从那天看见他我心里就放不下呀 因此上我偷偷地就爱上他呀 但愿这个年轻的人哪他也把我爱呀 过了门,他劳动,我生产,又织布,纺棉花 我们学文化,他帮助我,我帮助他 争一对模范夫妻立业成家呀

我从那无比圣洁的河水那里 走了回来,仿佛再生了一般 正如新的树用新的枝叶更新 一身洁净,准备就绪,就飞往星辰

# 向量

位图:快速初始化



#### $O(n) \sim O(1)$

- ❖ <u>Bitmap</u>的构造函数中,通过memset(M,0,N)统一清零这一步只需 (1)时间?不,实际上仍等效于诸位清零, (N) = (N) = (N)
- ❖ 尽管这并不会影响上例的渐近复杂度,但并非所有问题都是如此
- ❖ 有时,对于大规模的散列表(第11章),初始化的效率直接影响到实际性能

例如:第13章中bc[]表的构造算法,需要 $O(|\Sigma|+m) = O(s+m)$ 时间若能省去bc[]表各项的初始化,则可严格地保证是O(m)

❖ 有时,甚至会影响到算法的整体渐近复杂度

例如,为从n=10^8个32位整数中找出重复者,可仿造剔除算法... //但这里无需回收

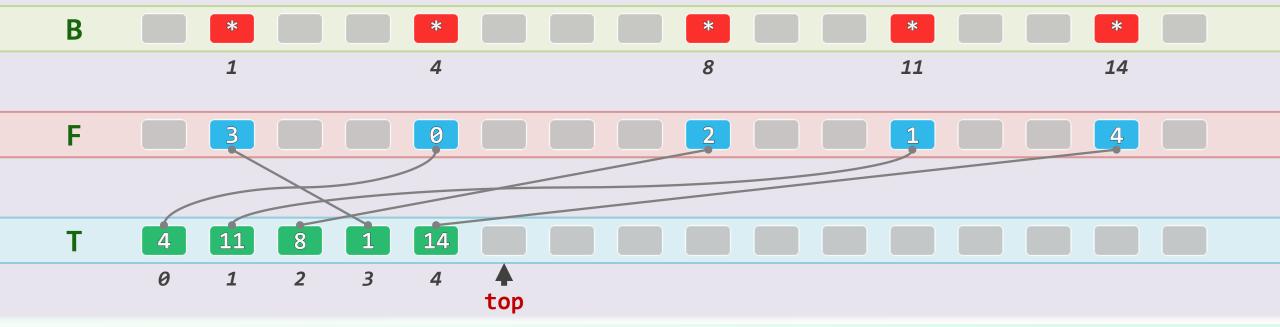
因此,若能省去Bitmap的初始化,则只需♂(n)时间

### 结构:校验环,[J. Hopcroft, 1974]

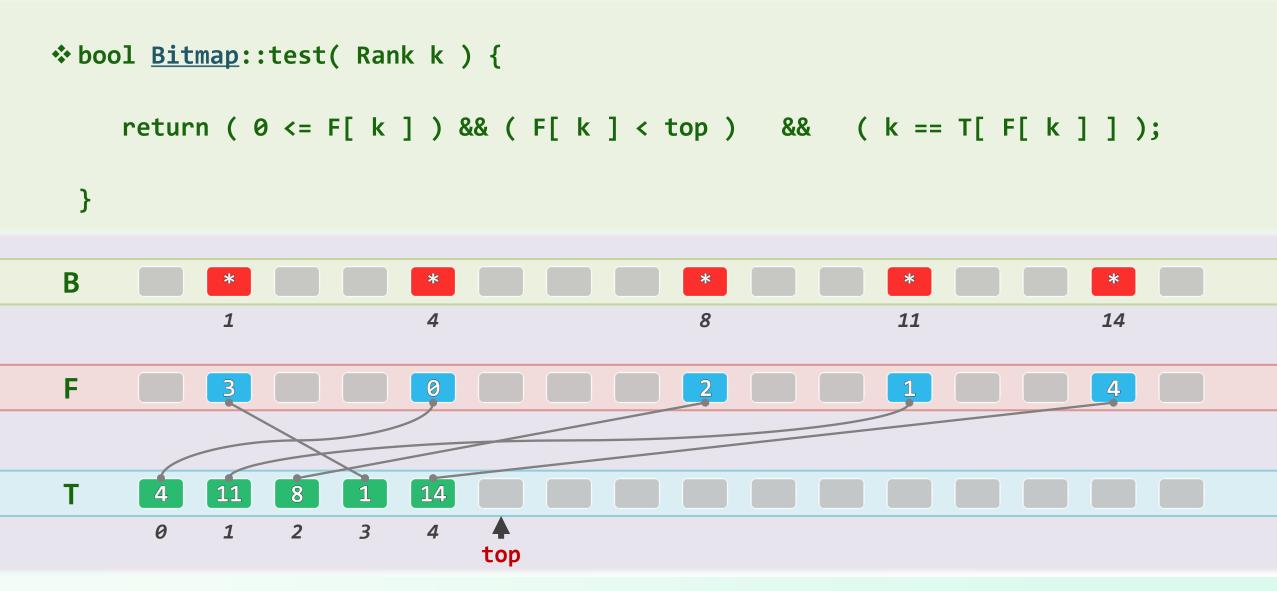
**❖ //将B[]拆分成一对等长的**Rank型向量,有效位均满足: T[F[k]] = k, F[T[k]] = k

