



**FACULDADE DE  
CIÊNCIAS E TECNOLOGIA  
UNIVERSIDADE NOVA DE LISBOA**

ANÁLISE E DESENHO DE ALGORITMOS

## **Relatório do 1º Trabalho**

Ana Garcia, MIEI 46783

Março 2015

# Conteúdo

|          |                                   |          |
|----------|-----------------------------------|----------|
| <b>1</b> | <b>Apresentação do Problema</b>   | <b>2</b> |
| <b>2</b> | <b>Resolução do Problema</b>      | <b>2</b> |
| <b>3</b> | <b>Implementação do Algoritmo</b> | <b>3</b> |
| <b>4</b> | <b>Análise do Algoritmo</b>       | <b>3</b> |
| <b>5</b> | <b>Conclusões</b>                 | <b>3</b> |
| <b>6</b> | <b>Anexo A</b>                    | <b>4</b> |
| <b>7</b> | <b>Código Fonte Completo</b>      | <b>6</b> |

# 1 Apresentação do Problema

**Team Formations** é um problema de combinações, onde as ocupações estão delimitadas, isto é, em vez de um simples problema combinatório, é nos colocado o desafio de achar as combinações possíveis, para espaços delimitados por extremos.

A ideia inicial consiste na colocação de jogadores em campo,  $P$  *players*, em posições delimitadas por número mínimo, ou máximo, de jogadores. Neste caso, teremos então  $R$  *roles*, ou seja,  $R$  número de posições delimitadas por uma regra.

O nosso objectivo, é então, o de achar o número de diferentes formas possíveis, de colocar os jogadores em campo.

# 2 Resolução do Problema

Inicialmente foi preciso uma leitura mais cuidada, afim de obter e organizar a informação dada no enunciado do problema.

Após a leitura, sabemos então que temos duas variáveis,  $P$  jogadores e  $R$  regras, onde existe pelo menos um jogador, até um máximo de 50, e existe pelo menos uma regra, até um máximo de 20 regras. Também nos é dito que as regras de delimitação podem ser mínimo/máximo de 0 jogadores até o número de jogadores,  $P$ .

Numa primeira abordagem, vamos eliminar os mínimos, retirando ao número de jogadores a quantidade existente nas restrições de mínimos. Se no fim obtivermos um número de jogadores menor que 0, não existe qualquer tipo de combinação possível, o nosso algoritmo termina, e envia 0 como resultado.

Ao mesmo tempo foi criado um vector de máximos para cada regra, sendo que, onde existia um mínimo, existe agora um máximo com o número 50, sendo este o número máximo de jogadores.

Neste ponto, temos então uma simplificação do problema inicial, apenas com delimitações do tipo máximos.

Colocamos então a seguinte questão, existe algum algoritmo eficiente para a resolução deste problema? E a resposta é não. É necessário calcular tudo, vejamos então a recursividade deste problema.

$$f(vecMax, role, players) = \begin{cases} 1 & \text{if } players = 0 \\ 1 & \text{if } role + 1 = |vecMax| \wedge vecMax[role] \geq players \\ 0 & \text{if } role + 1 = |vecMax| \wedge vecMax[role] < players \\ \sum_{i=players-vecMax[n]}^{players} f(vecMax, role + 1, i) & \text{else} \end{cases}$$

Foi contruido um algoritmo, o qual é apresentado no Anexo A, de modo a apresentar uma tabela de  $R \times P$ , número da Regra por número de Jogadores.

Utilizando **programação dinâmica**, foi então refeito o algoritmo, onde se inicializou a primeira coluna a 1, e a primeira linha a 1 ou 0 de acordo com o seu máximo.

Assim foi preenchido um vector bidimensional, pela ordem linha, coluna, onde: se a posição  $players(jogadores)$  não ultrapassar o máximo, soma a posição de linha anterior, com a posição de coluna anterior. Caso ultrapasse, a esta soma é subtraída a posição da linha anterior coluna da diferença da quantidade de  $players$  (jogadores) com máximo desta posição -1 (a contagem das colunas começa em 0, daí ser necessário subtrair 1 a esta diferença).

$$f(role, players) = \begin{cases} 1 & \text{if } players = 0 \\ 1 & \text{if } role = 0 \wedge vecMax[role] \geq players \\ 0 & \text{if } role = 0 \wedge vecMax[role] < players \\ f(role - 1, players) + f(role, players - 1) & \text{if } role! = 0 \wedge players! = 0 \wedge vecMax[role] \geq players \\ f(role - 1, players) + f(role, players - 1) & \\ -f(role - 1, players - vecMax[role] - 1) & \text{if } role! = 0 \wedge players! = 0 \wedge vecMax[role] < players \end{cases}$$

### 3 Implementação do Algoritmo

Na estrutura do programa foi usada apenas uma classe Main, com uma função que calcula o número de combinações possíveis, `long possible_combinations(int[] vecMax, int players)`.

As estruturas de dados utilizadas neste programa foi um vector unidimensional de inteiros, para guardar os máximos das roles (regras), cujo o tamanho é o número de roles(regras); e um vector bidimensional de longs, para guardar o cálculo de combinações para cada posição, cujo o tamanho é o número de roles(regras) por número de jogadores(players).

