Министерство науки и высшего образования

Московский Авиационный Институт (национальный исследовательский университет)

Институт информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Журнал по ознакомительной практике (индивидуальный план)

Студент: И. И. Иванов Группа: M8O-119Б-29

Оценка: Дата: Подпись:

ИНСТРУКЦИЯ

о заполнении журнала по производственной практике

Журнал по производственной практике студентов имеет единую форму для всех видов практик.

Задание в журнал вписывается руководителем практики от института в первые три-пять дней пребывания студентов на практике в соответствии с тематикой, утверждённой на кафедре до начала практики. Журнал по производственной практике является основным документом для текущего и итогового контроля выполнения заданий, требований инструкции и программы практики.

Табель прохождения практики, задание, а также технический отчёт выполняются каждым студентом самостоятельно.

Журнал заполняется студентом непрерывно в процессе прохождения всей практики и регулярно представляется для просмотра руководителям практики. Все их замечания подлежат немедленному выполнению.

В разделе «Табель прохождения практики» ежедневно должно быть указано, на каких рабочих местах и в качестве кого работал студент. Эти записи проверяются и заверяются цеховыми руководителями практики, в том числе мастерами и бригадирами. График прохождения практики заполняется в соответствии с графиком распределения студентов по рабочим местам практики, утверждённым руководителем предприятия. В разделе «Рационализаторские предложения» должно быть приведено содержание поданных в цехе рационализаторских предложений со всеми необходимыми расчётами и эскизами. Рационализаторские предложения подаются индивидуально и коллективно.

Выполнение студентом задания по общественнополитической практике заносятся в раздел «Общественно-политическая практика». Выполнение работы по оказанию практической помощи предприятию (участие в выполнении спецзаданий, работа сверхурочно и т.п.) заносятся в раздел журнала «Работа в помощь предприятию» с последующим письменным подтверждением записанной работы соответствующими цеховыми руководителями. Раздел «Технический отчёт по практике» должен быть заполнен особо тщательно. Записи необходимо делать чернилами в сжатой, но вместе с тем чёткой и ясной форме и технически грамотно. Студент обязан ежедневно подробно излагать содержание работы, выполняемой за каждый день. Содержание этого раздела должно отвечать тем конкретным требованиям, которые предъявляются к техническому отчёту заданием и программой практики. Технический отчёт должен показать умение студента критически оценивать работу данного производственного участка и отразить, в какой степени студент способен применить теоретические знания для решения конкретных производственных задач.

Иллюстративный и другие материалы, использованные студентом в других разделах журнала, в техническом отчёте не должны повторяться, следует ограничиваться лишь ссылкой на него. Участие студентов в производственно-технической конференции, выступление с докладами, рационализаторские предложения и т.п. должны заноситься на свободные страницы журнала.

Примечание. Синьки, кальки и другие дополнения к журналу могут быть сделаны только с разрешения администрации предприятия и должны подшиваться в конце журнала.

Руководители практики от института обязаны следить за тем, чтобы каждый цеховой руководитель практики перед уходом студентов из данного цеха в другой цех вписывал в журнал студента отзывы об их работе в цехе.

Текущий контроль работы студентов осуществляется руководители практики от института и цеховыми руководителями практики заводов. Все замечания студентам руководители делают в письменном виде на страницах журнала, ставя при этом свою подпись и дату проверки.

Результаты защиты технического отчёта заносятся в протокол и одновременно заносятся в ведомость и зачётную книжку студента.

Примечание. Нумерация чистых страниц журнала проставляется каждым студентом в своём журнале до начала практики.

« » 2022 г. Студент Иванов И. И			10	<i>J</i> 1		
	« »	(дата)	2022 г.		Студент Иванов И. И	(подпись)

С инструкцией о заполнении журнала ознакомились:

ЗАДАНИЕ

(дата)	-	(подпись)
« »(дата)	_ 2022 г.	
Руководитель практики о	уг института:	
кафедры № 806 по ознако	омительной практике:	
1 Ma OOG		
	Эндини	

ТАБЕЛЬ ПРОХОЖДЕНИЯ ПРАКТИКИ

Дата	Название	Место	Время	работы	Решено	Всего	Подпись
		проведения	Начало	Конец		задач	
01.01.2022	Получение	МАИ	9:00	18:00	-	=	
	задания						
01.01.2022		Дистанционно	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
01.01.2022		МАИ	9:00	18:00	1	12	
12.07.2022	Сдача	МАИ	9:00	18:00	-	=	
	журнала						

ТООО: БУДЕТ ЗАПОЛНЕНО ПОЗЖЕ!!!

