Juegos

- Los juegos forman parte del paisaje cultural de cualquier civilización.
- Los juegos han despertado el interés de los economistas, pues permiten modelar situaciones en las que interactúan agentes autónomos.
- Los juegos pueden ser colaborativos (todos los jugadores tienen un objetivo común) o adversariales (los jugadores tienen objetivos mutuamente excluyentes.)

Juegos

- Los juegos forman parte del paisaje cultural de cualquier civilización.
- Los juegos han despertado el interés de los economistas, pues permiten modelar situaciones en las que interactúan agentes autónomos.
- Los juegos pueden ser colaborativos (todos los jugadores tienen un objetivo común) o adversariales (los jugadores tienen objetivos mutuamente excluyentes.)
- Aquí nos ocuparemos de juegos adversariales.

Repaso de la clase anterior Juegos Ejercicios propuestos El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

 Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.

- Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.
- Cada nivel del árbol corresponde al turno de un jugador.

- Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.
- Cada nivel del árbol corresponde al turno de un jugador.
- Adumiremos la existencia de dos jugadores hipotéticos que llamaremos
 Max y Min, que harán una movida por turno. Max será el pimer jugador.

- Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.
- Cada nivel del árbol corresponde al turno de un jugador.
- Adumiremos la existencia de dos jugadores hipotéticos que llamaremos
 Max y Min, que harán una movida por turno. Max será el pimer jugador.
- En otras palabras, en la raíz del árbol (nivel 0) juega Max; en el nivel 1 responde Min; en el nivel 2 responde Max, y así ducesivamente.

- Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.
- Cada nivel del árbol corresponde al turno de un jugador.
- Adumiremos la existencia de dos jugadores hipotéticos que llamaremos
 Max y Min, que harán una movida por turno. Max será el pimer jugador.
- En otras palabras, en la raíz del árbol (nivel 0) juega Max; en el nivel 1 responde Min; en el nivel 2 responde Max, y así ducesivamente.
- Observe que no es siempre posible en la práctica construir el árbol completo de un juego.

- Muchos juegos tienen un número finito de estados (ajedrez, damas, ta-te-ti, nim, cuatro-en-fila, &c.) Estos juegos pueden ser modelados por árboles que permiten la aplicación de backtracking.
- Cada nivel del árbol corresponde al turno de un jugador.
- Adumiremos la existencia de dos jugadores hipotéticos que llamaremos
 Max y Min, que harán una movida por turno. Max será el pimer jugador.
- En otras palabras, en la raíz del árbol (nivel 0) juega Max; en el nivel 1 responde Min; en el nivel 2 responde Max, y así ducesivamente.
- Observe que no es siempre posible en la práctica construir el árbol completo de un juego.
- En resumen, el árbol de un juego es un árbol dirigido cuyos vértices representan un estado del juego y cuyas aristas representan movidas.

il algoritmo Min-Max il juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-tea poda alfa–beta

El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

Estrategias ganadoras y nodos N y P

• Una estrategia ganadora es un plan para jugar un juego de manera que un jugador gana independientemente de lo que su oponente haga.

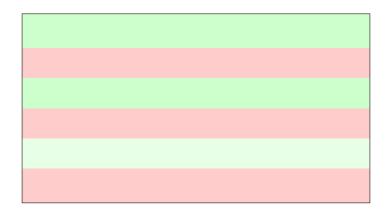
- Una estrategia ganadora es un plan para jugar un juego de manera que un jugador gana independientemente de lo que su oponente haga.
- Un nodo N es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar tiene una estrategia ganadora. El nombre viene de que el jugador ganador hace la siguiente (next) jugada.

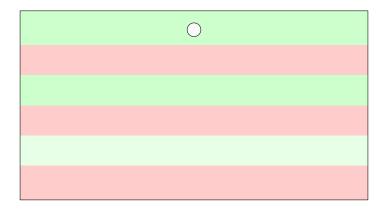
- Una estrategia ganadora es un plan para jugar un juego de manera que un jugador gana independientemente de lo que su oponente haga.
- Un nodo N es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar tiene una estrategia ganadora. El nombre viene de que el jugador ganador hace la siguiente (next) jugada.
- Un nodo P es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar no puede evitar la derrota si su rival juega correctamente. El nombre viene de que el jugador ganador hizo la jugada anterior (previous.)

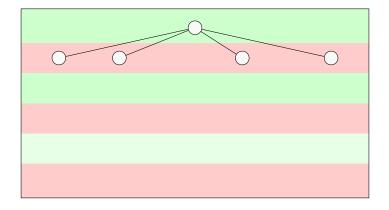
El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti .a poda alfa–beta

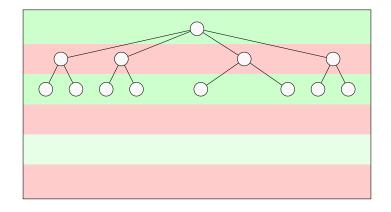
- Una estrategia ganadora es un plan para jugar un juego de manera que un jugador gana independientemente de lo que su oponente haga.
- Un nodo N es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar tiene una estrategia ganadora. El nombre viene de que el jugador ganador hace la siguiente (next) jugada.
- Un nodo P es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar no puede evitar la derrota si su rival juega correctamente. El nombre viene de que el jugador ganador hizo la jugada anterior (previous.)
- Unnodo puede no ser N ni P.

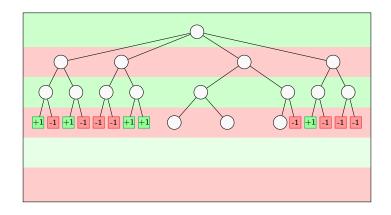
- Una estrategia ganadora es un plan para jugar un juego de manera que un jugador gana independientemente de lo que su oponente haga.
- Un nodo N es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar tiene una estrategia ganadora. El nombre viene de que el jugador ganador hace la siguiente (next) jugada.
- Un nodo P es un nodo en el que el jugador que tiene el turno de jugar no puede evitar la derrota si su rival juega correctamente. El nombre viene de que el jugador ganador hizo la jugada anterior (previous.)
- Unnodo puede no ser N ni P.
- Si todos los hijos de un nodo son nodos N, entonces se trata de un nodo
 P; si alguno de los hijos de un nodo es un nodo
 P, entonces se trata de un nodo
 N.
- Un ejemplo se muestra en la siguiente diapositiva.

