

题目描述

区块链^Q底层存储是一个链式文件系统，由顺序的N个文件组成，每个文件的大小不一，依次为F1,F2,...,Fn。随着时间的推移，所占存储会越来越大。

云平台^Q考虑将区块链按文件转储到廉价的SATA盘，只有连续的区块链文件才能转储到SATA盘上，且转储的文件之和不能超过SATA盘的容量。

假设每块SATA^Q盘容量为M，求能转储的最大连续文件之和。

输入描述

第一行为SATA盘容量M， $1000 \leq M \leq 1000000$

第二行为区块链文件大小序列F1,F2,...,Fn。其中 $1 \leq n \leq 100000$ ， $1 \leq Fi \leq 500$

输出描述

求能转储的最大连续文件大小之和

用例

输入	1000 100 300 500 400 400 150 100
输出	950
说明	最大序列和为950，序列为[400,400,150]
输入	1000 100 500 400 150 500 100
输出	1000
说明	最大序列和为1000，序列为[100,500,400]

题目解析

由于本题需要求解最大连续文件大小之和，因此可以考虑使用双指针+滑动窗口来解题。

本题的滑动窗口的左边界l,右边界r的运动逻辑如下：

- 如果滑动窗口内部和 $< m$ ，则 $r++$
- 如果滑动窗口内部和 $> m$ ，则 $l++$
- 如果滑动窗口内部和 $= m$ ，则已得到最大值，直接返回m即可。

在计算滑动窗口内部和的过程中，如果 $r++$ ，则说明内部和可能会增大产生最大值，因此我们需要在 $r++$ 时，判断并保留最大值。

JavaScript算法源码

```
1  /* JavaScript Node ACM模式 控制台输入获取 */
2  const readline = require("readline");
3
4  const rl = readline.createInterface({
5    input: process.stdin,
6    output: process.stdout,
7  });
8
9  const lines = [];
10 rl.on("line", (line) => {
11   lines.push(line);
12
13   if (lines.length === 2) {
14     const m = lines[0] - 0;
15     const F = lines[1].split(" ").map(Number);
16
17     console.log(getResult(m, F));
18     lines.length = 0;
19   }
20 });
```

JavaScript算法源码

```
1  /* JavaScript Node ACM模式 控制台输入获取 */
2  const readline = require("readline");
3
4  const rl = readline.createInterface({
5    input: process.stdin,
6    output: process.stdout,
7  });
8
9  const lines = [];
10 rl.on("line", (line) => {
11   lines.push(line);
12
13   if (lines.length === 2) {
14     const m = lines[0] - 0;
15     const F = lines[1].split(" ").map(Number);
16
17     console.log(getResult(m, F));
18     lines.length = 0;
19   }
20 });
21
22 function getResult(m, F) {
23   let l = 0,
24       r = 0;
25
26   let n = F.length;
27
28   let sum = 0;
29   let max = 0;
30
31   while (r < n) {
32     // 尝试右指针右移一下的新和 (注意初始时右指针右移后指向0)
33     const newSum = sum + F[r];
34
35     // 如果新和超过了m, 即SATA盘容量, 则右指针不能右移, 并且还需要左指针右移来减少旧和
36     if (newSum > m) {
37       sum -= F[l++]; // 左指针右移只会减少旧和, 因此不会产生最大值
38     }
39     // 如果新和小于m, 则当前尝试的右指针右移可行, 因此 sum += F[r], 并且我们下一步还可以继续尝试让右指针右移, 即r++
40     else if (newSum < m) {
41       sum += F[r++];
42       max = Math.max(sum, max); // 右指针右移时会增加旧和, 因此可能会产生最大值
43     }
44     // 如果新和等于m, 那么说明已经找到了一个容量和SATA盘相同的连续文件大小, 即此时已经是最大值了, 可以直接返回
45     else {
46       return m;
47     }
48   }
49
50   return max;
51 }
```

