

## Resolução do Problema:

$score(L)(i)$  devolve a pontuação máxima que a Jaba consegue ganhar para uma subsequência de pilhas contínua de comprimento  $L$  a começar no índice  $i$ , quando é a primeira a jogar. Caso seja o Pieton o primeiro a jogar o problema é reduzido a um tratável pela função  $score$ .

$$score(L)(i) = \begin{cases} 0, & L = 0 \\ piles[i], & L = 1 \\ \max(prefixScore(L, i, 1..k), suffixScore(L, i, 1..k)) & L \geq 2 \end{cases}$$

Onde:

$$prefixScore(L, i, k) = \sum_{t=1}^k (piles[i+t]) + score(L-k-pilesPieton(i+k, i+L))(i+k+prefixPilesPieton(i+k, i+L))$$

$$suffixScore(L, i, k) = \sum_{t=1}^k (piles[i+L-t]) + score(L-k-pilesPieton(i, i+L-k))(i+prefixPilesPieton(i, i+L-k))$$

Em que:

$$k \leq \min(L, D)$$

$k$  é o número de pilhas removidas pela Jaba.

$pilesPieton(i, j)$  devolve o número de pilhas removidas pelo Pieton para uma subsequência de pilhas contínua a começar no índice  $i$  e a terminar no índice  $j$ .

$prefixPilesPieton(i, j)$  é análoga mas contabiliza somente as pilhas removidas do prefixo da subsequência.

Em mais detalhe: o caso base em que  $L=0$  justifica-se pela razão de que para um qualquer subjogo de comprimento 0 é impossível remover pilhas, e sendo a pontuação base 0, esta assim se manterá. Para o segundo caso base ( $L=1$ ), a Jaba é forçada a jogar pois só há uma pilha a retirar, ficando então com a pontuação dela proveniente. No caso geral, a Jaba considera todas as jogadas que lhe são possíveis, escolhendo de seguida aquela cuja soma da pontuação que acabou de obter com a pontuação que obterá no subjogo que resta após a jogada do Pieton seja máxima.

## Complexidade Temporal

Caso Pieton seja o primeiro:

- Jogada Pieton:  $\Theta(D)$
- Reatribuir piles:  $O(P)$

Criar caches Pieton (criar duas matrizes com  $P \times D$  de dimensão (ou  $(P-X) \times D$ , caso o Pieton jogue primeiro, sendo  $X$  o número de pilhas por ele removidas)):  $\Theta(1)$

Preencher cache Pieton (preencher todas (com exceção das  $D$  últimas linhas, que são preenchidas parcialmente) as posições de memória das tabelas acima mencionadas, em que cada preenchimento tem custo constante):  $O(PD)$

Criar tabela Jaba (criar uma matriz análoga às da cache do Pieton mas invertida):  $\Theta(1)$

Preencher tabela Jaba valores iniciais (preencher todas as posições de memória da tabela acima mencionada, em que cada preenchimento tem custo constante):  $O(PD)$

Preencher tabela Jaba:  $O(P^2D)$  (o erro cometido no cálculo ao assumir  $P \gg D$  é por excesso. É aceitável pois segundo as restrições do jogo tem-se  $P \geq D$ ,  $P \leq 100$  e  $D \leq 10$  pelo que esta é uma aproximação representativa da maioria dos casos. Considerando o caso limite em que  $P=D$  e substituindo  $\min(L,D)$  por  $L$  chegar-se-ia a  $O(P^3)$ , que é consistente com  $O(P^2D)$ , dado  $P=D$ )

$$\begin{aligned} \sum_{L=2}^P \sum_{i=0}^{P-L} \sum_{r=1}^{\min(L,D)} 1 &= \sum_{L=2}^P \sum_{i=0}^{P-L} \min(L,D) = \sum_{L=2}^P (P-L+1) * \min(L,D) \xrightarrow{P \gg D} \sum_{L=2}^P (P-L+1) * D = \\ D * \left( \sum_{L=2}^P (P) - \sum_{L=2}^P (L) + \sum_{L=2}^P (1) \right) &= D * \left( 2P * \sum_{L=2}^P (1) - \sum_{L=2}^P (L) \right) = D * \left( 2P * (P-1) - \frac{P(P-1)}{2} \right) = \\ D * \left( 2P^2 - 2P - \frac{P^2 - P}{2} \right) &= D * \left( \frac{P^2 - P}{2} \right) = O(P^2D) \end{aligned}$$

Complexidade total:  $O(P^2D)$

Nota: A complexidade é  $O(P^2D)$  e não  $\Theta(P^2D)$  pois nos casos em que o Pieton joga primeiro as pilhas que o mesmo remove na primeira jogada não são consideradas na iteração das estruturas de dados. Para os restantes casos a situação é análoga.

