



## วงจรใหญ่ ใจกระพริบ

วงจรดิจิทัลประกอบด้วย **เกต (gate)** จำนวน  $N + M$  เกต มีหมายเลขตั้งแต่  $0$  ถึง  $N + M - 1$  ให้เกต  $0$  ถึง  $N - 1$  เป็น **เกตตัดสิน (threshold gates)** และเกต  $N$  ถึง  $N + M - 1$  เป็น **เกตต้นกำเนิด (source gates)**

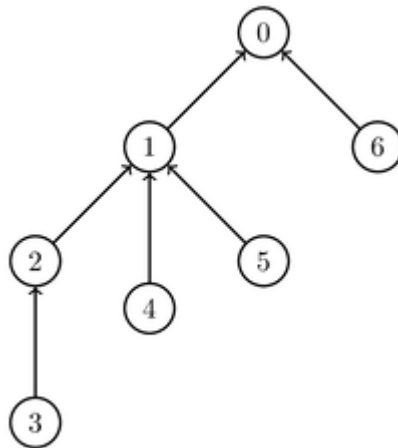
ทุกเกตยกเว้นเกต  $0$  ล้วนเป็น **อินพุต** ให้กับเกตตัดสินเพียงหนึ่งเกต กล่าวคือ สำหรับทุก  $i$  ที่  $1 \leq i \leq N + M - 1$  เกต  $i$  เป็นอินพุตให้กับเกต  $P[i]$  เมื่อ  $0 \leq P[i] \leq N - 1$  สิ่งสำคัญคือเรากำหนดให้  $P[i] < i$  นอกจากนี้ สมมติว่า  $P[0] = -1$  เกตตัดสินแต่ละเกตมีอินพุตหนึ่งตัวขึ้นไป ส่วนเกตต้นกำเนิดไม่มีอินพุต

แต่ละเกตมี **สถานะ** เป็น  $0$  หรือ  $1$  ใดๆอย่างหนึ่ง สถานะเริ่มต้นของเกตต้นกำเนิดระบุโดยอาร์เรย์  $A$  ที่มีจำนวนเต็ม  $M$  ตัว กล่าวคือ สำหรับทุก  $j$  ที่  $0 \leq j \leq M - 1$  สถานะเริ่มต้นของเกตตัดสิน  $N + j$  คือ  $A[j]$

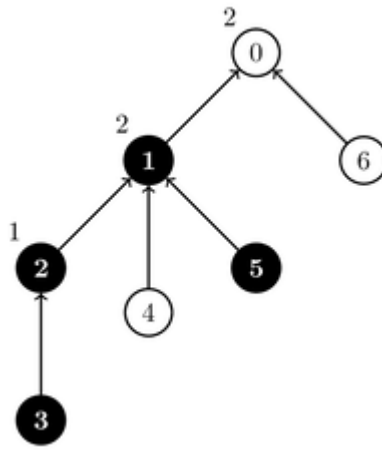
สถานะของเกตตัดสินแต่ละเกตขึ้นอยู่กับสถานะของอินพุตของเกตนั้น และจะมีการคำนวณสถานะดังนี้ เกตตัดสินแต่ละเกตจะถูกกำหนดค่า **พารามิเตอร์ตัดสิน** พารามิเตอร์ของเกตตัดสินที่มีอินพุตจำนวน  $c$  ตัว จะต้องเป็นจำนวนเต็มตั้งแต่  $1$  ถึง  $c$  ดังนั้น สถานะของเกตตัดสินที่มีพารามิเตอร์  $p$  จะมีค่าเป็น  $1$  ถ้าอินพุตอย่างน้อย  $p$  ตัวมีค่าเป็น  $1$  สถานะของเกตตัดสินจะมีค่าเป็น  $0$  ในกรณีอื่น