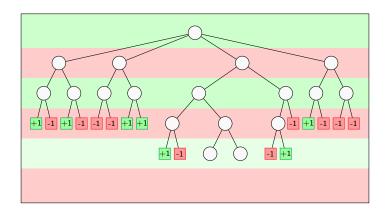


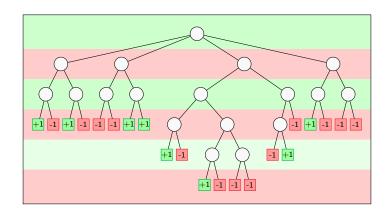


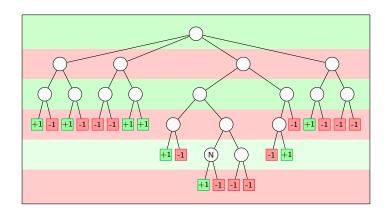




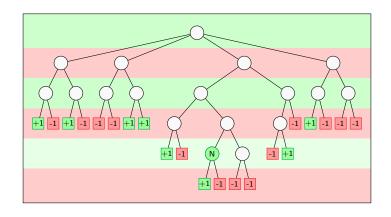


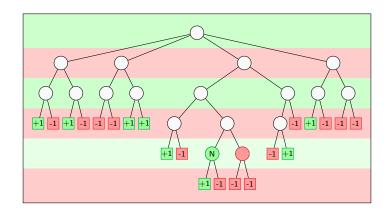


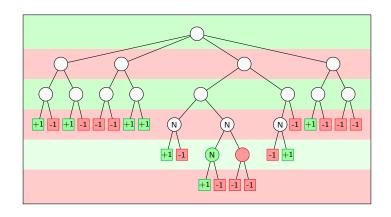


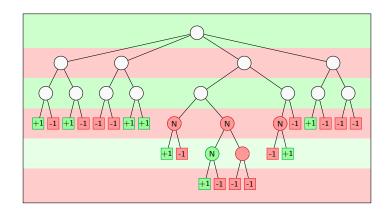


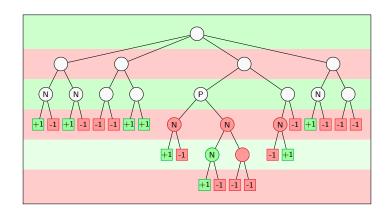
El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

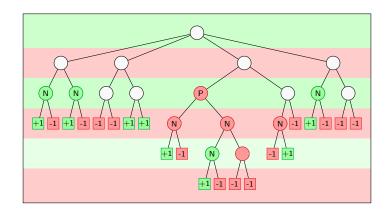




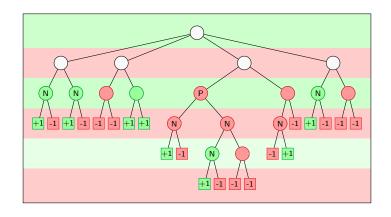




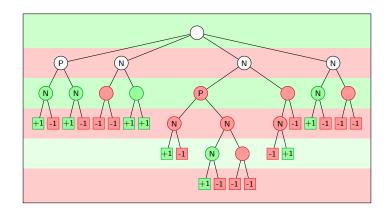


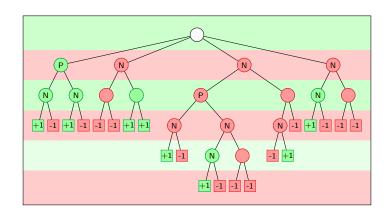


בl algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti ∟a poda alfa–beta

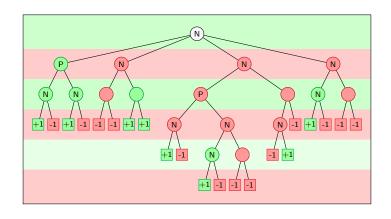


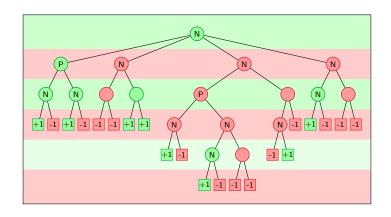
El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti ∟a poda alfa–beta

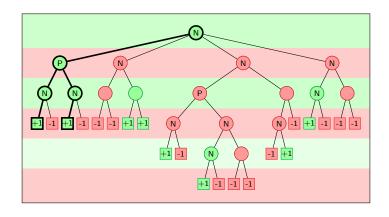




El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta







algoritmo Min-Max juego de los corchos ack to Classics. El juego del ta-te-ti poda alfa–beta

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

• Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.

- Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.
- Max quiere maximizar el resultado del juego; Min quiere minimizarlo.

- Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.
- Max quiere maximizar el resultado del juego; Min quiere minimizarlo.
- En la versión más simple, sólo hay dos resultados: +1 (Max gana) y -1 (Min gana.)

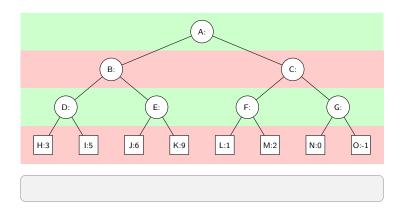
- Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.
- Max quiere maximizar el resultado del juego; Min quiere minimizarlo.
- En la versión más simple, sólo hay dos resultados: +1 (Max gana) y -1 (Min gana.)
- Algunos juegos pueden resultar en empates; en este caso, el resultado es,
 0.

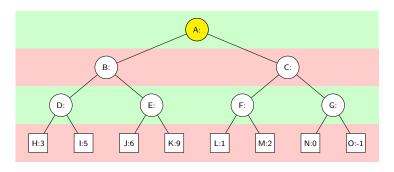
- Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.
- Max quiere maximizar el resultado del juego; Min quiere minimizarlo.
- En la versión más simple, sólo hay dos resultados: +1 (Max gana) y -1 (Min gana.)
- Algunos juegos pueden resultar en empates; en este caso, el resultado es,
 0.
- En otras versiones, el resultado es un número; por ejemplo, en un juego de cartas en el que ambos bandos acumulan puntos en varias manos.

- Volvamos con nuestros amigos, Max y Min.
- Max quiere maximizar el resultado del juego; Min quiere minimizarlo.
- En la versión más simple, sólo hay dos resultados: +1 (Max gana) y -1 (Min gana.)
- Algunos juegos pueden resultar en empates; en este caso, el resultado es,
 0.
- En otras versiones, el resultado es un número; por ejemplo, en un juego de cartas en el que ambos bandos acumulan puntos en varias manos.
- A continuación, veremos el pseudo-código y después un ejemplo simple.

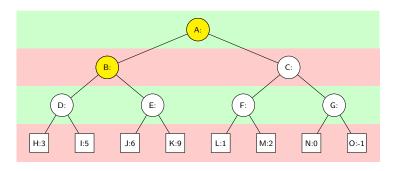
The MinMax Algorithm for Games

```
1.
       algoritmo MinMax (estado e, nivel n)
                                                               // estado es un vértice; nivel es MAX o MIN
2.
       if hoja(e, n) {
3.
           return resultado(e, n)
                                                               // devuelve un número
4.
       } else {
5.
           if (n == MAX) {
               valor = -\infty
                                                               // peor caso posible
7.
            } else {
               valor = +\infty
                                                               // peor caso posible
g
10
           foreach sig = hijo(e) do {
                                                               // iteramos para todos los hijos
11.
               if (n == Max) {
12.
                   valor = max(valor, MinMax(sig, MIN))
13.
               } else {
14.
                   valor = min(valor, MinMax(sig, MAX))
16
17
18
19
       return valor
```

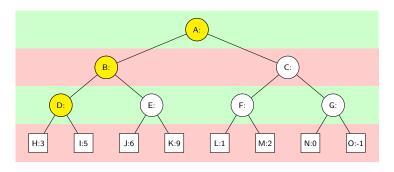




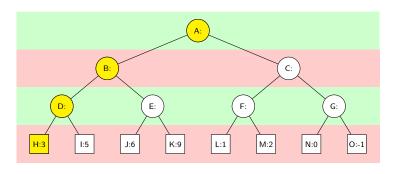
Max elige el máximo entre B y C; evalúa primero B.



