

22 мая в 16:43

Выпуск#2: IT-тренировка — актуальные вопросы и задачи от ведущих компаний

Программирование*, Занимательные задачи, Блог компании Spice IT Recruitment

На этой неделе мы публикуем подборку из задач и вопросов, которые даёт на собеседованиях **Uber**. Задачи подобрали различного уровня сложности от «Easy» до «Hard», чтобы всем было интересно. Условие дано на английском языке.

Ответы, как и прошлый раз, опубликуем в течение недели. Круто, если вы будете писать в комментариях свои варианты решений)

Вопросы:

1. Какие KPI вы бы использовали, если бы запустили новый сервис Uber в определенной части мира и хотели знать, насколько он успешен?
2. Какой проект, над которым вы работали, провалился? Могли бы вы сделать что-нибудь, чтобы предотвратить его провал?

Задачи:

1.

Design a stack that supports push, pop, top, and retrieving the minimum element in constant time.

push(x) — Push element x onto stack.

pop() — Removes the element on top of the stack.

top() — Get the top element.

getMin() — Retrieve the minimum element in the stack.

Example:

```
MinStack minStack = new MinStack();
minStack.push(-2);
minStack.push(0);
minStack.push(-3);
minStack.getMin(); --> Returns -3.
minStack.pop();
minStack.top(); --> Returns 0.
minStack.getMin(); --> Returns -2.
```

2.

Design a data structure that supports all following operations in average O(1) time.

insert(val): Inserts an item val to the set if not already present.

remove(val): Removes an item val from the set if present.

getRandom: Returns a random element from current set of elements. Each element must have the same probability of being returned.

Example:

```
// Init an empty set.
RandomizedSet randomSet = new RandomizedSet();

// Inserts 1 to the set. Returns true as 1 was inserted successfully.
randomSet.insert(1);

// Returns false as 2 does not exist in the set.
randomSet.remove(2);

// Inserts 2 to the set, returns true. Set now contains [1,2].
randomSet.insert(2);

// getRandom should return either 1 or 2 randomly.
randomSet.getRandom();
```

```
// Removes 1 from the set, returns true. Set now contains [2].
randomSet.remove(1);

// 2 was already in the set, so return false.
randomSet.insert(2);

// Since 2 is the only number in the set, getRandom always return 2.
randomSet.getRandom();
```

3.

Serialization is the process of converting a data structure or object into a sequence of bits so that it can be stored in a file or memory buffer, or transmitted across a network connection link to be reconstructed later in the same or another computer environment.

Design an algorithm to serialize and deserialize a binary tree. There is no restriction on how your serialization/deserialization algorithm should work, just need to ensure that a binary tree can be serialized to a string and this string can be deserialized to the original tree structure.




For example, you may serialize the following tree

```
1
 / \
2 3
 / \
4 5
```


as "[1,2,3,null,null,4,5]", serializes a binary tree. You do not necessarily need to follow this format, so please be creative and come up with different approaches yourself.



Note: Do not use class member/global/static variables to store states. Your serialize and deserialize algorithms should be stateless.

uber, SpiceIT, IT-тренировка, собеседование

↑ +9 ↓ 👁 3,1k ★ 39   

Автор: @SpiceIT

 **Spice IT Recruitment** рейтинг **59,46**
ИТ специализированное кадровое агентство

Яндекс.Директ		Nissan Almera от 476 000 руб. Надёжный семейный седан с выгодой до 150 000 руб. Кредит 3% на 3 года! nissan.ru Адрес и телефон Содействие в подборе финансов...		Курсы английского любого уровня! Английский язык за 3 месяца? Легко! -30% на курс "Интенсив" для взрослых. ef.ru Адрес и телефон Казань

Комментарии (8)

 **nickolaym** 24 мая 2017 в 15:49 #

Стек с O(1) доступом к минимальному элементу:

Заведём два стека. Один — с актуальными данными, а другой — с минимумами.

```
data = [] # на питоне стек дешево делается из списка
mins = [] # инвариант: mins[i] = min(data[0:i+1])

def empty() : return not data
def gettop() : return data[-1] # идиома: ~0 = -1, а -1 - это первый с конца
def getmin() : return mins[-1]

def push(v) :
    # минимум из расширенного набора равен
    # минимуму из
    # минимума старого набора (мы его уже знаем)
    # и нового элемента
    m = getmin() if not empty() and getmin() < v else v
    data.append(v)
    mins.append(m)

def pop() :
    mins.pop()
    return data.pop() # на тот случай, если нам надо не выбросить, а ещё и вернуть выброшенное
```

Если данные тяжёлые, то в стеке минимумов можно хранить не сами данные, а, например, индексы. Заодно и ссылочную уникальность соблюдем.

```

data = []
mins = []

def empty() : return not data
def gettop() : return data[~0]
def getmin() : return data[mins[~0]]

def push(v) :
    # индекс нового минимума - тот же или индекс нового элемента
    m = mins[~0] if not empty() and getmin() < v else len(data)
    data.append(v)
    mins.append(m)

```

Правда, если у нас есть несколько одинаковых минимальных элементов, то вопрос, на кого из них отдавать ссылку, остаётся открытым. (Регулируется, в частн выбором оператора < или <=)



nickolaym 24 мая 2017 в 16:44 # h ↑

Задача про множество уникальных элементов со случайным доступом.

Понятное дело, что это хеш-таблица.

А для того, чтобы эффективно реализовать случайный доступ, будем хранить элементы в сплошном массиве.

Можно сделать такую хеш-таблицу с самого начала (на трёх массивах), но это довольно мутное занятие. (Я делал в боевом коде, когда боролся за производительность).

