

B - Cache replacement

時間限制 2 秒

電腦存取資料時，若是每次需要資料就去記憶體尋找會耗費很多時間。因此便有快取記憶體(Cache Memory)提供又近又快速的存取，讓效能得以提升。

當有需要存取記憶體的指令出現時，Cache會將需要的主記憶體位址存進Cache Memory中以備不時之需。當一個記憶體要求被提出時，若是其已經紀錄在Cache Memory中，則稱為「命中」(Hit)；反之則稱為「未命中」(Miss)。若Cache Memory未滿且要求的記憶體位址為Miss時，則可以在Cache Memory中新增此位址紀錄，然而Cache Memory空間有限，將所有用過的位址都存下來是不可能的。因此當Cache Memory爆滿而又發生Miss時，決定誰能留下可能成為效能的關鍵。而 First in First Out (FIFO)即是其中一種常見的決定方法。

顧名思義，FIFO是將「最早使用到(被要求)」記憶體位址置換的演算法。FIFO會把最早用到的記憶體位址從Cache Memory中「趕出去」。

如下表範例，時間序列4時，Cache Memory剛被填滿。時間序列5時，新進來的9會把在Cache中最早使用到的0取代掉。

Time	Demand Address	Hit/Miss	Cache Contents After Demand		
0			cache[0]	cache[1]	cache[2]
1	0	Miss	0		
2	8	Miss	0	8	
3	0	Hit	0	8	
4	6	Miss	0	8	6
5	9	Miss	8	6	9
6	8	Hit	9	8	6
7	9	Hit	9	8	6

給定Cache Memory 最多可以容納幾組Memory Address以及要求的Memory順序，請你利用FIFO的方法算出總共Hit了幾次。

- **輸入格式**

輸入兩行，第一行有兩個整數 a, t 。 a 代表最多可以容納幾組Memory Address。 t 代表Memory Address個數。 第二行共 t 個整數($S_i, 1 \leq i \leq t$)，依序代表Memory Addresses。

- **輸出格式**

輸出一行一個整數 b ，代表 hit 總次數。

- **技術規格**

- 本題為單筆測資
- $1 \leq a \leq 10^5$
- $0 \leq t \leq 10^5$
- $0 \leq S_i \leq 10^5$

範例輸入

```
3 7
0 8 0 6 9 8 9
```

範例輸出

```
3
```