## Complexidade Espacial

Jogo corrente:  $\Theta(1)$

Cache par (pilhas, pontuação) para jogadas a retirar pilhas do prefixo do Pieton:  $O(PD)$

Cache par (pilhas, pontuação) para jogadas a retirar pilhas do sufixo do Pieton:  $O(PD)$

Tabela função  $\text{score}(L)(i)$ :  $O(PD)$

Complexidade total:  $O(PD)$

Nota: As complexidades são  $O(PD)$  e não  $\Theta(PD)$  somente porque nos casos em que o Pieton joga primeiro as pilhas que o mesmo remove na primeira jogada não são consideradas na criação das estruturas de dados.

## Conclusões

Em termos de complexidade temporal cremos que a nossa solução não possa ser melhorada pois a componente máxima é a das jogadas da Jaba e advém da definição do problema que a mesma tem de ter conhecimento acerca de todos os subjogos provenientes daquele a ser avaliado (de onde surge a componente  $P^2$ ) e que para cada um destes jogos tem considerar a melhor de  $2 \cdot D$  jogadas possíveis (de onde surge a componente  $D$ ) pelo que se for necessário consultar cada uma destas alternativas a complexidade temporal terá de ser no mínimo da ordem de grandeza  $P^2D$ . É necessário consultar todas as alternativas pois as distribuições de pilhas a serem avaliadas pela função score são arbitrárias e as jogadas do Pieton delas dependentes, pelo que não há nenhum padrão geral que permita inferir a partir de um subjogo informação acerca dos restantes.

Em termos de complexidade espacial é de notar que é o uso de uma “matriz circular” que nos permite atingir  $O(PD)$ . Esta possibilidade deve-se ao facto de no caso geral da função score ser apenas necessário ter acesso aos valores até  $2 \cdot D$  linhas antes.

Tentou-se ainda recorrer a estruturas que armazenassem somente as jogadas do Pieton para um dado subjogo. Estas tentativas, porém, revelaram-se infrutíferas dado que a implementação ficava consideravelmente mais complicada e as complexidades esperadas eram quadráticas.

A solução final por nós adotada será provavelmente uma das melhores, dado que o preenchimento de cada posição das caches tem custo constante e o conjunto (prefixo, profundidade ( $D$ ), pontuação, jogada) armazenado em cada entrada contém informação generalizável para qualquer variante do jogo em que o prefixo seja igual e o comprimento ( $P$ ) seja maior ou igual à profundidade ( $D$ ) (esta explicação é só válida para a cache de jogadas a retirar do prefixo mas no que toca à do sufixo a situação é análoga). Há entradas com valores duplicados, mas não vemos formas eficientes de as evitar.

Já em termos absolutos espaciais seria possível armazenar a tabela da Jaba numa “matriz circular” em que cada linha tem dimensão inferior à anterior em uma unidade, o que se traduziria na poupança de cerca de  $D^2/2$  posições de memória. Apesar de ser fácil de implementar, por não ser uma poupança muito significativa e em prole da simplicidade, o anteriormente referido não acabou por se concretizar. Nas caches do Pieton seria possível aplicar algo semelhante para as últimas  $D$  linhas das matrizes.

Algo mais interessante na vertente temporal, ainda em termos absolutos, seria guardar a tabela da Jaba com a dimensão resultante do ajuste acima proposto num vetor unidimensional circular, recorrendo a uma função para converter os índices, o que melhoraria do uso da cache do processador, especialmente para valores de  $P$  altos durante as últimas iterações de preenchimento.

```

import java.io.IOException;

public class Main {

    public static void main(String[] args) throws IOException {
        TurboScanner in = new TurboScanner(System.in);
        int testCases = in.nextInt();
        for (int i = 0; i < testCases; i++) {
            int pileN = in.nextInt();
            byte[] piles = new byte[pileN];
            int depth = in.nextInt();
            for (int p = 0; p < pileN; p++) {
                piles[p] = (byte) in.nextInt();
            }
            GameOfBeans.Player p = in.next().equals("Jaba") ? GameOfBeans.Player.JABA :
GameOfBeans.Player.PIETON;
            GameOfBeans gb = new GameOfBeans(p, depth, piles);
            System.out.println(gb.score());
        }
    }
}

```

```

import java.io.BufferedReader;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStream;
import java.io.InputStreamReader;
class TurboScanner{
    BufferedReader br;
    public TurboScanner(InputStream in){
        br = new BufferedReader(new InputStreamReader(in));
    }

    public int nextInt() throws IOException {
        return Integer.parseInt(next());
    }

    public String next() throws IOException{
        int i = 0;
        char ascii = '_';
        char[] chars = new char[13];
        while (ascii != ' ' && ascii != '\n') {
            ascii = (char) br.read();
            chars[i++] = ascii;
        }
        return new String(chars).trim();
    }

    public String nextLine() throws IOException{
        return br.readLine();
    }
}

