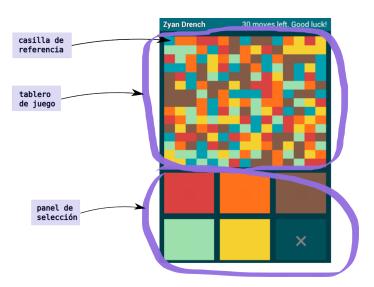
Fundamentos de la programación

Zyan Drench

Zyan Drech es un juego para Android que puede encontrarse en https://drench.codeplex.com/. Aunque tiene unas reglas muy elementales es un juego muy entretenido y adictivo. Consta de un tablero de 15x15 casillas que pueden ser de 6 colores diferentes y un panel de selección con esos 6 colores:



1. Descripción del juego

La mecánica del juego es simple (explicaremos e implementaremos el modo classic, single player). La casilla superior izquierda es la casilla de referencia. En cada jugada, el jugador elige un color en el panel de selección y entonces todas las casillas adyacentes a la casilla de referencia que sean de su mismo color se cambian al color elegido (incluida la propia casilla de referencia). Seleccionando adecuadamente los colores, en sucesivas jugadas se va ampliando la región de casillas del mismo color hasta que finalmente se obtiene un tablero monocromo (en el juego original se limita a 30 el número de jugadas).

En nuestra versión para consola el juego tendrá el siguiente aspecto:



El tablero es igual que en el juego original y el panel de selección se muestra abajo, con los colores numerados de 1 a 6. La forma de seleccionar un color es introduciendo el número correspondiente (sin esperar *intro*, para hacerlo más ágil).

Para representar el tablero utilizaremos un array bidimensional que detallaremos más adelante. La parte más compleja de este programa es el **algoritmo de propagación** del color desde la casilla de referencia hacia las casillas adyacentes. Para facilitar la explicación, en lo que sigue llamaremos oldColor al color de partida de la casilla de referencia y newColor al nuevo color seleccionado por el jugador. Dada una casilla cualquiera del tablero con coordenadas (i, j) la idea general del algoritmo es la siguiente:

- Si el color de la casilla (i, j) es oldColor entonces:
 - Se pone el color de la casilla a newColor.
 - Se aplica el mismo algoritmo a las casillas advacentes: (i-1, j), (i+1, j), (i, j-1), (i, j+1) que formen parte del tablero. Por ejemplo, para la casilla (0, 0) serán solo (1, 0) y (0, 1).
- Si el color de la casilla (i, j) es otro, no hay nada que hacer.

Este algoritmo necesita un poco más de elaboración por dos razones. Primero, porque incurriría en un ciclo infinito: la exploración de la casilla (0,0) desencadena la exploración su adyacente (0,1), que a su vez desencadena nuevamente la exploración de la (0,0). Para evitar esto el algoritmo necesita llevar cuenta del **conjunto de casillas visitadas** (para no reiterar el proceso sobre ellas).

Por otro lado, la exploración de una casilla desencadena en general la exploración de *varias* adyacentes, que a su vez desencadenarán otras exploraciones. Es decir, en general el algoritmo debe mantener un **conjunto de casillas pendientes de procesar**, que son casillas ya visitadas, pero aún no procesadas. En resumen, las casillas se dividen en *visitadas* y *no visitadas*; a su vez, dentro de las visitadas hay *procesadas* y *pendientes de procesar*. Gráficamente:



Para entender mejor el papel de estos conjuntos en el algoritmo vamos a describir en detalle la ejecución del mismo. Supongamos el siguiente tablero (donde a, b y c representan colores):

	0	1	2	
0	a	a	c	
1	b	a	b	
2	a	a		

Utilizaremos un conjunto procesadas para almacenar las casillas procesadas y otro pendientes de casillas pendientes de procesar. Supongamos ahora que cambiamos el color de la casilla (0,0) a c, i.e., oldColor=a, newColor=c. El algoritmo arranca con los conjuntos $procesadas=\{\}$ y $pendientes=\{(0,0)\}$ y da los siguientes pasos:

