

算法思路

本算法的核心思路在于每次都**最优地顺序删除局部最大值**，起始从输入的首位开始扫描，若出现本位大于下一位的情况，则将本位删除，其余位左移；在完成一次数字位移后，若扫描位非首位，则将其前一位（即移动到本次位移的第一位），不断循环，直到删除足够位数。

源代码

```
//
//  main.c
//  rmdigit.c
//
//  Created by 周鹏宇 on 10/24/23.
//

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

void printdigit(char n[], unsigned long len) {
    int Lzero = 0;
    while (Lzero < len && n[Lzero] == '0') {
        Lzero++;
    }
    if (Lzero == len) {
        printf("0");
    } else {
        for (size_t i = Lzero; i < len; i++) {
            printf("%c", n[i]);
        }
    }
    printf("\n");
    return;
}

void rmdigit(char n[], int s) {
    unsigned long len = strlen(n);
    int i = 0;
```

```

while (s > 0) {
    if (n[i] > n[i + 1]) {
        for (size_t j = i; j < len - 1; j++) {
            n[j] = n[j + 1];
        }
        len--;
        s--;
        if (i > 0) {
            i--;
        }
    } else {
        i++;
    }
}

prindigit(n, len);

return;
}

int main() {
    char *n = (char *)malloc(sizeof(char) *
                                256);
    printf("Enter your number: ");
    scanf("%s", n);
    printf("Enter your remove count: ");
    int s;
    scanf("%d", &s);
    rmdigit(n, s);
    free(n);
    return 0;
}

```

最优解的证明

本题的证明可以使用反证法，不妨假设本算法得到的解并非最优解，也即必然存在一次删除，使得被删除的数是应当保留的，不妨记其为 x ，则不妨假设此时的数组为 $\dots axb\dots$ ，且此时至少需要删除一个数字（此假设不失一般性），此时必然存在 $x > b$ ，若最终 b 同样未被删除，则说明 b 后必然有至少一位，显然将 b 后的数字中选一删除更小，即非最优解；若最终 b 被删除，则显然保留 b 而删除 x 更小，即非最优解，综上，本算法能够取得最优解。