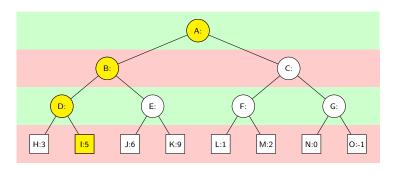
Min elige el mílimo entre D y E; evalúa primero D.



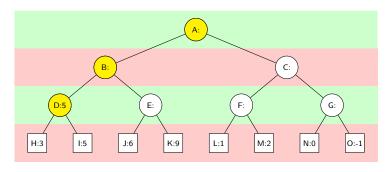
Max elige el máximo entre H y I; evalúa primero H.



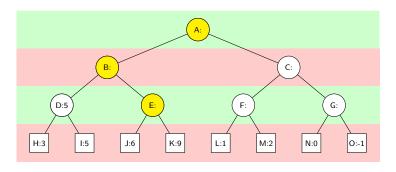
El nodo H devuelve 3.



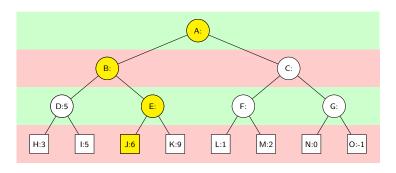
El nodo / devuelve 5.



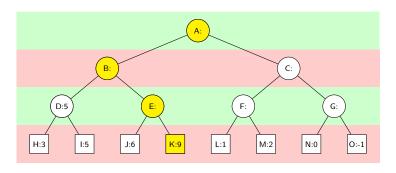
El nodo D devuelve max(3,5) = 5.



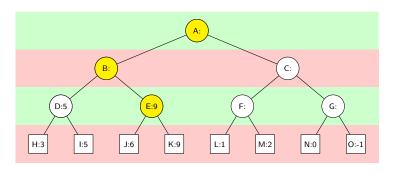
Max elige el máximo entre J y K; evalúa primero J.



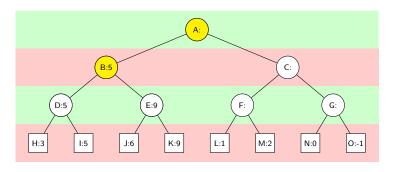
El nodo J devuelve 6.



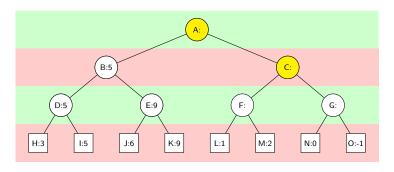
El nodo K devuelve 9.



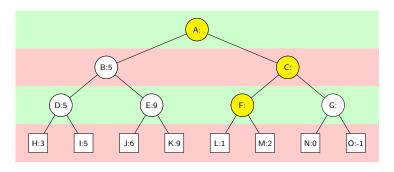
El nodo E devuelve max(6,9) = 9.



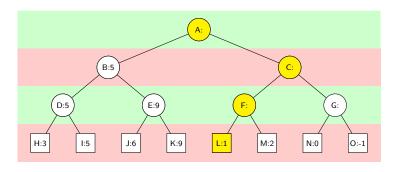
El nodo B devuelve $\min(5,9) = 5$.



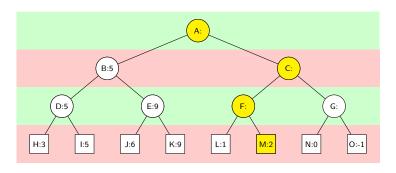
Minelige el mínimo entre F y G; evalúa primero F.



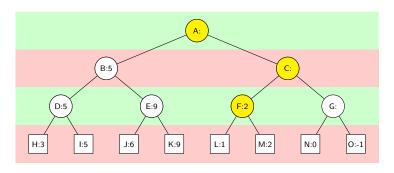
Max elige el máximo entre L y M; evalúa primero L.



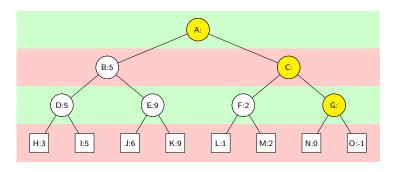
El nodo L devuelve 1.



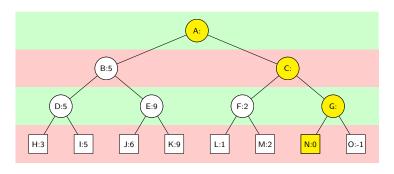
El nodo M devuelve 2.



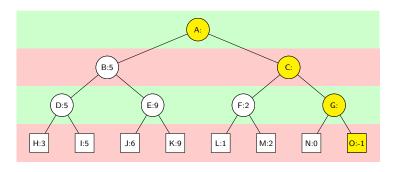
El nodo F devuelve max(1,2) = 2.



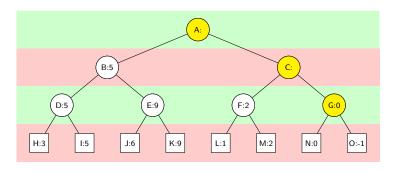
Max elige el máximo entre N y O; evalúa primero N.



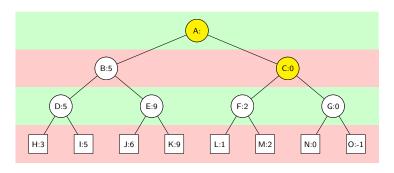
El nodo N devuelve 0.



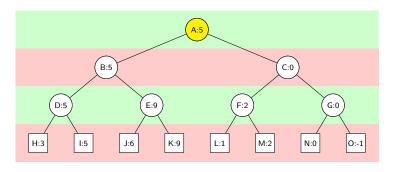
El nodo O devuelve -1.



El nodo F devuelve $\max(0, -1) = 0$.



El nodo C devuelve $\min(2,0) = 0$.



El nodo A devuelve min(5,0) = 5.

El algoritmo Min-Max E**l juego de los corchos** Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

el algoritmo Min-Max El juego de los corchos Pack to Classica El juego

ack to Classics. El juego del ta-te-t a poda alfa–beta

Un ejemplo. El juego de los corchos

El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-1 La poda alfa-beta

Un ejemplo. El juego de los corchos

 Dos amigos resuelven jugar al siguiente juego con los once corchos de las botellas de Château d'Yquem (Sauternes, vintage 2009) que acaban de tomarse. Los one corchos están sobre la mesa y cada jugador debe retirar pot turno uno, dos o tres corchos.

Un ejemplo. El juego de los corchos

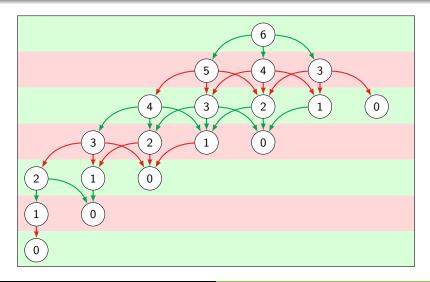
- Dos amigos resuelven jugar al siguiente juego con los once corchos de las botellas de Château d'Yquem (Sauternes, vintage 2009) que acaban de tomarse. Los one corchos están sobre la mesa y cada jugador debe retirar pot turno uno, dos o tres corchos.
- Ningún jugador puede "pasar."

