## Problema B

Nombre: Juan Sebastian Vargas

Codigo: 201215310 Fecha: 20/05/16

## 1. Algoritmo Solución

La primera parte es la lectura de datos con el formato descrito en el enunciado, un numero, y en una nueva línea,(System.in) se encuentran las pesas.

Para este algoritmo se investigó sobre soluciones posibles y se encontró que tiene cierta similitud con el problema de partición y se utilizo para solucionar este, consta de un método que me dice si un conjunto dado se puede dividir en dos y que la suma de ellos sea igual, notese que si se puede dividir en partes iguales, y de esta manera X seria descubrible. Primero se calcula si la suma del conjunto es par, de caso contrario no se podría dividir, y luego recursivamente se busca un subconjunto que su cumpla esto.

La idea central es añadir los elementos e ir comprobando si es probable medir x. Con alguna fracción del conjunto inicial. Se encontró otra implementación y era usando programación dinámica, la cual puede llegar a ser mucho mas rápida que la que se escogio, pero lo negativo de esta es que implementando programación dinámica la complejidad temporal dependería de la suma de todos los elementos, la cual puede llegar a ser muy grande. Y si el numero de pesas crece, también lo haría la suma

## 2. Complejidades

Para este paso tenemos una Complejidad Temporal de  $O(2^2)$ , pero logramos una Espacial de O(0)

```
ProblemaC.java
器く
         > ProblemaC.java M main(String[] args)
                 posible=ringrarcition(lemp,lemp.size());
 37
 38
        //se genera respuesta
 39
            String rta=null;
 40
             if(posible)
 41
             {rta="S";}
 42
             else
 43
             {rta="N":}
 44
            System.out.println(rta); // Se imprime la salidaDisplay the string.
 45
 46
        public static int length(int n)
 47
 48
            return (int)(Math.log10(n)+1);
        }
 49
 50
 51
        // A utility function that returns true if there is a
 52
        // subset of arr[] with sun equal to given sum
 53
        static boolean isSubsetSum (ArrayList<Integer> arr, int n, int sum)
 54
 55
             // Base Cases
 56
            if (sum == 0)
 57
                 return true;
 58
            if (n == 0 && sum != 0)
 59
                 return false;
 60
 61
            // If last element is greater than sum, then ignore it
            if (arr.get(n-1) > sum)
 62
 63
                 return isSubsetSum (arr, n-1, sum);
 64
 65
            /* else, check if sum can be obtained by any of
 66
             the following
 67
              (a) including the last element
             (b) excluding the last element
 68
 69
             */
 70
             return isSubsetSum (arr, n-1, sum) ||
 71
             isSubsetSum (arr, n-1, sum-arr.get(n-1));
 72
        }
 73
 74
        // Returns true if arr[] can be partitioned in two
        // subsets of equal sum, otherwise false
 75
 76
        static boolean findPartition (ArrayList<Integer> arr, int n)
 77
 78
            // Calculate sum of the elements in array
 79
            int sum = 0;
 80
             for (int i = 0; i < n; i++)
 81
                 sum += arr.get(i);
 82
 83
            // If sum is odd, there cannot be two subsets
 84
            // with equal sum
 85
             if (sum%2 != 0)
 86
                 return false;
 87
 88
            // Find if there is subset with sum equal to half
 89
            // of total sum
 90
            return isSubsetSum (arr, n, sum/2);
 91
```

Figura 1: Algoritmo