

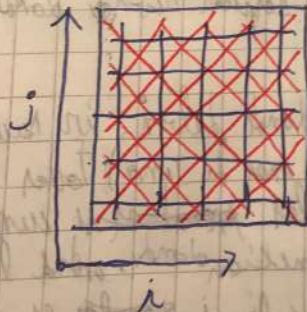
LAB 1

Idea: Primero se consideran las posiciones donde deben ir nucleosides n o s , y para cada uno (si es que hay mas de 1) aplicar fuerza bruta, es decir, todos los otros posibles lugares donde pueda ir otro nucleoside que cumpla con los requerimientos iniciales, es decir, que no debe existir conexión entre los horizontales, verticales y diagonales, es decir, N es una matriz donde esta i y j . Ver todas las posibilidades que cumplan con que una posición inicial $[i][j]$ no deben haber otros nucleosides en:

$$\begin{aligned} & * i = i \\ & * j = j \\ & * i - m \text{ y } j - m \\ & * i + m \text{ y } j + m \\ & * i + m \text{ y } j - m \\ & * i - m \text{ y } j + m \end{aligned}$$

donde m es un número desde la posición hasta el largo de la matriz (horizontal o vertical). Mientras se va aplicando la fuerza bruta para cada caso, se va guardando la cantidad de nucleosides que tiene cada caso, se va la cantidad de nucleosides máxima y solo se reemplazara si se encuentra un caso mayor en un caso posterior, esto se realiza hasta que se verifiquen todos los casos, para después quedarnos con la cantidad de nucleosides máxima y sus respectivas posiciones que también son almacenadas.

Ejemplo de posiciones de matriz 5×5



En caso de que no haya requerimientos iniciales que deban ir n o s el algoritmo comenzara de la posición inicial $[0][0]$ y vera todos los posibles lugares que cumplan con los requerimientos iniciales.

Pseudocódigo: Este algoritmo es inicial, es decir el general, hay funciones que todavía no se realizan, incluso se dan como que funcionan en este que será la función general del código.

En la función principal se ingresa una lista con todas las posiciones de las neuronales que deben ir n o n , de no haber neuronales iniciales se agrega una lista vacía, además se ingresa el largo y el ancho de la matriz.

La salida debe ser la cantidad máxima de neuronales que pueden haber junto a la lista de coordenadas, de haber más de un caso que cumpla con la mayor cantidad de neuronales, ya que no se especifica, el algoritmo guardará el último que encuentre

BruteForce (l: lista, n, m): listaFinal

listaFinal = []

Si largo(l) == 0:

listaFinal = BruteForce2 # Realiza fuerza bruta con neuronales iniciales
devolver listaFinal

Sino:

cantidad = 0

Mientras cantidad < largo(l):

Para i desde 0 hasta m-1:

Para j desde 0 hasta m-1:

Si (i != pos i y j != pos j):

Si (i-val = pos i-val y j-val = pos j-val) o (i-val = pos i-val y j-val = pos i-val):

Si (i-val = pos i-val y j-val = pos j-val) o (i-val = pos i-val y j-val = pos i-val):

lista2 = agregar(pos[i][j]) # se agrega posición que cumple

lista3 = DescartarRepetidos(lista2) # se elimina y deja conjunto con max de neuronales

neuronales = largo(lista3)

Si maxNeuronales < neuronales

listaFinal = lista3 + len(lista3) # se agrega posiciónes de las neuronales max cantidad de neuronales

devolver listaFinal

val es el número que va variando

Trazo: Se dará la traza para una matriz de 5×5 donde tendrá 2 sucesales que deben ir a $N \times N$ y se va agregando sucesales que cumplan con los requisitos, para después en otra función eliminar las sucesales que no cumplen con los requisitos de las sucesales que se agregaron

	sucesales	cantidad de sucesales
sucesales iniciales	pos[0][0] y pos[3][3]	2
agregar sucesales	pos[0][4], pos[4][0] y pos[1][2]	3
Quedan el resto de sucesales	pos[0][4], pos[3][3] ... etc	9

Quedan solo las sucesales que cumplen con los requisitos después de pasar por la función descartar conjunto