Rank F[ m ]; //From

Rank T[ m ]; Rank top = 0; //To及其栈顶指示

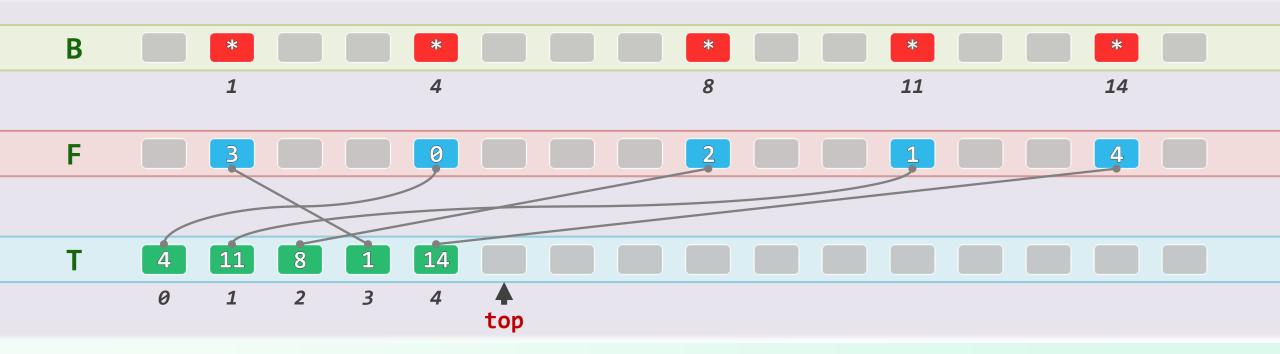


### 判断

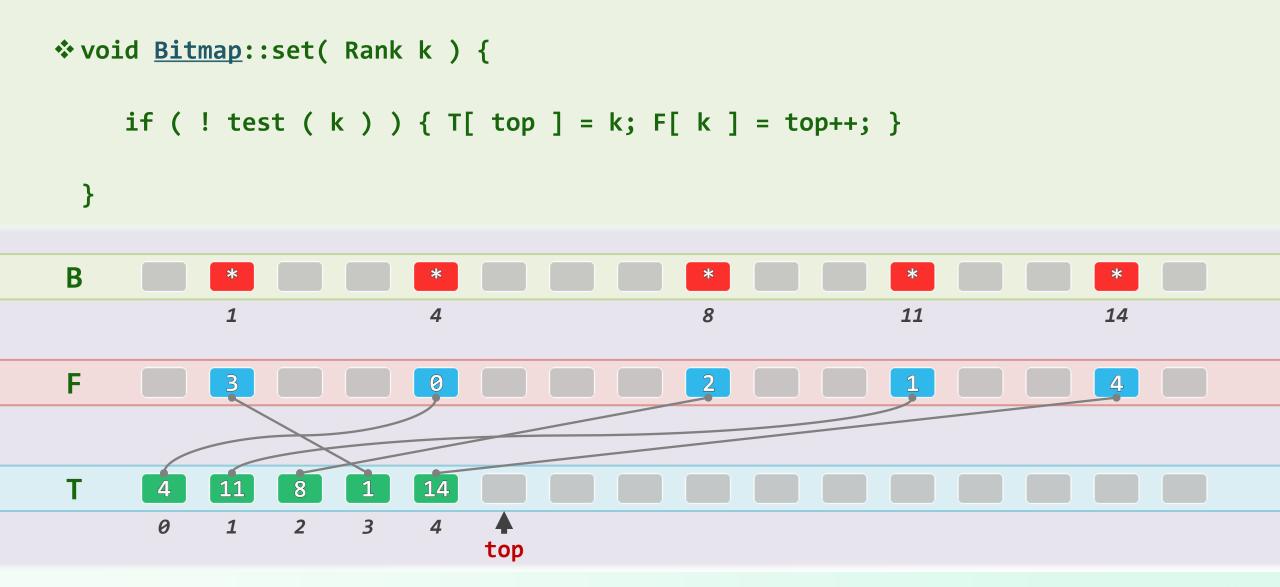


## 复位

❖ void <u>Bitmap</u>::reset() { top = 0; } //o(1),如假包换!



#### 插入



#### 删除