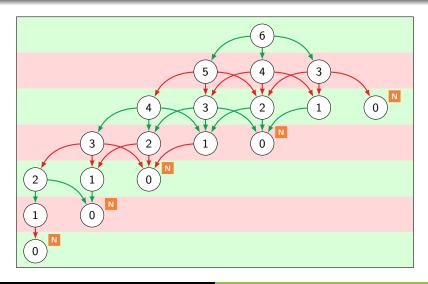
Un ejemplo. El juego de los corchos

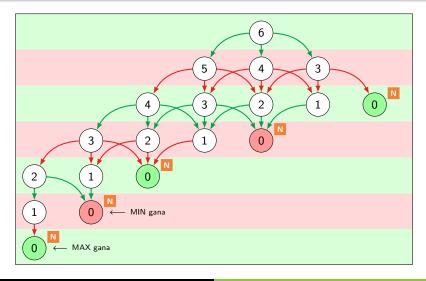
- Dos amigos resuelven jugar al siguiente juego con los once corchos de las botellas de Château d'Yquem (Sauternes, vintage 2009) que acaban de tomarse. Los one corchos están sobre la mesa y cada jugador debe retirar pot turno uno, dos o tres corchos.
- Ningún jugador puede "pasar."
- Pierde el jugador que retira el último corcho.

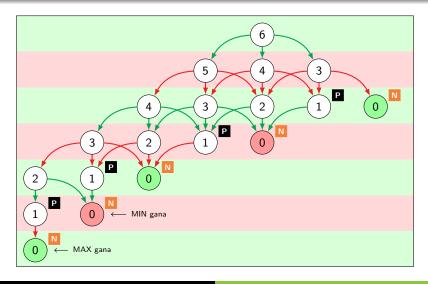
Un ejemplo. El juego de los corchos

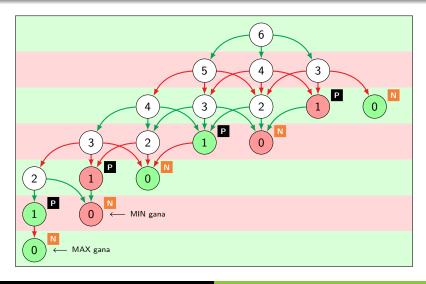
- Dos amigos resuelven jugar al siguiente juego con los once corchos de las botellas de Château d'Yquem (Sauternes, vintage 2009) que acaban de tomarse. Los one corchos están sobre la mesa y cada jugador debe retirar pot turno uno, dos o tres corchos.
- Ningún jugador puede "pasar."
- Pierde el jugador que retira el último corcho.
- El juego se representa por un árbol (en nuestro ejemplo, un grafo) cuyos vértices están etiquetados con el número actual de corchos que quedan.

