向量

可扩充向量:分摊

......在他的心理上,他总以为北平是天底下最可靠的大城,不管有什么灾难,到三个月必定灾消难满,而后诸事大吉。北平的灾难恰似一个人免不了有些头疼脑热,过几天自然会好了的。

邓俊辉 deng@tsinghua.edu.cn

容量递增策略

- ❖ T* oldElem = _elem; _elem = new T[_capacity += INCREMENT]; //追加固定增量
- ❖ 最坏情况:在初始容量∅的空向量中,连续插入 $n=m\cdot I\gg 2$ 个元素,而无删除操作
- ❖ 于是,在第 1, I+1, 2I+1, 3I+1, 4I+1, ... 次插入时,都需扩容

```
(m-1)*I
m * I = O(n)

...
...

...
...

2*I
3 * I

I
2 * I

0
Increment
```

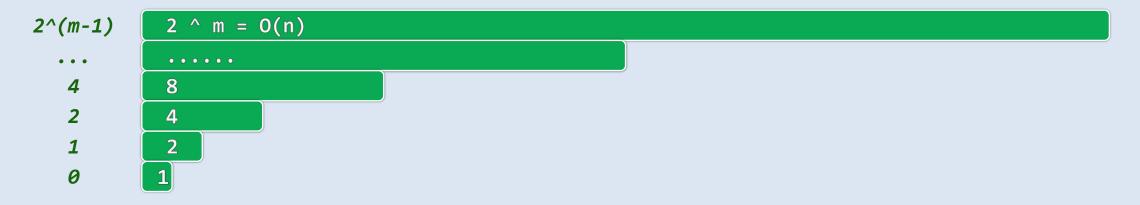
❖ 即便不计申请空间操作,各次扩容过程中复制原向量的时间成本依次为

 $0, I, 2I, 3I, 4I, \dots (m-1) \cdot I$ //算术级数

总体耗时 = $\mathcal{O}(n^2)$,每次(insert/remove)操作的分摊成本为 $\mathcal{O}(n)$

容量加倍策略

- ❖ T* oldElem = _elem; _elem = new T[_capacity <<= 1]; //容量加倍
- ❖ 最坏情况:在初始容量1的满向量中,连续插入 $n=2^m\gg 2$ 个元素,而无删除操作
- ❖于是,在第1、2、4、8、16、...次插入时,都需扩容

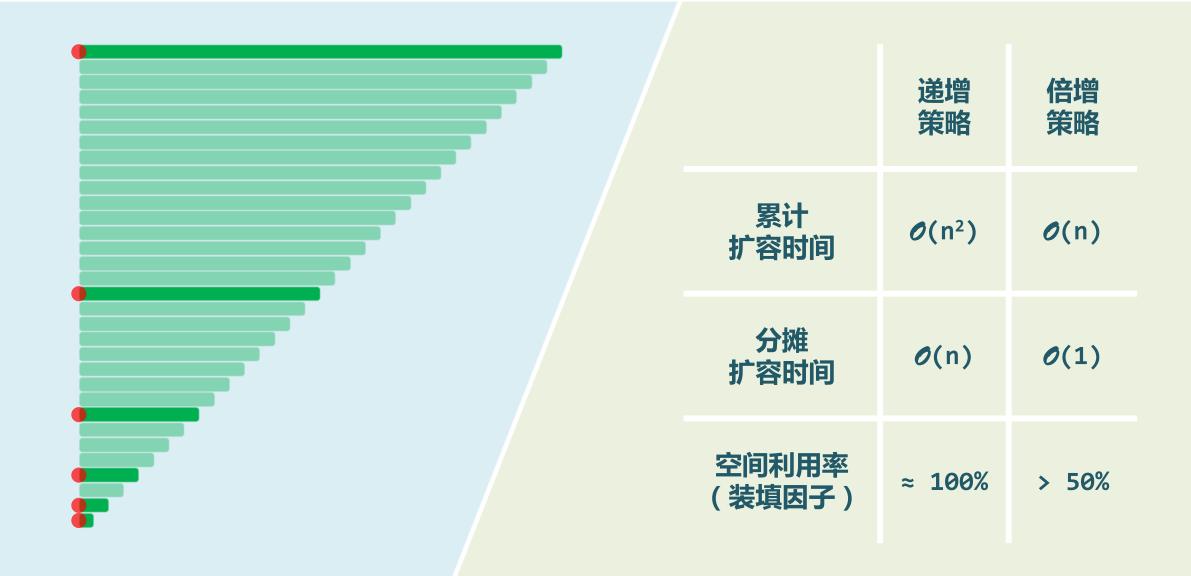


❖ 各次扩容过程中复制原向量的时间成本依次为

$$1, 2, 4, 8, 16, \ldots 2^{m-1}, 2^m = n$$
 //几何级数

总体耗时 = $\mathcal{O}(n)$,每次(insert/remove)操作的分摊成本为 $\mathcal{O}(1)$

对比



平均分析 vs. 分摊分析

- ❖ 平均 (average complexity):根据各种操作出现概率的分布,将对应的成本加权平均
 - 各种可能的操作,作为独立事件分别考查
 - 割裂了操作之间的相关性和连贯性
 - 往往不能准确地评判数据结构和算法的真实性能
- ❖ 分摊 (amortized complexity):连续实施的足够多次操作,所需总体成本摊还至单次操作
 - 从实际可行的角度,对一系列操作做整体的考量
 - 更加忠实地刻画了可能出现的操作序列
 - 更为精准地评判数据结构和算法的真实性能
- ❖ 后面将看到更多、更复杂的例子