

Clases a Definir

Modularizaremos la solución en las siguientes clases:

- **EdR**: Clase principal que implementa la interfaz del TP. Contendrá las estructuras de datos principales.
- **Estudiante**: Clase auxiliar que almacena la información individual de cada estudiante.
- **MinHeap**: Nuestra implementación de un Heap de Mínimos que almacenará tuplas (puntaje, idEstudiante) .
- **HeapHandle**: Clase auxiliar para el MinHeap que permite la operación actualizarPrioridad en $O(\log E)$.
- **NotaFinal**: Clase auxiliar para la operación corregir(), conteniendo (nota, id) para facilitar el ordenamiento.

Estructuras de Datos Principales (Atributos de EdR)

- **Estudiante[] _estudiantes**: Un arreglo de tamaño E (cantidad total de estudiantes).
 - **Representa**: La base de datos principal de estudiantes.
 - **Justificación**: Permite acceso $O(1)$ a cualquier estudiante por su id.
- **MinHeap _puntajes**: Un Heap de Mínimos que almacena tuplas de (puntaje, id_estudiante)⁸ .
 - **Representa**: El ranking de puntajes de los estudiantes.
 - **Justificación**: Permite encontrar al estudiante con el peor puntaje en $O(1)$ y extraerlo en $O(\log E)$. Es crucial para consultarDarkWeb.
- **int[][] _aula**: Una matriz (grilla) de tamaño Lado x Lado.
 - **Representa**: El mapa de asientos del aula. _aula[f][c] contiene el id del estudiante en ese asiento, o un valor (ej. -1) si está vacío.
 - **Justificación**: Permite encontrar a los vecinos en copiarse en $O(1)$.
- **int[] _solucionCanoninca**: Un arreglo de tamaño R (cantidad de respuestas).
 - **Representa**: La plantilla de respuestas correctas.
- **boolean[] _yaEntregaron**: Arreglo de booleanos de tamaño E.
 - **Representa**: El estado de entrega de cada estudiante.
 - **Justificación**: Permite a entregar operar en $O(1)$.
- **boolean[] _esSospechoso**: Arreglo de booleanos de tamaño E.
 - **Representa**: El resultado del chequeo de copias.
 - **Justificación**: Permite a corregir filtrar estudiantes en $O(1)$.

Clase Auxiliar: Estudiante

Esta clase se almacena en el arreglo _estudiantes y contiene:

- **int[] _examen**: Arreglo de tamaño R que almacena las respuestas (o -1 si está en blanco).
- **int _puntaje**: El puntaje actual del estudiante.

- **HeapHandle _posicionEnHeap:** El "enlace" al heap. Es un puntero a la posición del estudiante en el _puntajes Min-Heap, permitiendo actualizaciones en $O(\log E)$.
- **Posicion _pos:** (fila, col) del estudiante, para calcular vecinos en copiarse.

Estructura Auxiliar: Mapa de Frecuencias (para chequearCopias)

Esta estructura se crea **localmente** dentro de la función chequearCopias.

- **int[][] _conteoRespuestas:** Una matriz de $R \times C$ (donde C es la cantidad de opciones). `_conteoRespuestas[i][j]` almacena cuántos estudiantes respondieron la opción j a la pregunta i .
- **Justificación:** Permite pre-calcular los conteos de todas las respuestas en $O(E \cdot R)$, para luego verificar a cada estudiante en $O(1)$ por respuesta, cumpliendo la complejidad total de $O(E \cdot R)$.

Cómo se Cumplen las Complejidades (Operación por Operación)

nuevoEdR(ladoAula, E, examenCanonico): $O(E \cdot R)$

1. Crear arreglos `_estudiantes[E]`, `_yaEntregaron[E]`, `_esSospechoso[E]` y la grilla `_aula[L][L]`: $O(E + L^2)$.
2. Guardar `_solucionCanonica`: $O(R)$.
3. Iterar i de 0 a $E-1$ (Bucle $O(E)$):
 - Crear `new Estudiante()` ($O(1)$).
 - Crear `_examen[R]` (inicializado en -1): $O(R)$.
 - Calcular (fila, col) y guardar en `_aula[f][c] = i` y `e._pos = (f,c)` ($O(1)$).
 - Guardar `_estudiantes[i] = e` ($O(1)$).
4. Construir el `_puntajes` (Min-Heap) con los E estudiantes (todos con puntaje 0) usando `BuildHeap`: $O(E)$.