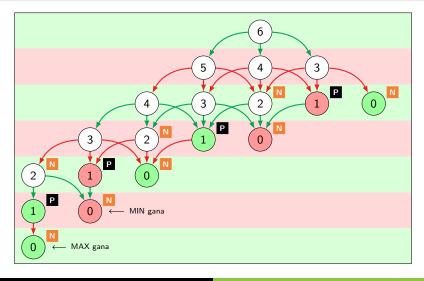


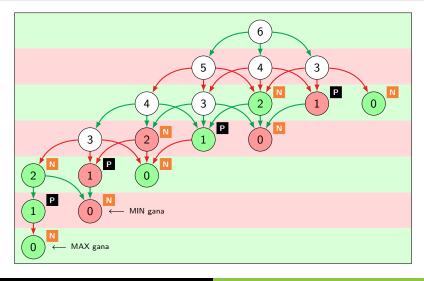


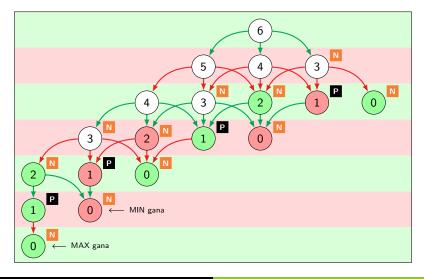


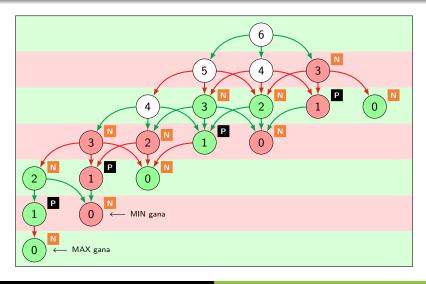


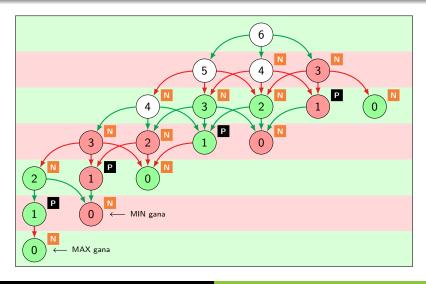


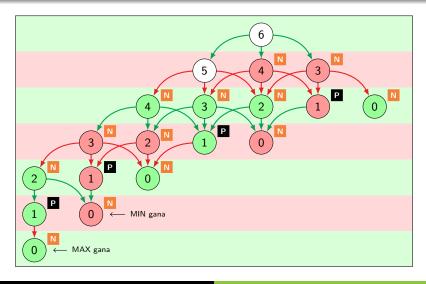


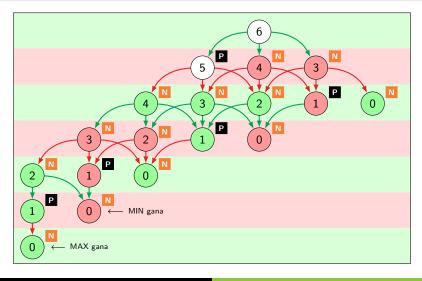


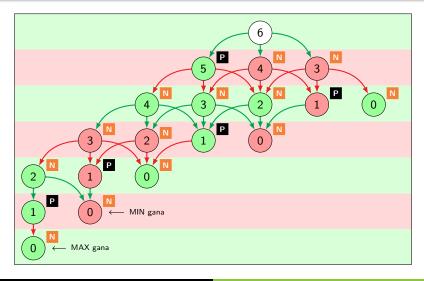


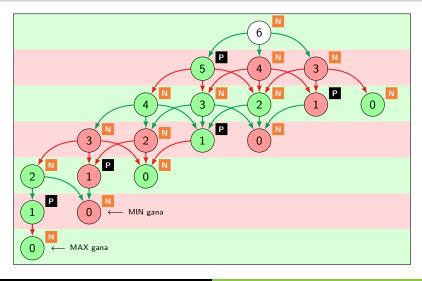


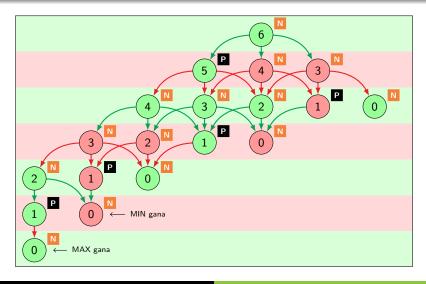


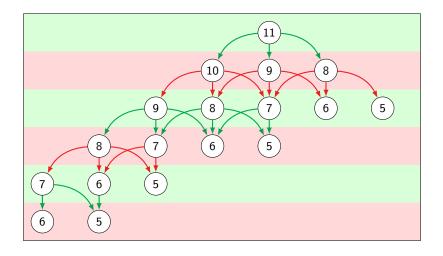


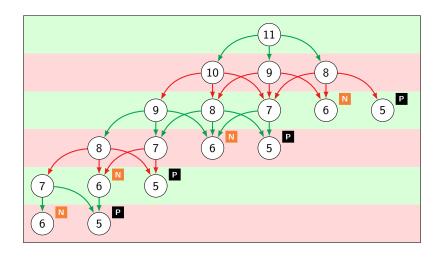


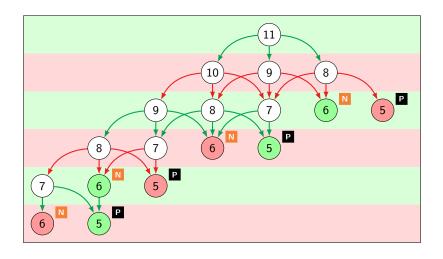


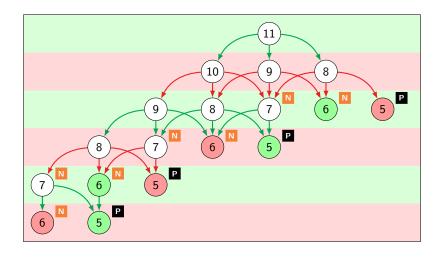


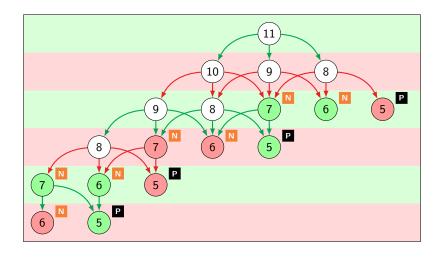


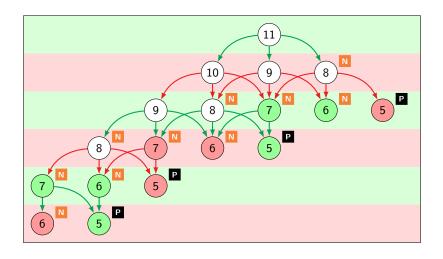


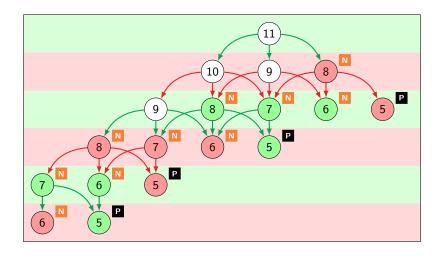


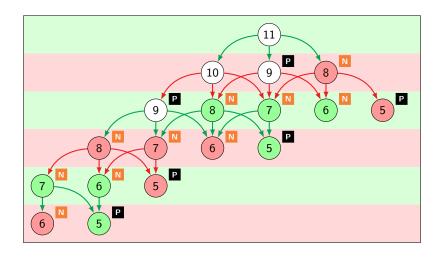


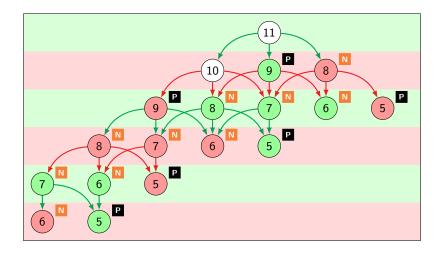


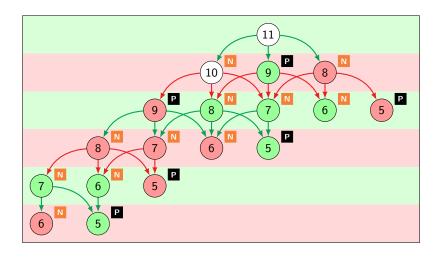




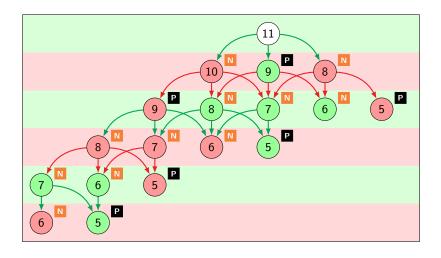


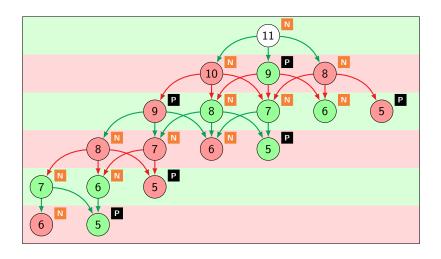




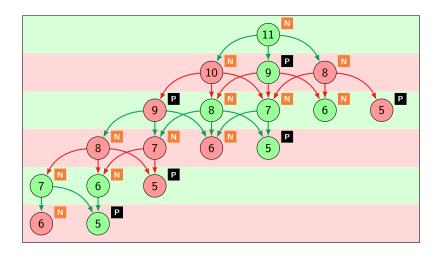


El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics - El juego (





- el algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego d
- El juego de los corchos a partir del estado 11



Un algoritmo para el juego de los corchos

```
1.
       algoritmo Escabio (int e, n)
                                           // e como antes; n es 1 (MAX) o -1 (MIN)
2.
       if (e == 0) {
3.
                                           // si no hay más corchos, el jugador de turno gana
            return n
        } else {
5.
            sig = 1
                                           // siguiente jugada
6.
            val = -1 * n
7.
            posa = false
            while (sig < 3) \&\& (sig < e) \&\& !posa) {
9.
                e = e - sig
10.
                if (n == 1) {
                    val = \max(val, Escabio(e, -1 * n))
11.
12.
                } else {
13.
                    val = \min(val, Escabio(e, -1 * n))
14.
15.
                if (n * val) = 1
                                          // n = 1 \text{ v } val = 1 \text{ o } n = -1 \text{ and } val = -1
16.
                    poda = true
17.
                } else {
18.
                    e = e + sig
19.
20.
                sig = sig + 1
21.
22.
23.
       return val
```

- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

Back to Classics. El juego del ta-te-ti

Back to Classics. El juego del ta-te-ti

 El ta-te-ti es un juego que se juega con papel y lápiz para dos jugadores que marcan por turno los espacios en blanco de una grilla de tres por tres con O o X.

Back to Classics. El juego del ta-te-ti

- El ta-te-ti es un juego que se juega con papel y lápiz para dos jugadores que marcan por turno los espacios en blanco de una grilla de tres por tres con O o X.
- Una vez que se marca un espacio, el espacio queda lleno y no puede ser marcado de nuevo. Tampoco se puede borrar el símbolo marcado.

Back to Classics. El juego del ta-te-ti

- El ta-te-ti es un juego que se juega con papel y lápiz para dos jugadores que marcan por turno los espacios en blanco de una grilla de tres por tres con O o X.
- Una vez que se marca un espacio, el espacio queda lleno y no puede ser marcado de nuevo. Tampoco se puede borrar el símbolo marcado.
- En nuestro ejemplo, Max marcará con O y Min marcará con X.

