## 1 Nomor 1 Python

Penjelasan singkat: akan dilakukan traversal BFS yang dimulai pada simpul start dan selama proses traversal akan dilakukan pencatatan mengenai jarak tiap simpul (yang *reachable* dari start position) relatif terhadap posisi start.

Penjelasan lengkap: sebelum melakukan BFS, kita akan mengubah edge list (variable routes) menjadi adjecancy list.

Algoritma BFS dapat dijelaskan sebagai berikut:

- 1. buat sebuah queue q yang nantinya akan memuat simpul yang akan dipreses.
- 2. buat sebuah array used[] yang nantinya akan menandakan simpul mana saja yang sudah dikunjungi
- 3. mula-mula, masukan simpul start pada queue q dan set used[start]=true, dan untuk sembarang simpul v lainnya set used[v]=false
- 4. kemudian, lakukan looping sampai queue q kosong. Pada setiap iterasi, pop simpul terdepan pada q, lakukan kunjungan pada simpul tetangga yang belum dikunjungi (used[v]=false) dan memasukan simpul tersebut pada q (used[v] menjadi true)

Sebagai hasilnya, ketika q kosong, kita sudah mengunjungi setiap simpul yang reachable dari simpul start, dengan setiap simpul yang dikunjungi dilakukan dengan jarak terpendek. kita hanya perlu sebuah array dist[] untuk menyimpan jarak-jarak tersebut selama proses BFS berlangsung. Penjelasan yang diminta tepat dist[]end[].

berikut ini adalah impelentasi dengan python:

```
def solve(v_list, e_list, start, end):
""" mencari jarak terpendek dari node start ke node end
    jika diberikan vertices_list (v_list) dan edge_list (
       \hookrightarrow e_list).
    jika tidak ada lintasan dari start ke end, fungsi akan
       \hookrightarrow mengembalikan -1 sebagai hasilnya
#membuat adjecancy_list
adj=defaultdict(list)
for u,v in e_list:
    adj[u]+=[v]
visited = [] # list node yang sudah dikunjungi
queue = [(0, start)] #queue (dengan element(jarak, node)) untuk
   \hookrightarrow proses bfs
#proses bfs dilakukan
while queue:
    dist, node = queue.pop(0) #pop first element
    if node=end: #jika sudah sampai posisi end return
       \hookrightarrow jaraknya
        return dist
    if node in visited: #jika sudah dikunjungi lanjutkan ke
       \hookrightarrow proses ke node lain
        continue
    visited.append(node) # tandai nodesudah dikunjungi
    for nxt_node in adj[node]: #kunjungi setiap node
       → tetangga
       queue.append((dist+1,nxt_node))
return -1
```

## 2 Nomor 2 Python

Penjelasan singkat(ide): kita cari sebuah fungsi (mapping) yang memetakan sembarang papan ke  $\{0, 1, \ldots, 63\}$  yang memiliki karaktersitik berikut: kita bisa mengubah hasil petanya ke sembarang nilai pada kodomain ( $\{0,1,\ldots,63\}$ ) dengan hanya dengan mengubah satu posisi coin saja. Jika kita bisa mencari fungsi tersebut, kita bisa meng-encode lokasi kunci pada papan bagaimanapun konfigurasinya

## Penjelasan lengkap:

Misalkan A himpunan semua konfigurasi papan yang mungkin, tinjau fungsi  $f: A \to \{0, \dots, 63\}$  dengan  $f(x) = (b_5b_4b_3b_2b_1b_0)_2$  dimana

- 1.  $b_0 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada kolom ke [1,3,5,7] adalah ganjil,  $b_0 = 0$  jika lainnya.
- 2.  $b_1 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada kolom ke [2,3,6,7] adalah ganjil,  $b_1 = 0$  jika lainnya.
- 3.  $b_2 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada kolom ke [4,5,6,7] adalah ganjil,  $b_2 = 0$  jika lainnya.
- 4.  $b_3 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada baris ke [1,3,5,7] adalah ganjil,  $b_3 = 0$  jika lainnya.
- 5.  $b_4 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada baris ke [2,3,6,7] adalah ganjil,  $b_4 = 0$  jika lainnya.
- 6.  $b_5 = 1$  jika jumlah koin bergambar pada baris ke [4,5,6,7] adalah ganjil,  $b_5 = 0$  jika lainnya.

Table 1: pelabelan papan yang digunakan

r/c	0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	1	2	3	4	5	6	7
1	8	9	10	11	12	13	14	15
2	16	17	18	19	20	21	22	23
3	24	25	26	27	28	29	30	31
4	32	33	34	35	36	37	38	39
5	40	41	42	43	44	45	46	47
6	48	49	50	51	52	53	54	55
7	56	57	58	59	60	61	62	63

mudah ditunjukkan bahwa fungsi f memetakan A ke himpunan  $\{0, 1, \ldots, 63\}$  dan fungsi f juga memenuhi karaktersitik yang diinginkan karena untuk sembarang  $x \in A$  dan  $y \in \{0, 1, \ldots, 63\}$ , jika  $x^*$  adalah papan x yang koin pada lokasi  $f(x) \oplus y$  dibalikkan, maka  $f(x^*) = y$  dengan fungsi f tersebut, kita dapat pastikan akan selalu bisa meng-encode lokasi kuncinya, sehingga penebak akan selalu benar menebak dengan strategi ini.

**Contoh**: Misalkan untuk sembarang papan x dan kita punya f(x) = 37 (lihat tabel 1), namun lokasi kunci berada di 20 (lihat tabel 1). Dengan mengubah posisi koin pada  $37 \oplus 20 = 49$  (lihat tabel 1), kita punya papan  $x^*$  sehingga  $f(x^*) = 20$ .

Berikut ini adalah implementasi fungsi f, infortmant, guesser-nya:

```
for i in total_region: #row activity: mencari b3, b4,b5,
    sigma=0
    for j in i:
        for k in range (8):
            sigma+=board[j][k]
    if sigma %2==0:
        encode_for='0'+encode_for
    else:
        encode_for='1'+encode_for
return int(encode_for,2) #return dalam decimal
```