3. 无重复字符的最长子串

题目

蛮力解法 BruteForce

最简单的想法就是枚举每一个子串,然后统计最大长度,配合Set进行优化

```
1 class Solution {
   public:
        int lengthOfLongestSubstring(string s) {
           uintmax_t maxLengthOfSubstring = 0;
           // 长度为 0 1 字符串不可能有重复元素 非重复字串就是其本身的长度
           if (s.size() <= 1){</pre>
6
               return s.size();
           // 枚举所有元素作为字串开头
10
           for (int i = 0; i < s.size(); ++i) {</pre>
11
12
               unordered_set<char> nps;
               // 从开头往后找到第一个重复元素
13
14
               for (int j = i; j < s.size(); ++j) {</pre>
15
                   if (nps.find(s[j]) == nps.end()) {
                       nps.insert(s[j]);
17
                   }else {
18
                       break;
19
```

我们不难验证这个是一个可行的解法,我们不妨将所购关于unordered_set 操作视为O(1) 那么整一个算法的时间复杂度大概约为 O(n^2),同时也确实能在LeetCode上通过但是时间非常长,我们思考一下是不是有更好的解法?



滑动窗口解法

我们不妨从头开始维护一个窗口,每当窗口中出现重复元素,就从头开始删除,直到重复元素消失在往后面找.

我们以

```
1 abcabcbb
2 (a)bcabcbb // 窗口为 "a"
3 (ab)cabcbb // 插入 b 依旧不重复
4 (abc)abcbb // 插入 c 显然不重复
5 a(bca)bcbb // 此时再插入 a 发现重复 从left开始删除 第一个删除完 (a) 已经不重复 结束
6 ab(cab)cbb // 插入 b 还是发现重复 ,依然从left 开始删除,删除第一个 不重复了 abc(abc)bb // 同上
8 abcab(cb)b // 此时插入 b 又重复了,删除第一个 a 还是重复 在删除一个 b ok 不重 复了
9 abcabcb(b) // 同上
```

```
1 class Solution {
   public:
        int lengthOfLongestSubstring(string s) {
            // 初始化 保存最长字串长度的变量
            int maxLengthOfSubString = 0;
            int start = 0;
           // 初始化 去重复的set 使用 HashSet
            unordered_set<char> nps;
10
11
            for (int \text{ end} = 0; \text{end} < (int) \text{ s.size}(); \text{ end++})
12
                // 如果当前 s[end] 重复就不断去除头部元素直到不重复
13
                while (end < ((int) s.size()) && nps.find(s[end]) !=</pre>
   nps.end()) {
14
                    nps.erase(s[start]);
15
                    start ++;
16
17
                // 插入自己 nps.size() == end - start + 1 == [start,end]
18
                nps.insert(s[end]);
19
                // 两者取大者
20
                maxLengthOfSubString =
   max((int)nps.size(),maxLengthOfSubString);
21
```