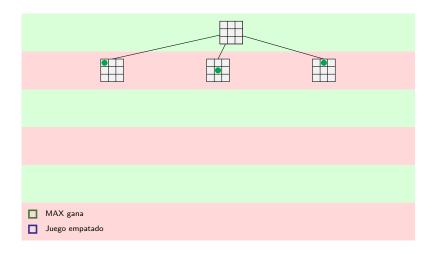
Back to Classics. El juego del ta-te-ti

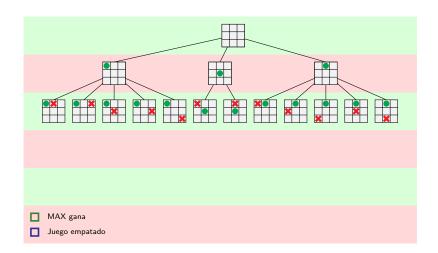
- El ta-te-ti es un juego que se juega con papel y lápiz para dos jugadores que marcan por turno los espacios en blanco de una grilla de tres por tres con O o X.
- Una vez que se marca un espacio, el espacio queda lleno y no puede ser marcado de nuevo. Tampoco se puede borrar el símbolo marcado.
- En nuestro ejemplo, Max marcará con O y Min marcará con X.
- El jugador que pueda alinear tres símbolos en alguna fila, columna o diagonal, gana el juego.

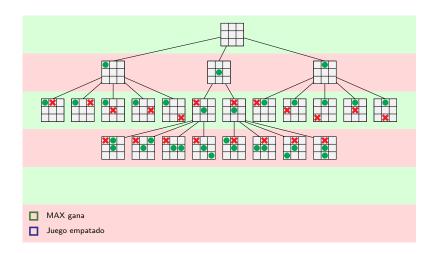
Back to Classics. El juego del ta-te-ti

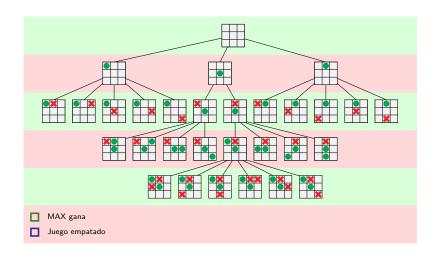
- El ta-te-ti es un juego que se juega con papel y lápiz para dos jugadores que marcan por turno los espacios en blanco de una grilla de tres por tres con O o X.
- Una vez que se marca un espacio, el espacio queda lleno y no puede ser marcado de nuevo. Tampoco se puede borrar el símbolo marcado.
- En nuestro ejemplo, Max marcará con O y Min marcará con X.
- El jugador que pueda alinear tres símbolos en alguna fila, columna o diagonal, gana el juego.
- El juego termina con un empate si ambos bandos juegan correctamente.

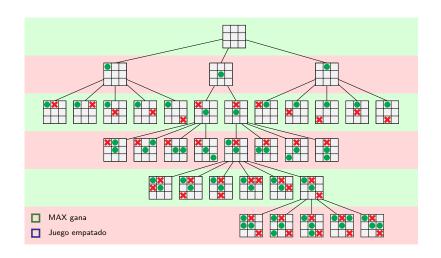
| ■ MAX gana■ Juego empatado |
|---|

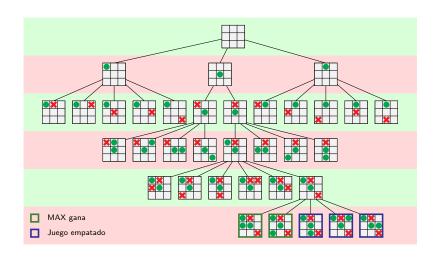


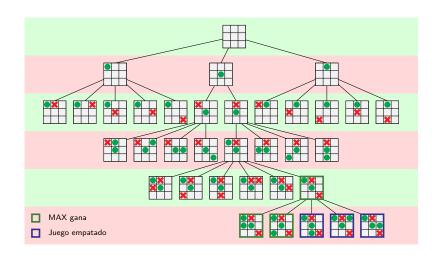


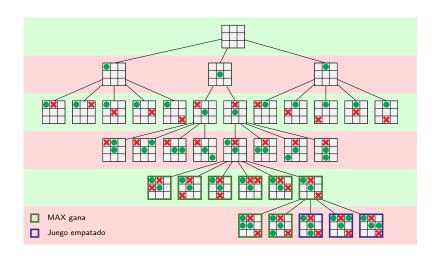


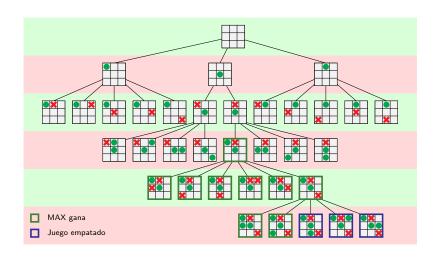


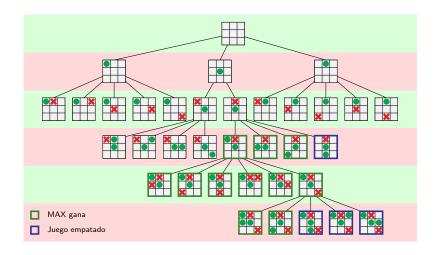


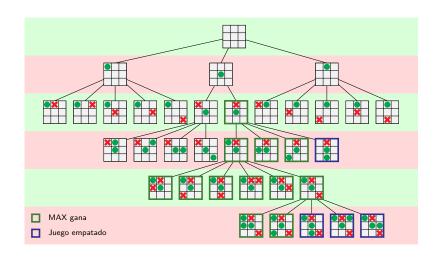


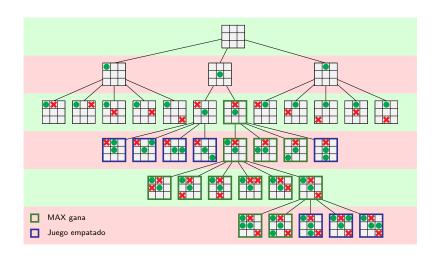


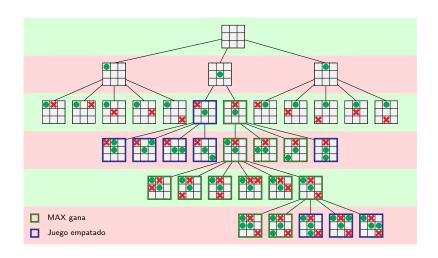


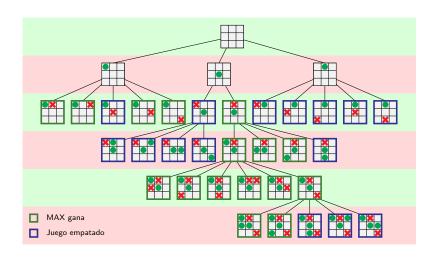


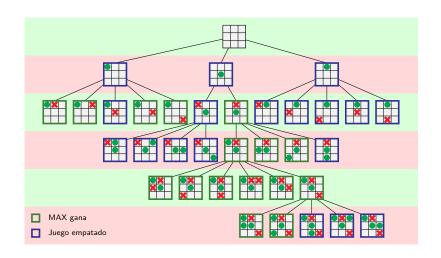


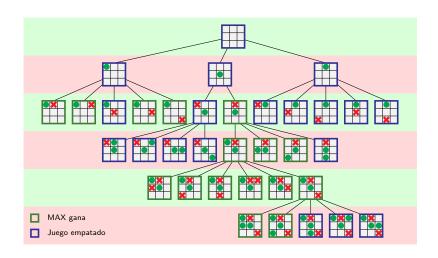












- Repaso de la clase anterior
- 2 Juegos
 - El algoritmo Min-Max
 - El juego de los corchos
 - Back to Classics. El juego del ta-te-ti
 - La poda alfa-beta
- 3 Ejercicios propuestos