ยกตัวอย่างเช่น มีเกตตัดสิน  $N = 3$  เกต และเกตต้นกำเนิด  $M = 4$  เกต อินพุตของเกต  $0$  คือเกต  $1$  และเกต  $6$  อินพุตของเกต  $1$  คือเกต  $2$ , เกต  $4$  และเกต  $5$  ส่วนอินพุตของเกต  $2$  มีตัวเดียวคือเกต  $3$

ตัวอย่างนี้แสดงได้ดังรูป



สมมติว่าเกตต้นกำเนิด  $3$  และ  $5$  มีสถานะเป็น  $1$  ขณะที่เกตต้นกำเนิด  $4$  และ  $6$  มีสถานะเป็น  $0$  หากเรากำหนดพารามิเตอร์  $1$ ,  $2$  และ  $2$  ให้กับเกตตัดสิน  $2$ ,  $1$  และ  $0$  ตามลำดับ จะพบว่าเกต  $2$  มีสถานะเป็น  $1$ , เกต  $1$  มีสถานะเป็น  $1$  และเกต  $0$  มีสถานะเป็น  $0$  การกำหนดค่าพารามิเตอร์และสถานะดังกล่าวได้แสดงไว้ดังรูปต่อไปนี้ ทั้งนี้เกตที่มีสถานะเป็น  $1$  จะถูกระบายด้วยสีดำ



สถานะของเกตต้นกำเนิดจะถูกอัปเดต  $Q$  รอบ การอัปเดตแต่ละครั้งกำหนดด้วยจำนวนเต็มสองตัวคือ  $L$  และ  $R$  ( $N \leq L \leq R \leq N + M - 1$ ) โดยจะเป็นการสลับสถานะของเกตต้นกำเนิดทุกตัวที่มีหมายเลขตั้งแต่  $L$  ถึง  $R$  (รวมหัวท้าย) กล่าวคือ สำหรับทุก  $i$  ที่  $L \leq i \leq R$  เกตต้นกำเนิด  $i$  จะถูกเปลี่ยนสถานะให้เป็น 1 ถ้าสถานะเดิมเป็น 0, หรือถูกเปลี่ยนสถานะให้เป็น 0 ถ้าสถานะเดิมเป็น 1

เกตที่ถูกสลับจะยังคงสถานะใหม่ไว้โดยไม่เปลี่ยนแปลงจนกระทั่งจะถูกสลับอีกครั้งในการอัปเดตครั้งต่อไป

เป้าหมายของคุณคือการนับจำนวนรูปแบบการกำหนดพารามิเตอร์ที่แตกต่างกันของเกตตัดสินที่จะทำให้เกต 0 มีสถานะเป็น 1 หลังจากรออัปเดตในแต่ละครั้ง รูปแบบการกำหนดพารามิเตอร์สองรูปแบบจะแตกต่างกัน เมื่อมีเกตตัดสินอย่างน้อยหนึ่งเกตที่กำหนดค่าพารามิเตอร์ไว้แตกต่างกัน เนื่องจากอาจจะมีรูปแบบที่แตกต่างกันเป็นจำนวนมาก คุณควรจะคำนวณผลลัพธ์เป็นเศษของการหารด้วย 1 000 002 022

สังเกตว่าในตัวอย่างที่ให้มา จะมีรูปแบบการกำหนดพารามิเตอร์ให้เกตตัดสินที่แตกต่างกันทั้งหมด 6 รูปแบบเนื่องจากเกต 0, 1 และ 2 มีจำนวนอินพุต 2, 3 และ 1 ตัวตามลำดับ โดยใน 2 จาก 6 รูปแบบนี้ เกต 0 จะมีสถานะเป็น 1

### รายละเอียดการเขียนโปรแกรม

คุณจะต้องเขียนสองฟังก์ชันต่อไปนี้

```
void init(int N, int M, int[] P, int[] A)
```

