Сдать задание нужно до 9:00 21 мая 2016г. включительно.

Ссылка на контесты: http://tp-test1.tech-mail.ru/cgi-bin/new-client?contest_id=56 и http://tp-test1.tech-mail.ru/cgi-bin/new-client?contest_id=58

Задача 1. Хеш-таблица (6 баллов)

Реализуйте структуру данных типа "множество строк" на основе динамической хеш-таблицы с открытой адресацией. Хранимые строки непустые и состоят из строчных латинских букв. Начальный размер таблицы должен быть равным 8-ми. Перехеширование выполняйте при добавлении элементов в случае, когда коэффициент заполнения таблицы достигает 3/4.

Структура данных должна поддерживать операции добавления строки в множество, удаления строки из множества и проверки принадлежности данной строки множеству.

- **1_1.** Для разрешения коллизий используйте квадратичное пробирование. i-ая проба $g(k, i)=g(k, i-1) + i \pmod{m}$. m степень двойки.
- 1_2. Для разрешения коллизий используйте двойное хеширование.

Формат входных данных

Каждая строка входных данных задает одну операцию над множеством. Запись операции состоит из типа операции и следующей за ним через пробел строки, над которой проводится операция.

Тип операции – один из трех символов:

- + означает добавление данной строки в множество;
- означает удаление строки из множества;
- ? означает проверку принадлежности данной строки множеству.

При добавлении элемента в множество НЕ ГАРАНТИРУЕТСЯ, что он отсутствует в этом множестве. При удалении элемента из множества НЕ ГАРАНТИРУЕТСЯ, что он присутствует в этом множестве.

Формат выходных данных

Программа должна вывести для каждой операции одну из двух строк ОК или FAIL, в зависимости от того, встречается ли данное слово в нашем множестве.

stdin	stdout
+ hello	OK
+ bye	OK
? bye	OK
+ bye	FAIL
- bye	OK
	FAIL
? hello	OK

Задача 2. Порядок обхода (3 балла)

Дано число N < 10^6 и последовательность целых чисел из [- 2^{31} .. 2^{31}] длиной N. Требуется построить бинарное дерево, заданное наивным порядком вставки. Т.е., при добавлении очередного числа K в дерево с корнем root, если root \rightarrow Key \leq K, то узел K добавляется в правое поддерево root; иначе в левое поддерево root.

2_1. Выведите элементы в порядке in-order (слева направо).

	. ,
in	out
3 2 1 3	123
3 1 2 3	123
3 3 1 2	123

2_2. Выведите элементы в порядке pre-order (сверху вниз).

in	out
3 2 1 3	2 1 3
3 1 2 3	1 2 3
3 3 1 2	3 1 2

2_3. Выведите элементы в порядке post-order (снизу вверх).

in	out
	1 3 2
2 1 3	
3	3 2 1
1 2 3	
3	213
3 1 2	

2_4. Выведите элементы в порядке level-order (по слоям, "в ширину").

in	out
3	213
2 1 3	

3 1 2 3	123
3 3 1 2	3 1 2

Задача 3. Декартово дерево (4 балла)

Дано число N < 10^6 и последовательность пар целых чисел из [- 2^{31} .. 2^{31}] длиной N. Построить декартово дерево из N узлов, характеризующихся парами чисел $\{X_i, Y_i\}$. Каждая пара чисел $\{X_i, Y_i\}$ определяет ключ X_i и приоритет Y_i в декартовом дереве. Добавление узла в декартово дерево выполняйте второй версией алгоритма, рассказанного на лекции:

• При добавлении узла (x, y) выполняйте спуск по ключу до узла P с меньшим приоритетом. Затем разбейте найденное поддерево по ключу x так, чтобы в первом поддереве все ключи меньше x, а во втором больше или равны x. Получившиеся два дерева сделайте дочерними для нового узла (x, y). Новый узел вставьте на место узла P.

Построить также наивное дерево поиска по ключам X_i методом из задачи 2.

