

向量

无序向量：基本操作

02-C1

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

邓俊辉

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： $0 \leq r < _size$ ）

实际应用中，应采用更为严格的方式

插入

```
❖ template <typename T> Rank Vector<T>::insert( Rank r, T const & e ) { //0<=r<=size  
    expand(); //若有必要, 扩容  
    for ( int i = _size; i > r; 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  
}
```

(a) [0, n) : may be full

(b) [0, r) [r, n) expanded if necessary

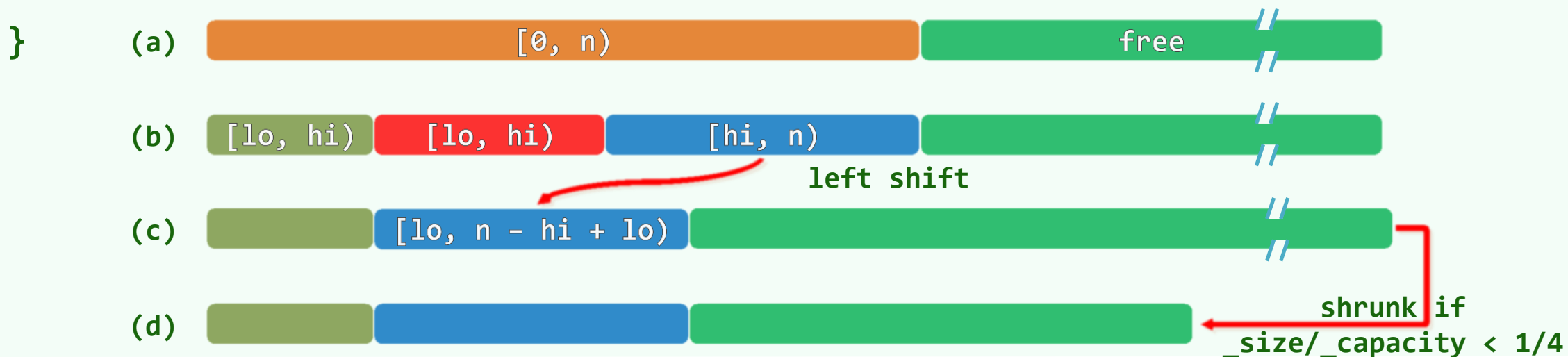
right shift

(c) . (r, n]

(d) e

区间删除

```
❖ template <typename T> int 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 ++ ]; //O(n-hi) : [hi,n)顺次前移
    _size = lo; shrink(); //更新规模，若有必要则缩容
    return hi - lo; //返回被删除元素的数目
}
```



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`

`} // $O(n-r)$, $0 \leq r < \text{size}$`

❖ 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`remove(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 $O(n^2)$ 的复杂度