- $N$ : จำนวนเกตตัดสิน
- $M$ : จำนวนเกตต้นกำเนิด
- $P$ : อาร์เรย์ขนาด  $N + M$  ที่กำหนดค่าอินพุตสำหรับเกตตัดสิน
- $A$ : อาร์เรย์ขนาด  $M$  ที่กำหนดสถานะเริ่มต้นของเกตต้นกำเนิด
- ฟังก์ชันนี้จะถูกเรียกเพียงครั้งเดียว ก่อนการเรียก `count_ways`

```
int count_ways(int L, int R)
```

- $L, R$ : กำหนดขอบเขตสำหรับช่วงของเกตต้นกำเนิดที่จะถูกสลับสถานะ
- ฟังก์ชันนี้จะต้องอัปเดตสถานะตามที่กำหนด จากนั้นจึงคืนค่าเป็นจำนวนรูปแบบการกำหนดพารามิเตอร์ของเกตตัดสินที่จะทำให้เกต 0 มีสถานะเป็น 1 โดยคืนค่าเป็นเศษของการหารด้วย 1 000 002 022

- ฟังก์ชันนี้จะถูกเรียกใช้  $Q$  ครั้ง

## ตัวอย่าง

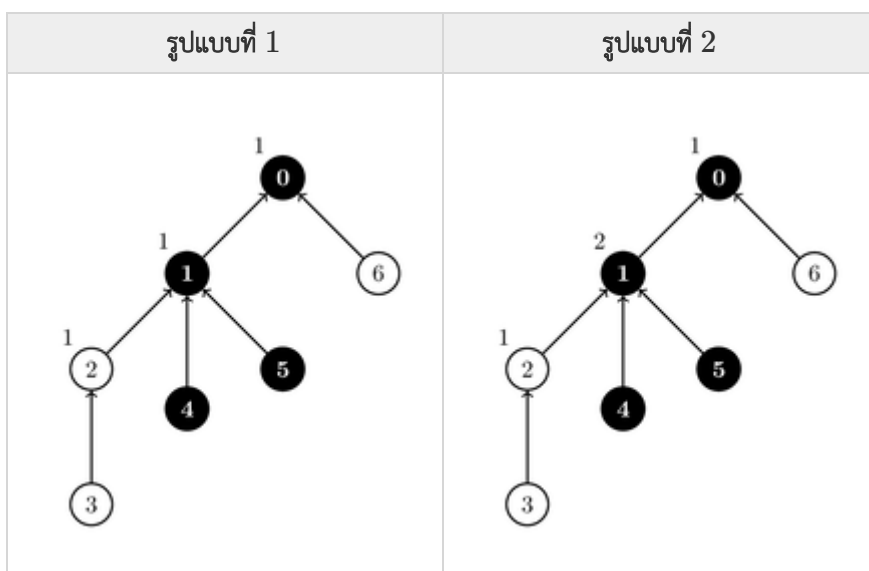
พิจารณาลำดับการเรียกฟังก์ชันต่อไปนี้:

```
init(3, 4, [-1, 0, 1, 2, 1, 1, 0], [1, 0, 1, 0])
```

ตัวอย่างนี้ได้ถูกอธิบายไว้ในรายละเอียดของโจทย์ข้างต้น

```
count_ways(3, 4)
```

การเรียกฟังก์ชันนี้จะอัปเดตสถานะของเกต 3 และเกต 4 กล่าวคือ สถานะของเกต 3 จะกลายเป็น 0 และสถานะของเกต 4 จะกลายเป็น 1 โดยรูปแบบการกำหนดพารามิเตอร์สองรูปแบบที่ทำให้เกต 0 มีสถานะเป็น 1 จะแสดงอยู่ในภาพต่อไปนี้



ส่วนถ้าเป็นรูปแบบอื่น เกต 0 จะมีสถานะเป็น 0 ดังนั้นฟังก์ชันนี้ควรคืนค่าเป็น 2

```
count_ways(4, 5)
```