\mathbf{O}	тзывы	пеховых	руководителей	практики
${f \cup}$	TODIDDI	цсловыл	руководителен	HOUNTHINE

Работа в помощь предприятию

протокол

ЗАЩИТЫ ТЕХНИЧЕСКОГО ОТЧЁТА

по ознакомительной практике

студентом:	Ивановым	Иваном	Ивановичем

Слушали:		Постановили:	
-			
		Общая оценка:	
Председатель:	Зайцев В. Е Сорокин С. А		
Члены:	Сорокин С. А		ТОРО или кто???
	Инютин М. А.		ТОDО или кто????

Дата: 12 июля 2022 г.

Codeforces Round #768 (Div. 2)

Е. Раскрась середину

ограничение по времени на тест: 2 секунды ограничение по памяти на тест: 256 мегабайт ввод: стандартный ввод вывод: стандартный вывод

Дано n элементов, пронумерованных от 1 до n. Элемент i имеет значение a_i и цвет c_i . Изначально $c_i=0$ для всех i.

Можно выполнять следующую операцию:

• Выбрать три элемента i, j и k $(1 \le i < j < k \le n)$ такие, что c_i, c_j и c_k равны 0 и $a_i = a_k$, и затем присвоить $c_j = 1$.

Найдите максимальное значение $\sum_{i=1}^{n} c_i$, которое можно получить, выполнив описанную операцию некоторое (любое) количество раз.

Входные данные

Первая строка содержит целое число $n \ (3 \le n \le 2 \cdot 10^5)$ — количество элементов.

Вторая строка содержит n целых чисел a_1, a_2, \ldots, a_n ($1 \le a_i \le n$) — где a_i равно значению i-го элемента.

Выходные данные

Напечатайте одно целое число — максимальное значение $\sum_{i=1}^{n} c_i$, которое можно получить, выполнив описанную операцию некоторое (любое) количество раз.

Примеры

```
      входные данные
      Скопировать

      7
      1 2 1 2 7 4 7

      выходные данные
      Скопировать

      2
```

Идея

Тут вы описываете идею решения, оцениваете сложность...

Например

Переборное решение работает O(n!), это очень долго. Использую метод динамического программирования, dp_i — это минимальное количество белочек при условии чего-то там для i веточек. Это позволяет решить задачу за $O(n^2)$. Дерево отрезков с отложенными обновлениями позволяет улучшить асимптотику до $O(n \cdot \log n)$, так как все операции с деревом соврешаются за $O(\log n)$.

Исходный код

```
1
   #include <bits/stdc++.h>
2
3
   using pii = std::pair<int, int>;
4
5
   const int INF = 1e9;
6
7
    void set_pos(std::vector<int> & pos, int x, int i) {
8
       if (pos[x] == -1) {
9
           pos[x] = i;
10
```

```
12
13
   struct seg_t {
       int 1, r;
16
        seg_t() {
           1 = 1e9;
18
           r = 1e9;
20
21
        seg_t(int _l, int _r) {
22
           1 = _1;
23
           r = _r;
24
       }
25
26
       friend bool operator == (const seg_t & lhs, const seg_t & rhs) {
27
           return lhs.l == rhs.l and lhs.r == rhs.r;
28
29
30
       friend bool operator < (const seg_t & lhs, const seg_t & rhs) {</pre>
31
           if (lhs.1 != rhs.1) {
32
               return lhs.l < rhs.l;</pre>
33
34
               return lhs.r < rhs.r;</pre>
35
           }
36
   };
37
39
   /* KTO PROCHIAL, TOT ZAKROET SESSIU! */
40
41
   #ifndef SEGMENT_TREE
42 #define SEGMENT_TREE
43
44
   template<class T>
45
   class segment_tree_t {
46
   private:
47
       size_t _size;
48
       std::vector<T> _data;
49
       std::vector<T> _delay;
50
   public:
        segment_tree_t(const size_t & n) : _size(n), _data(4 * n), _delay(4 * n) {}
52
53
        ~segment_tree_t() = default;
54
55
        void update_delay(size_t id, size_t l, size_t r) {
56
           if (_delay[id] == T()) {
57
               return;
58
           }
59
           _data[id] = std::min(_data[id], _delay[id]);
60
           if (id * 2 < 4 * _{size}) {
               _delay[id * 2] = std::min(_delay[id * 2], _delay[id]);
61
62
           }
63
           if (id * 2 + 1 < 4 * _size) {
64
               _delay[id * 2 + 1] = std::min(_delay[id * 2 + 1], _delay[id]);
65
66
           _{delay[id]} = T();
67
       }
68
69
       T operator [] (int id) {
70
           return get(1, id, id, 1, _size);
71
        }
```

