# 第一次上机作业

在这里我使用算法实现的思想是二分查找,一种在有序数组中查找特定元素的高效算法。以下是算法的具体实现步骤和思想:

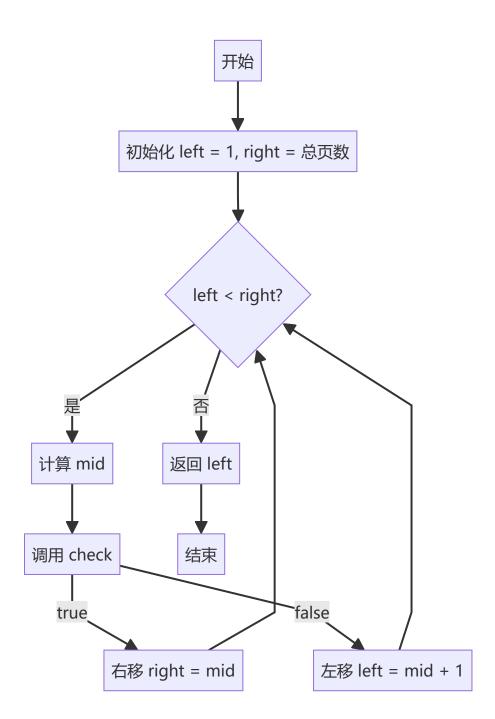
#### 算法思想:

- 1. **确定思路**: 我们需要找到一个最小的页数x,使得我们可以将N本书分配给M个学生,每个学生阅读的总页数不超过x。
- 2. 二分查找:由于问题要求的是最小页数,我使用二分查找来确定这个最小值。
- 3. **检查函数**: 定义一个check函数,它接受当前的页数x作为参数,并返回一个布尔值,表示是否可以 将书分配给学生,使得每个学生阅读的页数不超过x。
- 4. **初始化搜索范围**:设置两个变量left和right,分别代表搜索范围的下限和上限。left初始化为1,right初始化为所有书的总页数。
- 5. **循环查找**:在left小于right的条件下循环,每次计算中间值mid,并调用check函数检查是否可以分配。
- 6. **调整搜索范围**:如果check函数返回true,说明当前的mid值太大,可以减小搜索范围,将right更新为mid。如果返回false,说明mid值太小,需要增加搜索范围,将left更新为mid + 1。
- 7. **返回结果**: 当left和right相等时,循环结束,此时left(或right)就是我们要找的最小页数。

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
// 检查是否可以将书分配给学生,使得每个学生阅读的页数不超过x。
bool check(const vector<int>& pages, int x, int M) {
   int students = 1; // 当前学生数量
   int sum = 0; // 当前学生阅读的页数总和
   for (int i = 0; i < pages.size(); i++) {
       if (sum + pages[i] > x) {
           // 如果当前学生阅读的页数加上当前书的页数超过x,则分配给下一个学生
           students++;
           sum = pages[i];
           if (students > M)
              // 如果学生数量超过M,则无法分配
              return false;
       else
           // 如果当前学生可以阅读当前书,则累加页数
           sum += pages[i];
   return true;
}
int findMinPages(vector<int> pages, int M) {
   int left = 1;
   int right = accumulate(pages.begin(), pages.end(), 0); // 所有书的总页数
   while (left < right) {</pre>
       int mid = left + (right - left) / 2;
       if (check(pages, mid, M))
```

```
// 如果可以分配,则尝试减小x
           right = mid;
           // 如果不可以分配,则增加x
           left = mid + 1;
   }
   return left;
}
int main() {
   int N ;
   vector<int> pages = {};
   int M ;
   cin >> N;
   for (int i = 0; i < N; i++) {
       int temp;
       cin >> temp;
       pages.push_back(temp);
   }
   cin >> M;
   cout << "The minimum number of pages is: " << findMinPages(pages, M) << endl;</pre>
   return 0;
}
```

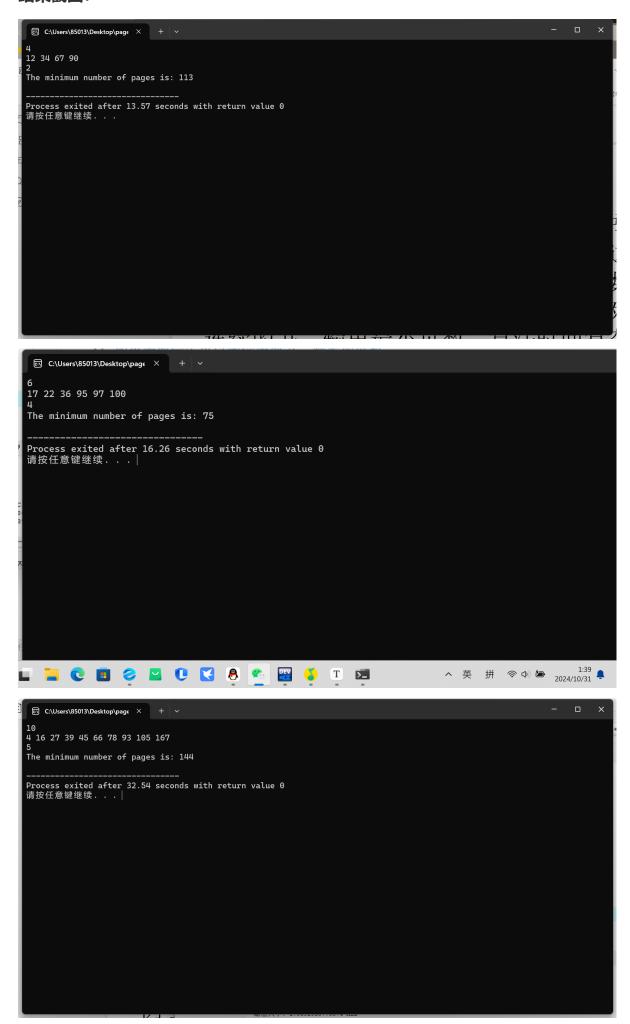
流程图:



## 代码实现:

代码中的check函数通过模拟分配过程来确定是否可以将书分配给学生,使得每个学生阅读的页数不超过 x。如果无法分配,返回false;如果可以分配,返回true。findMinPages函数则使用二分查找来找到最小的x。

#### 结果截图:



可得出算法正确。

## 时间复杂度:

这种算法的时间复杂度是O(N log S),其中N是书的数量,S是所有书的总页数。需要O(N)的时间来检查每个mid值,而二分查找需要O(log S)次迭代。