การเรียกฟังก์ชันนี้จะอัปเดตสถานะของเกต 4 และเกต 5 ผลดังกล่าวจะทำให้เกตต้นกำเนิดทั้งหมดมีสถานะเป็น 0 ซึ่งไม่ว่าจะกำหนดรูปแบบพารามิเตอร์อย่างไรก็ตาม เกต 0 จะมีสถานะเป็น 0 ดังนั้นฟังก์ชันนี้ควรคืนค่าเป็น 0

```
count_ways(3, 6)
```

การเรียกฟังก์ชันนี้จะเปลี่ยนสถานะของเกตต้นกำเนิดทั้งหมดเป็น 1 ผลดังกล่าวจะทำให้เกต 0 มีสถานะเป็น 1 ไม่ว่าจะกำหนดรูปแบบพารามิเตอร์อย่างไรก็ตาม ดังนั้น ฟังก์ชันนี้ควรคืนค่าเป็น 6

## ข้อจำกัด

- $1 \leq N, M \leq 100\,000$
- $1 \leq Q \leq 100\,000$
- $P[0] = -1$
- $0 \leq P[i] < i$  และ  $P[i] \leq N - 1$  (สำหรับทุก  $i$  ที่  $1 \leq i \leq N + M - 1$ )
- เกิดตัดสินแต่ละเกิดจะมีอินพุตอย่างน้อยหนึ่งตัว (สำหรับทุก  $i$  ที่  $0 \leq i \leq N - 1$  จะมีค่าดัชนี  $x$  ที่  $i < x \leq N + M - 1$  และ  $P[x] = i$ )
- $0 \leq A[j] \leq 1$  (สำหรับทุก  $j$  ที่  $0 \leq j \leq M - 1$ )
- $N \leq L \leq R \leq N + M - 1$

## ปัญหาย่อย

1. (2 คะแนน)  $N = 1, M \leq 1000, Q \leq 5$
2. (7 คะแนน)  $N, M \leq 1000, Q \leq 5$ , เกิดตัดสินแต่ละตัวมีอินพุตสองตัวเท่านั้น
3. (9 คะแนน)  $N, M \leq 1000, Q \leq 5$
4. (4 คะแนน)  $M = N + 1, M = 2^z$  (สำหรับจำนวนเต็มบวก  $z$ ),  $P[i] = \lfloor \frac{i-1}{2} \rfloor$  (สำหรับทุก  $i$  ที่  $1 \leq i \leq N + M - 1$ ),  $L = R$
5. (12 คะแนน)  $M = N + 1, M = 2^z$  (สำหรับจำนวนเต็มบวก  $z$ ),  $P[i] = \lfloor \frac{i-1}{2} \rfloor$  (สำหรับทุก  $i$  ที่  $1 \leq i \leq N + M - 1$ )
6. (27 คะแนน) เกิดตัดสินทุกตัวมีอินพุตจำนวน 2 ตัว
7. (28 คะแนน)  $N, M \leq 5000$
8. (11 คะแนน) ไม่มีข้อจำกัดเพิ่มเติม

## เกรดเดอร์ตัวอย่าง

เกรดเดอร์ตัวอย่างจะอ่านอินพุตตามรูปแบบต่อไปนี้:

- บรรทัดที่ 1:  $N M Q$
- บรรทัดที่ 2:  $P[0] P[1] \dots P[N + M - 1]$
- บรรทัดที่ 3:  $A[0] A[1] \dots A[M - 1]$
- บรรทัดที่ 4 +  $k$  ( $0 \leq k \leq Q - 1$ ):  $L R$  สำหรับการอัปเดตรอบที่  $k$

เกรดเดอร์ตัวอย่างจะพิมพ์ผลลัพธ์ของคุณตามรูปแบบต่อไปนี้:

- บรรทัดที่ 1 +  $k$  ( $0 \leq k \leq Q - 1$ ): ค่าที่ได้จากการเรียก `count_ways` สำหรับการอัปเดตรอบที่  $k$