```

```

import java.util.Arrays;

public class GameOfBeans {

    enum Player {JABA, PIETON}

    private final Player firstPlayer;
    private final int depth;
    private byte[] piles;
    private int[][] pietonPrefixCache, pietonSuffixCache;

    public GameOfBeans(Player firstPlayer, int depth, byte[] piles) {
        this.firstPlayer = firstPlayer;
        this.depth = depth;
        this.piles = piles;
    }
}

```

```

public int score() {
// If Pieton plays first, change the game to a subset where JABA plays first, since Pieton is easy
to calc first move
    switch (firstPlayer) {
        case JABA:
            break;
        case PIETON:
            byte pietonPlay = pietonPlay(0, piles.length);
            piles = Arrays.copyOfRange(piles, toPrefix(pietonPlay), piles.length -
toSuffix(pietonPlay));
            break;
        default:
            throw new IllegalStateException("No firstPlayer");
    }
    pietonPrefixCache = new int[piles.length][depth];
    pietonSuffixCache = new int[piles.length][depth];
    cachePietonPlays();
    //could use unidimensional array ~piles.length * min(piles.length, depth) sized
    //There is a pattern whereby each row has -1 length than the prior, making a stair type
pattern
    int rows = Math.min(piles.length + 1, 2 * depth);
    short[][] score = new short[rows][piles.length];
    score[0] = new short[piles.length + 1];
    for (int i = 0; i < piles.length; i++) {
        score[1][i] = piles[i];
    }
    for (int i = 2; i < rows; i++) {
        Arrays.fill(score[i], Short.MIN_VALUE);
    }

    for (int length = 2; length <= piles.length; length++) {
        for (int prefixIndex = 0, suffixIndex = prefixIndex + length; suffixIndex <=
piles.length; prefixIndex++, suffixIndex++) {
            int maxPilesToRemove = Math.min(length, depth);
            short maxScore = Short.MIN_VALUE;
            for (int removed = 1, prefixScore = 0, suffixScore = 0; removed <= maxPilesToRemove;
removed++) {
                prefixScore += piles[prefixIndex + (removed - 1)];
                byte pietonPlay = pietonPlayCached(prefixIndex + removed, suffixIndex);
                byte pietonPrefix = toPrefix(pietonPlay);
                int removedPiles = removed + pietonPrefix + toSuffix(pietonPlay);
                maxScore = (short) Math.max(maxScore,
                    score[(length - removedPiles) % rows][prefixIndex + removed +
pietonPrefix] + prefixScore);

                suffixScore += piles[suffixIndex - removed];
                pietonPlay = pietonPlayCached(prefixIndex, suffixIndex - removed);
                pietonPrefix = toPrefix(pietonPlay);
                removedPiles = removed + pietonPrefix + toSuffix(pietonPlay);
                maxScore = (short) Math.max(maxScore,
                    score[(length - removedPiles) % rows][prefixIndex + pietonPrefix] +
suffixScore);
            }
            score[length % rows][prefixIndex] = maxScore;
        }
    }
    return score[piles.length % rows][0];
}

private byte toSuffix(byte pietonPlay) {
    return pietonPlay > 0 ? pietonPlay : 0;
}