3_1. Вычислить разницу глубин наивного дерева поиска и декартового дерева. Разница может быть отрицательна.

in	out
10	2
5 11	
18 8	
25 7	
50 12	
30 30	
15 15	
20 10	
22 5	
40 20	
45 9	
10	2
38 19	
37 5	
47 15	
35 0	
12 3	
0 42	
31 37	
21 45	
30 26	
41 6	

3_2. Вычислить количество узлов в самом широком слое декартового дерева и

количество узлов в самом широком слое наивного дерева поиска. Вывести их разницу. Разница может быть отрицательна.

in	out
10	1
5 11	
18 8	
25 7	
50 12	
30 30	
15 15	
20 10	
22 5	
40 20	
45 9	
10	1
38 19	
37 5	
47 15	
35 0	
12 3	
0 42	
31 37	
21 45	
30 26	
41 6	

Задача 4. Использование АВЛ-дерева (6 баллов)

4_1. Солдаты. В одной военной части решили построить в одну шеренгу по росту. Т.к. часть была далеко не образцовая, то солдаты часто приходили не вовремя, а то их и вовсе приходилось выгонять из шеренги за плохо начищенные сапоги. Однако солдаты в процессе прихода и ухода должны были всегда быть выстроены по росту — сначала самые высокие, а в конце — самые низкие. За расстановку солдат отвечал прапорщик, который заметил интересную особенность — все солдаты в части разного роста. Ваша задача состоит в том, чтобы помочь прапорщику правильно расставлять солдат, а именно для каждого приходящего солдата указывать, перед каким солдатом в строе он должен становится. Требуемая скорость выполнения команды - O(log n).

Формат входных данных.

Первая строка содержит число N – количество команд (1 \leq N \leq 30 000). В каждой следующей строке содержится описание команды: число 1 и X если солдат приходит в строй (X – рост солдата, натуральное число до 100 000 включительно) и число 2 и Y если солдата, стоящим в строе на месте Y надо удалить из строя. Солдаты в строе нумеруются с нуля.

Формат выходных данных.

На каждую команду 1 (добавление в строй) вы должны выводить число K – номер позиции, на которую должен встать этот солдат (все стоящие за ним двигаются назад).

in out

5	0
1 100	0
1 100 1 200 1 50	2
1 50	1
2 1	
1 150	

4_2. Порядковые статистики. Дано число N и N строк. Каждая строка содержащит команду добавления или удаления натуральных чисел, а также запрос на получение k-ой порядковой статистики. Команда добавления числа A задается положительным числом A, команда удаления числа A задается отрицательным числом "-A". Запрос на получение k-ой порядковой статистики задается числом k. Требуемая скорость выполнения запроса - O(log n).

in	out
5	40
40 0	40
40 0 10 1	10
4 1	4
-10 0 50 2	50
50 2	

Задача 5. Алгоритм сжатия данных Хаффмана (6 баллов и более)

Написать реализацию функций:

```
void compress_string(const std::string &source, std::string &compressed);
void decompress_string(const std::string &compressed, std::string &result);
```

Обвязка из main проверяет контрольную сумму и совпадение исходных данных с результатом сжатия-расжатия. Если хотя бы на одном тесте результат не совпадает с исходником, задача не проходит. В качестве тестовых данных используются 50 случайных листингов кода из 33 контеста. Решения, прошедшие все тесты попадают в лидерборд. http://tp-test1.tech-mail.ru:82/huffman_2016_spring/

Данные на доске почета обновляются раз в 30 секунд.

Тестирующая программа выводит размер сжатого файла.

В лидерборде решения ранжируются по возрастанию суммарного размера сжатых файлов.

Для получения 6 баллов требуется средняя степень сжатия Kc <= 0.5. Лучшие 3 решения с Kc <= 0.5 из каждой группы оцениваются в 15 баллов.

Пример минимального решения:

```
void compress_string(const std::string &source, std::string &compressed) {
  compressed = source;
}
void decompress_string(const std::string &compressed, std::string &result)
```

```
{
  result = compressed;
}
```