Java算法源码

```
1  import java.util.Arrays;
2  import java.util.Scanner;
3
4  public class Main {
5    public static void main(String[] args) {
6      Scanner sc = new Scanner(System.in);
7
8      int m = Integer.parseInt(sc.nextLine());
9      Integer[] f =
10         Arrays.stream(sc.nextLine().split(" ")).map(Integer::parseInt).toArray(Integer[]::new);
11
12      System.out.println(getResult(m, f));
13    }
14
15    public static int getResult(int m, Integer[] f) {
16      int l = 0, r = 0;
17      int sum = 0, max = 0;
18
19      int n = f.length;
20
21      while (r < n) {
22        // 尝试右指针右移一下的新和 (注意初始时右指针右移后指向0)
23        int newSum = sum + f[r];
24
25        // 如果新和超过了m, 即SATA盘容量, 则右指针不能右移, 并且还需要左指针右移来减少旧和
26        if (newSum > m) {
27          sum -= f[l++]; // 左指针右移只会减少旧和, 因此不会产生最大值
28        }
29        // 如果新和小于m, 则当前尝试的右指针右移可行, 因此 sum += f[r], 并且我们下一步还可以继续尝试让右指针右移, 即r++
30        else if (newSum < m) {
31          sum += f[r++];
32          max = Math.max(sum, max); // 右指针右移时会增加旧和, 因此可能会产生最大值
33        }
34        // 如果新和等于m, 那么说明已经找到了一个容量和SATA盘相同的连续文件大小, 即此时已经是最大值了, 可以直接返回
35        else {
36          return m;
37        }
38      }
39
40      return max;
41    }
42  }
```

Java算法源码

```
1 import java.util.Arrays;
2 import java.util.Scanner;
3
4 public class Main {
5     public static void main(String[] args) {
6         Scanner sc = new Scanner(System.in);
7
8         int m = Integer.parseInt(sc.nextLine());
9         Integer[] f =
10             Arrays.stream(sc.nextLine().split(" ")).map(Integer::parseInt).toArray(Integer[]::new);
11
12         System.out.println(getResult(m, f));
13     }
14
15     public static int getResult(int m, Integer[] f) {
16         int l = 0, r = 0;
17         int sum = 0, max = 0;
18
19         int n = f.length;
20
21         while (r < n) {
22             // 尝试右指针右移一下的新和 (注意初始时右指针右移后指向0)
23             int newSum = sum + f[r];
24
25             // 如果新和超过了m, 即SATA盘容量, 则右指针不能右移, 并且还需要左指针右移来减少旧和
26             if (newSum > m) {
27                 sum -= f[l++]; // 左指针右移只会减少旧和, 因此不会产生最大值
28             }
29             // 如果新和小于m, 则当前尝试的右指针右移可行, 因此 sum += f[r], 并且我们下一步还可以继续尝试让右指针右移, 即r++
30             else if (newSum < m) {
31                 sum += f[r++];
32                 max = Math.max(sum, max); // 右指针右移时会增加旧和, 因此可能会产生最大值
33             }
34             // 如果新和等于m, 那么说明已经找到了一个容量和SATA盘相同的连续文件大小, 即此时已经是最大值了, 可以直接返回
35             else {
36                 return m;
37             }
38         }
39
40         return max;
41     }
42 }
```

Python算法源码

```
1 m = int(input())
2 f = list(map(int, input().split()))
3
4
5 def getResult(m, f):
6     l = 0
7     r = 0
8     n = len(f)
9
10    sum = 0
11    maxV = 0
12
13    while r < n:
14        # 尝试右指针右移一下的新和 (注意初始时右指针右移后指向0)
15        newSum = sum + f[r]
16
17        # 如果新和超过了m, 即SATA盘容量, 则右指针不能右移, 并且还需要左指针右移来减少旧和
18        if newSum > m:
19            # 左指针右移只会减少旧和, 因此不会产生最大值
20            sum -= f[l]
21            l += 1
22        # 如果新和小于m, 则当前尝试的右指针右移可行, 因此 sum += f[r], 并且我们下一步还可以继续尝试让右指针右移, 即r++
23        elif newSum < m:
24            sum += f[r]
25            r += 1
26            maxV = max(sum, maxV) # 右指针右移时会增加旧和, 因此可能会产生最大值
27        # 如果新和等于m, 那么说明已经找到了一个容量和SATA盘相同的连续文件大小, 即此时已经是最大值了, 可以直接返回
28        else:
29            return m
30
31    return maxV
32
33
34 print(getResult(m, f))
```