- Procesamos la primera de las casillas pendientes, la (0,0). Se cambia su color a c y tenemos $procesadas=\{(0,0)\}$ y $pendientes=\{(0,1),(1,0)\}$.
- Procesamos la siguiente pendiente, la (0,1), de color a. Como el color de la casilla es oldColor, se cambia a c (newColor) y se añade a las procesadas $(procesadas=\{(0,0),(0,1)\})$. Se elimina del conjunto de pendientes y se añaden las adyacentes aún no visitadas: en este caso, las adyacentes son (0,0),(0,2),(1,1), pero la (0,0) ya está visitada (porque aparece en procesadas), luego $pendientes=\{(1,0),(0,2),(1,1)\}$.
- La siguiente pendiente, la (1,0), no cambia nada y se elimina del conjunto de pendientes, obteniendo $pendientes = \{(0,2),(1,1)\}$ y $procesadas = \{(0,0),(0,1),(1,0)\}$.
- La siguiente, la (0,2) se deja intacta porque no es de color oldColor y obtenemos $pendientes=\{(1,1)\}$ y $procesadas=\{(0,0),(0,1),(1,0),(0,2)\}$.
- ...el algoritmo continúa hasta que pendientes={}.

Se puede hacer una implementación simple y elegante de los conjuntos procesadas y pendientes utilizando un solo array posVis de posiciones visitadas, junto con dos índices pend y fin. Las casillas procesadas se almacenan en el rango [0,pend-1], y las pendientes en el rango [pend,fin-1]. La ventaja de esta representación es que pasar una casilla de las pendientes a las procesadas supone únicamente incrementar el índice pend y añadir las adyacentes en el array posVis a partir de la posición fin. En el ejemplo anterior, tras procesar la casilla (0,0) la situación sería:

$$\begin{array}{c|cccc} 0 & 1 & 2 & 3 \\ \hline \text{posVis} & \hline {(0,0) |(0,1) |(1,0) | \dots} \\ \hline & \uparrow & \uparrow \\ \text{pend} & \text{fin} \\ \end{array}$$

Ahora, la primera pendiente es la casilla (0,1) y tras procesarla tendremos:

2. Programación del juego

En nuestro programa declararemos los siguientes elementos en la clase (fuera de los métodos):

- Dos constantes ANCHO y ALTO que definen las dimensiones del tablero.
- Un tipo enumerado Color con los valores rojo, amarillo,... para representar los 6 colores del juego.
- Un tipo estructurado Posicion con dos campos x e y para representar posiciones en el tablero.
- Otro tipo estructurado Visitados para mantener la información de posiciones visitadas, con tres campos:
 - un campo posVis que será un array de posiciones
 - dos campos enteros pend y fin con los índices explicados arriba.

Así pues, una variable vis de este tipo tendrá la siguiente estructura:

El tablero se declarará y creará en el método Main como un array bidimensional de tipo Color y de tamaño ANCHO x ALTO. Los métodos a programar son los siguientes:

- void Genera(tab): inicializa el tablero tab con colores aleatorios (no escribe nada en pantalla, solo rellena el contenido de la matriz).
- void Dibuja(tab, cont): dibuja en pantalla el tablero tab, el panel de selección y el contador de jugadas, tal como se ha detallado en la segunda figura. Para que las casillas tengan aspecto cuadrado habrá que escribir 2 blancos del color correspondiente.
- **bool EstaVisitado(vis, pos):** determina si la posición **pos** está en la estructura de posiciones visitadas **vis**.
- void AñadeVecinos (vis, pos): añade a la estructura vis las posiciones adyacentes a la posición pos que aun no han sido visitadas, utilizando el método anterior.
- void Expande(tab, newColor): dado el tablero tab y el color newColor, da un paso de juego, i.e., aplica el algoritmo de propagación de color a partir de la casilla de referencia (0,0). En este método se declara el array visitados con sus índices pend y fin explicados antes. Se inicializan los pendientes con la casilla de referencia y se hace el bucle de propagación hasta agotar las posiciones pendientes de procesar.
- bool FinalPartida(tab): determina si todas las casillas del tablero tab son del mismo color (fin del juego).
- Color LeeColor(): lee de teclado un dígito del 1 al 6 y devuelve el color correspondiente. La conversión se puede hacer con c = ((Console.ReadKey (true)).KeyChar '0' 1); (cómo funciona esta instrucción?)
- void Main(): presenta el tablero y solicita colores hasta que termina el juego.

Nota: Los únicos métodos de interacción con el usuario son **Dibuja** y **LeeColor** (aparte de **Main** que escribirá el número de jugadas que ha hecho el usuario para terminar el juego).