Repaso de la clase anterior Juegos Ejercicios propuestos El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

:l algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti .a poda alfa–beta

La poda alfa-beta

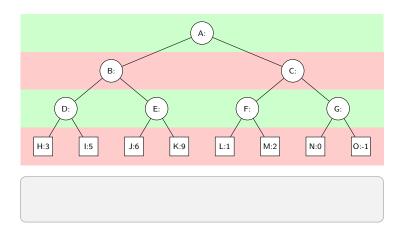
 No es un nuevo algoritmo, sino una optimización del algoritmo MinMax.

- No es un nuevo algoritmo, sino una optimización del algoritmo MinMax.
- Cada nodo está equipado con dos nuevos parámetros, α y β .

- No es un nuevo algoritmo, sino una optimización del algoritmo MinMax.
- Cada nodo está equipado con dos nuevos parámetros, α y β .
- α es el mejor resultado que puede obtener Max en esa rama y β es el mejor resultado que Min puede obtener.

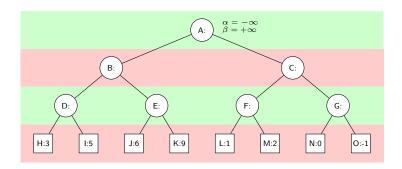
- No es un nuevo algoritmo, sino una optimización del algoritmo MinMax.
- Cada nodo está equipado con dos nuevos parámetros, α y β .
- α es el mejor resultado que puede obtener Max en esa rama y β es el mejor resultado que Min puede obtener.
- Los parámetros α y β se pasan hacia abajo, pero no hacia arriba.

- No es un nuevo algoritmo, sino una optimización del algoritmo MinMax.
- Cada nodo está equipado con dos nuevos parámetros, α y β .
- α es el mejor resultado que puede obtener Max en esa rama y β es el mejor resultado que Min puede obtener.
- Los parámetros α y β se pasan hacia abajo, pero no hacia arriba.
- La idea principal es que si $\alpha \geq \beta$, entonces los dos jugadores saben que su oponente no irá por esa rama del árbol, pues tiene una opción mejor más arriba, en el camino hacia la raíz.



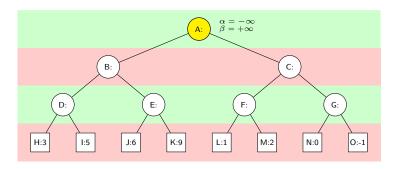
El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

La poda alfa-beta. Un Ejemplo

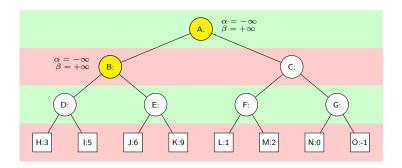


El proceso comienza en A

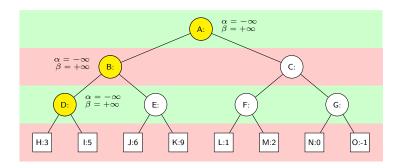
Valores iniciales: $\alpha = -\infty$ y $\beta = \infty$.



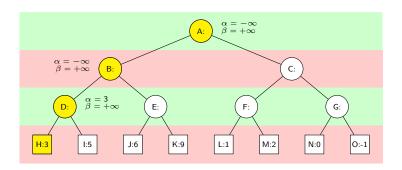
Max elige el máximo entre B y C; se evalúa primero B.



Los valores de α y β se pasan hacia abajo a B. Min elige el mínimo entre D and E; se evalúa primero D.

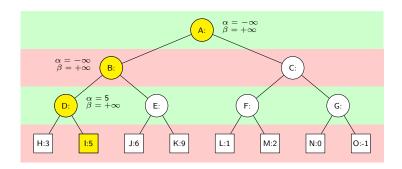


Los valores de α y β se pasan hacia abajo a D. Max elige el máximo entre H and I; se evalúa primero H.



El nodo H devuelve 3.

El valor de α en D se actualiza a 3.

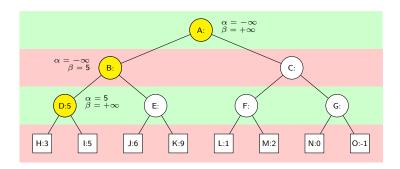


El nodo / devuelve 5.

El valor de α en D se actualiza a 5.

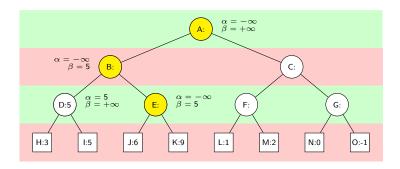
El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti La poda alfa–beta

La poda alfa-beta. Un Ejemplo

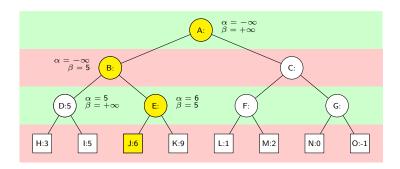


El nodo D devuelve max(3,5) = 5.

El valor de β en B se actualiza a 5.

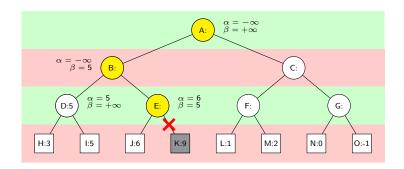


Los valores de α y β se pasan hacia abajo a E. Max elige el máximo entre J and K; se evalúa primero J.

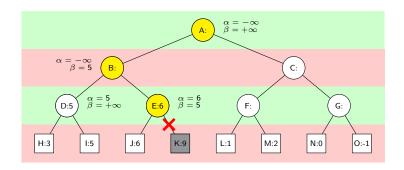


El nodo J devuelve 6.

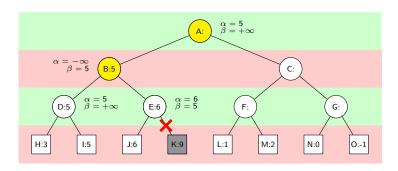
El valor de α en E se actualiza a 6.



Tenemos $\alpha \geq \beta$ La rama se poda.

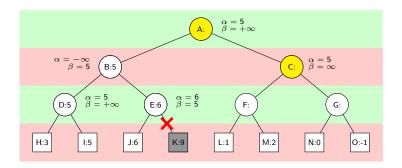


El nodo *E* devuelve 6.



El nodo B devuelve min(5,6) = 5.