14

15

17

19

38

51

```
T get(size_t ql, size_t qr) {
       return get(1, ql, qr, 1, _size);
    T get(size_t id, size_t ql, size_t qr, size_t l, size_t r) {
       update_delay(id, 1, r);
       if (ql \le l \text{ and } r \le qr) \{
           return _data[id];
       }
       size_t m = (1 + r) / 2;
       if (qr <= m) {
           return get(id * 2, ql, qr, l, m);
       }
       if (ql > m) {
           return get(id * 2 + 1, ql, qr, m + 1, r);
        // return get(id * 2, gl, gr, l, m) + get(id * 2 + 1, gl, gr, m + 1, r);
    }
    void delay(size_t ql, size_t qr, const T & val) {
       if (ql <= qr) {
           delay(1, ql, qr, 1, _size, val);
       }
    }
    void delay(size_t id, size_t ql, size_t qr, size_t l, size_t r, const T & val) {
       update_delay(id, l, r);
       if (ql \le l \text{ and } r \le qr) \{
           _delay[id] = val;
           return;
       }
       size_t m = (1 + r) / 2;
       if (qr <= m) {
           delay(id * 2, ql, qr, l, m, val);
       } else if (ql > m) {
           delay(id * 2 + 1, ql, qr, m + 1, r, val);
           delay(id * 2, ql, qr, 1, m, val);
           delay(id * 2 + 1, ql, qr, m + 1, r, val);
       }
    }
};
#endif /* SEGMENT_TREE */
int main() {
    std::ios::sync_with_stdio(false);
    std::cin.tie(0);
    int n;
    std::cin >> n;
    std::vector<int> a(n);
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
       std::cin >> a[i];
    }
    std::vector<int> pos(n + 1, -1);
    for (int i = 1; i <= 2; ++i) {
       set_pos(pos, a[i - 1], i);
```

72 73

74

75 76 77

78

79

80

81 82

83

84

85

86

87

88 89

90

91 92

93

94

95

96

97 98

99

100

101

102

 $\begin{array}{c} 103 \\ 104 \end{array}$

105

106

107

108

109 110

111

112113

114

115

116117

118119

120

121 122

123

124

125

126 127

128

 $129 \\ 130$

131

```
132
        }
        segment_tree_t<seg_t> st(n);
        std::vector<int> dp(n + 1, 0);
        for (int i = 3; i \le n; ++i) {
            int num = a[i - 1];
            int pos_num = pos[num];
            dp[i] = dp[i - 1];
            if (pos_num != -1) {
                seg_t cur_cov = seg_t(pos_num, i);
                dp[i] = std::max(dp[i], dp[pos_num - 1] + (i - pos_num - 1));
                st.delay(pos_num + 1, i - 1, cur_cov);
                seg_t last_covered = st[pos_num];
                // \ std::cout << \ last\_covered.l << \ ' \ ' << \ last\_covered.r << \ ' \ 'n';
                if (last_covered.l <= pos_num and pos_num <= last_covered.r) {</pre>
                    dp[i] = std::max(dp[i], dp[last_covered.r] - 1 + (i - last_covered.r));
                    st.delay(last_covered.r + 1, i - 1, cur_cov);
                }
            }
            set_pos(pos, a[i - 1], i);
        // for (int i = 0; i <= n; ++i) {
        // std::cout << "i = " << i << ", dp = " << dp[i] << std::endl;
        // }
        std::cout << dp.back() << std::endl;</pre>
156 || }
```

Положение

133

134

135

136

137

138

139

140

141 142

143

144 145

146

147

148

149 150

151 152

153

154 155