```

```

private byte toPrefix(byte pietenPlay) {
    return pietenPlay < 0 ? (byte) -pietenPlay : 0;
}

private void cachePietenPlays() {
    int maxPilesToRemove = Math.min(piles.length, depth);
    for (int suffixIndex = 0; suffixIndex < maxPilesToRemove; suffixIndex++) {
        cachePietenSuffixPlay(0, suffixIndex);
    }
    for (int prefixIndex = 0, suffixIndex = prefixIndex + maxPilesToRemove; suffixIndex <=
piles.length; prefixIndex++, suffixIndex++) {
        cachePietenPrefixPlay(prefixIndex, suffixIndex);
        cachePietenSuffixPlay(prefixIndex, suffixIndex);
    }
    for (int prefixIndex = piles.length - maxPilesToRemove; prefixIndex <= piles.length;
prefixIndex++) {
        cachePietenPrefixPlay(prefixIndex, piles.length);
    }
}

/**
 * Retrieves pieten plays from cache
 *
 * @param ignoredPrefix ignore before ignoredPrefix (exclusive)
 * @param ignoredSuffix ignore after ignoredSuffix (exclusive)
 * @return positive number if removed from suffix, negative otherwise, 0 if none is removed
 */
private byte pietenPlayCached(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int pilesRemaining = ignoredSuffix - ignoredPrefix;
    int maxPilesToRemove = Math.min(pilesRemaining, depth);
    if (maxPilesToRemove == 0) {
        return 0;
    }
    int prefixPlay = pietenPrefixCache[ignoredPrefix][maxPilesToRemove - 1];
    int suffixPlay = pietenSuffixCache[ignoredSuffix - 1][maxPilesToRemove - 1];
    return (byte) (toScore(prefixPlay) >= toScore(suffixPlay) ? -prefixPlay : suffixPlay);
}

// Its preferable to spend a little memory on two functions to not have branching if statements
here
private void cachePietenPrefixPlay(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int pilesRemaining = ignoredSuffix - ignoredPrefix;
    int maxPilesToRemove = Math.min(pilesRemaining, depth);
    short totalScorePrefix = Short.MIN_VALUE;
    byte maxPrefixRemoved = 0;
    for (short removePrefix = 1, score = 0; removePrefix <= maxPilesToRemove; removePrefix++) {
        score += piles[ignoredPrefix + (removePrefix - 1)];
        if (score > totalScorePrefix) {
            totalScorePrefix = score;
            maxPrefixRemoved = (byte) removePrefix;
        }
        pietenPrefixCache[ignoredPrefix][removePrefix - 1] = toCacheFormat(totalScorePrefix,
maxPrefixRemoved);
    }
}

private void cachePietenSuffixPlay(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int pilesRemaining = ignoredSuffix - ignoredPrefix;
    int maxPilesToRemove = Math.min(pilesRemaining, depth);
    short totalScoreSuffix = Short.MIN_VALUE;
    byte maxSuffixRemoved = 0;
    for (short removeSuffix = 1, score = 0; removeSuffix <= maxPilesToRemove; removeSuffix++) {
        score += piles[ignoredSuffix - removeSuffix];
        if (score > totalScoreSuffix) {
            totalScoreSuffix = score;
            maxSuffixRemoved = (byte) removeSuffix;
        }
        pietenSuffixCache[ignoredSuffix - 1][removeSuffix - 1] = toCacheFormat(totalScoreSuffix,
maxSuffixRemoved);
    }
}

```

```

private short toScore(int pietonCacheEntry) {
    return (short) (pietonCacheEntry >> Short.SIZE);
}

/**
 * Encodes the given score on an int with the following pattern: 0xff00
 * and the number of removed piles with the following pattern: 0x000f
 * (independent of prefix vs suffix play)
 * @param score this Pieton play score
 * @param removed this Pieton play removed piles
 * @return encoded Pieton play
 */
private int toCacheFormat(short score, byte removed) {
    return (score << Short.SIZE) + removed;
}

/**
 *
 * @param ignoredPrefix ignore before ignoredPrefix (exclusive)
 * @param ignoredSuffix ignore after ignoredSuffix (exclusive)
 * @return positive number if removed from suffix, negative otherwise, 0 if none is removed
 */
private byte pietonPlay(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int prefixPlay = pietonPrefixPlay(ignoredPrefix, ignoredSuffix);
    int suffixPlay = pietonSuffixPlay(ignoredPrefix, ignoredSuffix);
    return (byte) (toScore(prefixPlay) >= toScore(suffixPlay) ? -(byte) prefixPlay :
suffixPlay);
}

private int pietonPrefixPlay(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int pilesRemaining = ignoredSuffix - ignoredPrefix;
    int maxPilesToRemove = Math.min(pilesRemaining, depth);
    short totalScorePrefix = Short.MIN_VALUE;
    byte maxPrefixRemoved = 0;
    for (short removePrefix = 1, score = 0; removePrefix <= maxPilesToRemove; removePrefix++) {
        score += piles[ignoredPrefix + (removePrefix - 1)];
        if (score > totalScorePrefix) {
            totalScorePrefix = score;
            maxPrefixRemoved = (byte) removePrefix;
        }
    }
    return toCacheFormat(totalScorePrefix, maxPrefixRemoved);
}

private int pietonSuffixPlay(int ignoredPrefix, int ignoredSuffix) {
    int pilesRemaining = ignoredSuffix - ignoredPrefix;
    int maxPilesToRemove = Math.min(pilesRemaining, depth);
    short totalScoreSuffix = Short.MIN_VALUE;
    byte maxSuffixRemoved = 0;
    for (short removeSuffix = 1, score = 0; removeSuffix <= maxPilesToRemove; removeSuffix++) {
        score += piles[ignoredSuffix - removeSuffix];
        if (score > totalScoreSuffix) {
            totalScoreSuffix = score;
            maxSuffixRemoved = (byte) removeSuffix;
        }
    }
    return toCacheFormat(totalScoreSuffix, maxSuffixRemoved);
}
}

```