Total: El paso dominante es el bucle de $O(E \cdot R)$.

entregar(estudiante): $O(1)$

5. Accedemos al arreglo de entregas: `_yaEntregaron[estudiante] = true`.
6. Esto es una asignación en un arreglo, lo cual es **$O(1)$** .

notas(): $O(E)$

7. Creamos un `ArrayList<Integer>` `notas`.
8. Iteramos desde $i = 0$ hasta $E-1$ (el tamaño del arreglo `_estudiantes`).
9. En cada paso, accedemos a `_estudiantes[i]._puntaje` (acceso $O(1)$) y lo añadimos a la lista.

Total: $O(E)$.

resolver(estudiante, nroEjercicio, respuesta): $O(\log E)$

10. Accedemos al estudiante: Estudiante $e = _estudiantes[estudiante]$ ($O(1)$).
11. Actualizamos el examen: $e._examen[nroEjercicio] = respuesta$ ($O(1)$).
12. Recalculamos el puntaje: Comparamos con $_solucionCanoninca[nroEjercicio]$ y ajustamos $e._puntaje$ ($O(1)$).
13. Actualizamos el Heap: $_puntajes.actualizarPrioridad(e._posicionEnHeap, e._puntaje)$. Esta operación es $O(\log E)$.
14. **Total:** $O(\log E)$.

copiarse(estudiante): $O(R + \log E)$

15. Accedemos al estudiante: Estudiante $e = _estudiantes[estudiante]$ ($O(1)$).
16. Buscamos al vecino: Usamos $e._pos$ y la grilla $_aula$ para encontrar los 3 ids de los vecinos (izquierda, derecha, adelante) en $O(1)$.
17. Comparamos exámenes: Iteramos por las R respuestas para encontrar la primera que el vecino (con más respuestas) tenga y e no. Esto es $O(R)$.
18. Actualizamos el examen y puntaje: $e._examen[...] = \dots$, $e._puntaje += \dots$ ($O(1)$).
19. Actualizamos el Heap: $_puntajes.actualizarPrioridad(e._posicionEnHeap, e._puntaje)$ ($O(\log E)$).
20. **Total:** $O(R + \log E)$.

consultarDarkWeb(k, examenDW): $O(k \cdot (R + \log E))$

21. Iniciamos un bucle que se repite k veces.
22. Extraemos al peor: $(puntaje, id) = _puntajes.extraerMin()$ ($O(\log E)$).
23. Accedemos al estudiante: Estudiante $e = _estudiantes[id]$ ($O(1)$).
24. Reemplazamos el examen: $e._examen = examenDW$ (copia de arreglo, $O(R)$).
25. Recalculamos el puntaje: Comparamos el nuevo examen con $_solucionCanoninca$ ($O(R)$).
26. Re-insertamos en el heap: $e._posicionEnHeap = _puntajes.insertar(e._puntaje, id)$ ($O(\log E)$).
27. **Total:** $O(k \cdot (R + \log E))$.

chequearCopias(): $O(E \cdot R)$

28. Construir el mapa de frecuencias: Creamos la matriz $_conteoRespuestas$. Iteramos por los E estudiantes y sus R respuestas, poblando el mapa. $O(E \cdot R)$.
29. Verificar sospechosos: Iteramos por los E estudiantes. Para cada uno, iteramos por sus R respuestas (no en blanco) y consultamos el mapa ($O(1)$) para verificar si supera el 25%. Si todas sus respuestas son sospechosas, marcamos $_esSospechoso[id] = true$. $O(E \cdot R)$.
30. **Total:** $O(E \cdot R)$.

corregir(): $O(E \cdot \log E)$

31. Creamos un `ArrayList<NotaFinal>` `notasParaOrdenar`.

32. **Filtramos:** Iteramos de $id = 0$ a $E-1$ ($O(E)$). Si $!_esSospechoso[id]$, obtenemos su puntaje de $_estudiantes[id]_puntaje$ ($O(1)$) y añadimos new $NotaFinal(puntaje, id)$ a la lista.
33. **Ordenamos:** Usamos $Collections.sort()$ (o un MergeSort implementado) en $notasParaOrdenar$ con el comparador personalizado (desc por nota, mayor id por empate).

Total: $O(E)$ (filtrado) + $O(E \cdot \log E)$ (ordenamiento) = $O(E \cdot \log E)$.