### 4 Análise do Algoritmo

Tomando R como número de roles (regras) e P como número de players (jogadores).

A complexidade espacial desta implementação é  $\Theta(R)$  para o vector de Máximos e  $\Theta(R \cdot P)$  para o vector bidimensional de resultados.

A complexidade temporal é de  $\Theta(R)$  na leitura das roles localizada na main, e de  $\Theta(R \cdot P)$  na função `possible_combinations`. No total temos uma combinação temporal de  $\Theta(R \cdot P)$ .

### 5 Conclusões

Em suma, a programação dinâmica deste problema, reduziu bastante o custo de complexidade, deixando de ser exponencial para ser polinomial. Existe outra solução estudada, passando por uma recursividade controlada por memorização, mas por não acrescer qualquer valor, não foi implementada.

## 6 Anexo A

```
1
2 import java.io.BufferedReader;
3 import java.io.IOException;
4 import java.io.InputStreamReader;
5
6 public class Main_exponencial {
7
8     private static final int MAX_X = 50;
9
10    public static void main(String[] args) throws IOException {
11
12        BufferedReader in = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
13
14        int players = Integer.parseInt(in.readLine());
15
16        int nRoles = Integer.parseInt(in.readLine());
17        int[] vecMax = new int[nRoles];
18
19        // leitura das roles, eliminacao dos minimos
20        for (int i = 0; i < nRoles; i++) {
21
22            String[] role = in.readLine().split(" ");
23
24            if (role[0].equals("MIN")) {
25                int min = Integer.parseInt(role[1]);
26                players -= min;
27                vecMax[i] = MAX_X;
28
29            } else {
30                int max = Integer.parseInt(role[1]);
31                vecMax[i] = max;
32            }
33
34        }
35
36        if (players < 0) {
37            System.out.println("0");
38
39        } else {
40
41            for (int len = 1; len <= vecMax.length; len++) {
42                for (int pl = 0; pl <= players; pl++) {
43                    long result = possible_combinations(vecMax, len, 0, pl);
44                    System.out.print(result + "\t");
45                }
46                System.out.println();
47            }
48        }
49    }
50 }
```

```

1  /**
2  *
3  * @param vecMax
4  *         vetor de maximos
5  * @param n
6  *         posicao actual do vetor
7  * @param players
8  *         numero de jogadores
9  * @return combinacoes possiveis
10 */
11
12
13 public static long possible_combinations(int[] vecMax, int len, int n, int players) {
14     long result = 0;
15
16     if (players == 0) {
17         result = 1;
18     }
19     // estou na ultima posicao do vec?
20     else if (n == len - 1) {
21         // posso por todos os jogadores?
22         if (vecMax[n] >= players) {
23             result = 1;
24         } else {
25             result = 0;
26         }
27     } else {
28         // i de sumario
29         int i = Math.max(0, players - vecMax[n]);
30
31         for (; i <= players; i++) {
32             result += possible_combinations(vecMax, len, n + 1, i);
33         }
34     }
35
36     return result;
37 }
38 }
39

```

## 7 Código Fonte Completo

```
1 import java.io.BufferedReader;
2 import java.io.IOException;
3 import java.io.InputStreamReader;
4
5 public class Main {
6     private static final int MAX_X = 50;
7
8     public static void main(String[] args) throws IOException {
9
10         BufferedReader in = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
11
12         int players = Integer.parseInt(in.readLine());
13
14         int nRoles = Integer.parseInt(in.readLine());
15         int[] vecMax = new int[nRoles];
16
17         // leitura das roles, eliminacao dos minimos
18         for (int i = 0; i < nRoles; i++) {
19
20             String[] role = in.readLine().split(" ");
21
22             if (role[0].equals("MIN")) {
23                 int min = Integer.parseInt(role[1]);
24                 players -= min;
25                 vecMax[i] = MAX_X;
26
27             } else {
28                 int max = Integer.parseInt(role[1]);
29                 vecMax[i] = max;
30             }
31
32         }
33
34         if (players < 0) {
35             System.out.println("0");
36
37         } else {
38
39             long result = possible_combinations(vecMax, players);
40             System.out.println(result);
41
42         }
43
44     }
```

```

1
2 private static long possible_combinations(int[] vecMax, int players) {
3
4     int nRoles = vecMax.length;
5     long vecResult[][] = new long[nRoles][players + 1];
6
7     int max = vecMax[0];
8     // inicializar a primeira linha
9     for (int p = 0; p <= players; p++) {
10         if (p <= max) {
11             vecResult[0][p] = 1;
12         } else {
13             vecResult[0][p] = 0;
14         }
15     }
16
17     for (int r = 1; r < nRoles; r++) {
18         max = vecMax[r];
19         // inicializacao da coluna 0
20         vecResult[r][0] = 1;
21
22         for (int p = 1; p <= players; p++) {
23             vecResult[r][p] = vecResult[r - 1][p] + vecResult[r][p - 1];
24             if (p > max) {
25                 vecResult[r][p] -= vecResult[r - 1][p - max - 1];
26             }
27         }
28     }
29     return vecResult[nRoles - 1][players];
30 }
31 }

```