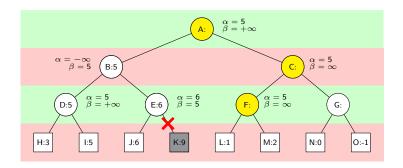
El valor de α en A se actualiza a 5.



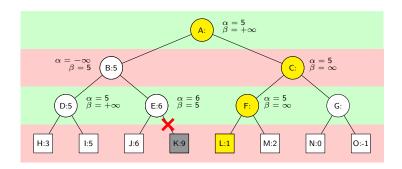
Los valores de α y β se pasan hacia abajo a C. Min elige el mínimo entre F and G; se evalúa primero F.

El algoritmo Min-Max El juego de los corchos Back to Classics. El juego del ta-te-ti **La poda alfa–beta**

La poda alfa-beta. Un Ejemplo

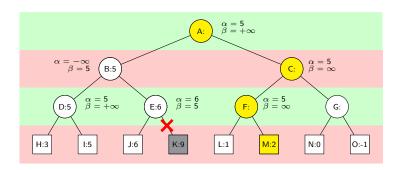


Los valores de α y β se pasan hacia abajo a F. Max elige el máximo entre L and M; se evalúa primero L.



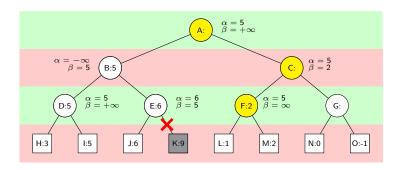
El nodo L devuelve 1.

El valor de α no cambia en F.



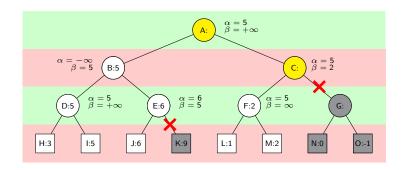
El nodo M devuelve 2.

El valor de α no cambia en F.

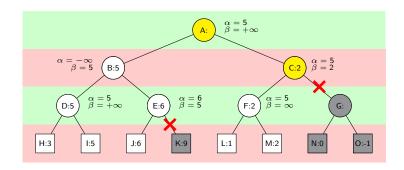


El nodo F devuelve min(1,2) = 2.

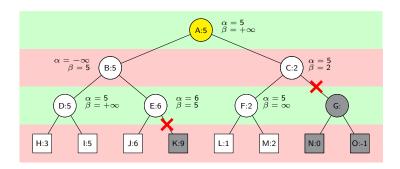
El valor de β en C se actualiza a 2.



Tenemos $\alpha \geq \beta$ La rama se poda.



El nodo C devuelve 2.

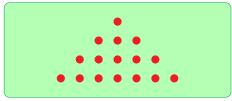


El nodo A devuelve $\max(5,2) = 5$.

El algoritmo alfa-beta

```
1
        algoritmo AB
2
        input e: estado, n: nivel, \alpha, \beta:integer // estado y nivel; inicialmente, \alpha = -\infty y \beta = +\infty
3
        if hoja(e, n)
             return result(e, n)
                                                          // devuelve el valor
5
        else
6
              if n = MAX
                  val \leftarrow -\infty
             else
9
                  val \leftarrow +\infty
10
             endif
             foreach sig \leftarrow son(e) do
11
12
                  if n = MAX
13
                       val \leftarrow \max(val, AB(sig, MIN, \alpha, \beta))
14
                       \alpha \leftarrow \max(val, \alpha)
15
                  else
16
                       val \leftarrow \min(val, AB(sig, MAX, \alpha, \beta))
17
                       \beta \leftarrow \min(val, \beta)
18
                  endif
19
                  if \beta < \alpha
20
                       break
21
                  endif
22
             endforeach
23
        endif
24
        return val
```

En el juego de Nim dos participantes se turnan para sacar objetos de varios grupos o pilas. En cada movida, un participante debe sacar por lo menos un objeto, aunque puede retirar tantos como quiera siempre que sean todos del mismo grupo.



Un ejemplo con tres grupos de objetos.

Escriba un programa que determine qué jugador gana el juego de Nim game de la figura. Los grupos están dispuestos horizontalmente.

- Suponga que lo desafían a un partido del juego de los corchos con un número arbitrario, pero conocido de antemano, decorchos y que le ofrecen la opción de comenzar el juego o hacer la segunda movida. Diseñe una estrategia ganadora greedy.
- ¿Qué cambiaría en el juego de los 11 corchos si el ganador fuera quien retira el último corcho?
- Dibuje el árbol del juego de los 11 corchos según las reglas del ejercicio anterior.

- Un juego muy simple de dos jugadores. Se comienza con un grupo de n objetos (monedas, fósforos, lo que sea.) En cada turno, un jugador debe dividir el grupo existente en dos. Por supuesto, un grupo de unsolo elemento no puede ser dividido. El jugador que no puede dividir ningún grupo pierde el juego. Dibuje el árbol del juego comenzando por un grupo de 6 objetos. Determine cuáles son los nodos N y los nodos P. ¿Qué conclusiones puede extraer?
- Onsidere ahora la siguiente variante del juego del ejercicio anterior: cada jugador debe dividir cada grupo en dos grupos desiguales. El juego termina con la derrota del jugador que ya no puede dividir ningún grupo, porque sólo quedan grupos de 1 o 2 objetos. Dibuje el árbol de este juego para 8, 9 y 10 objects.
- Y todavía otro juego simple para dos jugadores. Cada jugador elige una jugada en su turno. El "jugador de filas" elige una fila entre T, M y B y el "jugador de columnas" elige una columna entre L, C y R. El resultado del juego es la combinación de ambas jugadas según la siguiente tabla de resultados, donde el primer número corresponde a la ganancia del "jugador de filas" y el segundo a la ganancia del "jugador de columnas."

| | L | C | R |
|---|------|--------|--------|
| Т | 3, 1 | 5, -5 | 2, -20 |
| М | 5, 0 | -10, 1 | 3, -2 |
| В | 3, 5 | 4, 4 | -22, 2 |

El objetivo de abos jugadores es maximizar su ganancia independientemente del resultado obtenido por el rival. Construya un árbol para este juego utilizando una estrategia similar a *MinMax*.

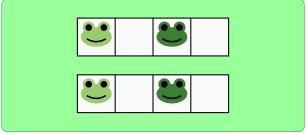
El juego de las ranas y los sapos. Alicia ha entrenado un grupo de ranas y Bruno un grupo de sapos para jugar al siguiente juego. En cada turno, uno de los jugadores persuade a alguna de sus criaturas para que se muevan una posición o salten por encima de un rival a la siguiente posición libre. Las ranas se mueven siempre hacia la derecha y los sapos hacia la izquierda.



Dos ejemplos de los dos tipos de movidas legales.

El jugador a quien le toca jugar y no tine ningún batracio móvil (por ejemplo, porque todos llegaron al otro extremo), pierde el juego. Se pide:

- Dibuje el árbol del juego para el estado inicial que se muestra en la página siguiente. No dibuje todo el árbol; utilice algún método de poda (por ejemplo,
- Estime la reducción de la cantidad de nodos generados cuando se poda y cuando se genera el árbol completo.



La posición inicial para el juego de las ranas y los sapos.