# 向量

无序向量:基本操作

A scientist discovers that which exists, an engineer creates that which never was.

邓 後 辉 deng@tsinghua.edu.cn

### 元素访问

```
❖ V.get(r)和V.put(r,e)不够便捷、直观,可否沿用数组的访问方式V[r]?
 可以!比如,通过重载下标操作符[]
❖ template <typename T> //可作为左值: V[r] = (T) (2*x + 3)
 T & Vector<T>::operator[]( Rank r ) { return _elem[ r ]; }
❖ template <typename T> //仅限于右值: T x = V[r] + U[s] * W[t]
 const T & Vector<T>::operator[]( Rank r ) const { return _elem[ r ]; }
❖ 这里采用了简易的方式处理意外和错误(比如,入口参数约定: 0 <= r < _size)
 实际应用中, 应采用更为严格的方式
```

## 插入

```
template <typename T> Rank <a href="Vector">Vector<T>::insert( Rank r, T const & e ) { //0<=r<=size</a>
   expand(); //如必要, 先扩容
   for ( Rank i = _size; r < i; i-- ) //o(n-r): 自后向前
      _elem[i] = _elem[i - 1]; //后继元素顺次后移一个单元
   _elem[r] = e; _size++; return r; //置入新元素, 更新容量, 返回秩
                    [0, n) : may be full
        (a)
                [0, r)
                                [r, n)
                                                    expanded if necessary
        (b)
                                     right shift
        (c)
                                  (r, n]
        (d)
```

### 区间删除

```
template <typename T> Rank Vector<T>::remove( Rank lo, Rank hi ) { //0<=lo<=hi<=n
  if ( lo == hi ) return 0; //出于效率考虑, 单独处理退化情况
  while ( hi < _size ) _elem[ lo++ ] = _elem[ hi++ ]; //后缀[hi,n)前移
  _size = lo; shrink(); //更新规模, lo = _size之后的内容无需清零; 如必要, 则缩容
  return hi - lo; //返回被删除元素的数目
            [0, lo)
                     [lo, hi)
                                   [hi, n)
       (a)
                                     left shift
                    [lo, n - hi + lo)
       (b)
                                            shrunk if _size/_capacity < 1/4
       (c)
```

## 单元素删除

```
template <typename T>
T Vector<T>::remove( Rank r ) {
  T e = _elem[r]; //备份
  remove( r, r+1 ); // "区间" 删除
  return e; //返回被删除元素
} //O(n-r)
```

❖ 也就是将单元素视作区间的特例:

$$[r] = [r, r + 1)$$

- ❖ 反过来,通过反复调用<u>remove</u>(r)接口实现 remove(lo, hi)呢?
- ❖ 每次循环耗时,正比于删除区间的后缀长度

$$n - hi = O(n)$$

#### 而循环次数等于区间宽度

$$hi - lo = O(n)$$

如此,将导致总体O(n²)的复杂度