Или внести небольшую избыточность, используя готовые хеш-таблицы из стандартных библиотек.

```

V = [] # вектор данных
D = {} # хеш-таблица - значение : индекс
# инвариант: V[D[v]] = v, D[V[i]] = i

def add(v) :
    if v in D :
        return False
    D[v] = len(V)
    V.append(v)
    return True

def pop(v) :
    if v not in D :
        return False
    i = D.pop(v)
    if i == len(V)-1 : # это последний элемент, берём и выкидываем
        V.pop()
    else : # переместим последний элемент на это место
        V[i] = V.pop()
        # и обновим хеш-таблицу
        D[V[i]] = i
    return True

R = random.Random()
def randvalue() : # случайный доступ
    return V[R.randint(0, len(V)-1)]

```



nickolaym 24 мая 2017 в 17:54 # h ↑

Сериализация дерева.

Вот чисто для того, чтобы разнообразить подходы.

Каким способом мы можем строить дерево? Например, последовательностью команд стековой машины

— NUL — положить на стек нулевую заглушку

— NODE(«sss») — взять со стека два узла, создать корневой узел со значением «sss» и поддеревьями, положить обратно на стек

Каждая команда занимает один бит оператора плюс, если надо, операнд. Но вряд ли мы будем ужимать до битов, — то есть, каждый оператор — это целые байт. Поэтому введём больше операторов:

— B(str) — узел-лист, без поддеревьев

— L(str) — узел с левым поддеревом

— R(str) — узел с правым поддеревом

— D(str) — узел с двумя поддеревьями

Сериализация — это восходящий обход дерева (если у нас дерево двусвязное, то он делается за линейное время и с константной памятью) и выдача соответствующих команд.

Десериализация — исполнение этих команд.

```

#-*- encoding:utf-8

# узел дерева - это тройка (строка, левое, правое)
# на вход подаётся корневой узел

```

```

def serialize(node) :
    v, l, r = node
    # наше дерево односвязное, поэтому спускаемся рекурсивно, фит с ним.
    if l :
        for s in serialize(l) : yield s # это питонья идиома - монада списка, если кто не узнал ;)
    if r :
        for s in serialize(r) : yield s
    # пишем команду
    c = "DRLB"[(not l)*1 + (not r)*2] # немножко колдунства ;)
    yield c + repr(v)

def serialize_tree(node) :
    for s in serialize(node) : yield s
    yield "." # команда останова

def deserialize_tree(ss) :
    #ss = iter(ss) # гарантированно превратим ss в итератор
    nodes = []
    while True :
        cs = next(ss) # команда
        c = cs[0]
        if c == '.' :
            break
        v = eval(cs[1:]) # строка
        # интерпретируем:
        l, r = None, None
        if c == 'B' :
            pass
        elif c == 'L' :
            l = nodes.pop()
        elif c == 'R' :
            r = nodes.pop()
        elif c == 'D' :
            r = nodes.pop()
            l = nodes.pop()
        else :
            assert False, "bad command %s %s" % (repr(c), repr(v))
        nodes.append((v,l,r))
    assert len(nodes) == 1
    return nodes[0]

#####

# тестовое дерево
T = ('1\na a a', # строки могут содержать всё, что угодно
     ('2', None, None),
     ('3',
      ('4', None, None),
      ('5', None, None)))

print 'ORIGINAL:', T

# вот так это сериализуется в поток
with open('tree.txt', 'w') as f :
    for sss in serialize_tree(T) : print >>f, sss

# а вот так - в строку
S = '\n'.join(serialize_tree(T))
print S

# вот так десериализуется из строки
T1 = deserialize_tree(iter(S.splitlines()))
print 'FROM STR:', T1

# а вот так - из потока
with open('tree.txt') as f :
    T2 = deserialize_tree((s[:~0] for s in f))
print 'FROM TXT:', T2

```



sverhnovaia 29 мая 2017 в 12:49 # h ↑

@nickolaym Хэй, спасибо за активность и решения :)
Ниже будет вариант, взятый с исходного ресурса.



Nikolay_Ch 29 мая 2017 в 12:49 # h ↑

Там будет достаточно одного стека, только поле данных должно содержать два поля: основное — собственно хранящееся значение и вспомогательное поле значение минимума, которое было до текущего значения. Тогда минимум всегда хранится в ТОПовом элементе во вспомогательном поле, а все операции с будут выполняться за константное время.

 **nickolaym** 1 июня 2017 в 14:33 # h ↑

А, ну да, стек пар изоморфен моей паре стеков :)

 **horsones** 24 мая 2017 в 18:04 #

Было бы полезно для каждой задачи указывать ссылку на [LeetCode](#) и список компаний, которые спрашивают этот вопрос ([Список основных вопросов крупных компаний](#)):

- [155. Min Stack](#) Google, Uber, Amazon и др.
- [380. Insert Delete GetRandom O\(1\)](#) Согласно статистике по ссылке выше не очень частый вопрос либо появился недавно.
- [297. Serialize and Deserialize Binary Tree](#) Amazon, Facebook и др.

Тем более что текст задач 1 в 1 совпадает.

 **sverhnovaia** 29 мая 2017 в 13:14 (комментарий был изменён) #

Радует, что вы решаете задачи :)

Ниже публикуем по одному решению с исходного ресурса. Текст оставили на английском, чтобы избежать недопонимания.

Attention! Spoiler!

1. Решение на Java с использованием одного стека:

```
class MinStack {
    int min = Integer.MAX_VALUE;
    Stack<Integer> stack = new Stack<Integer>();
    public void push(int x) {
        // only push the old minimum value when the current
        // minimum value changes after pushing the new value x
        if(x <= min){
            stack.push(min);
            min=x;
        }
        stack.push(x);
    }

    public void pop() {
        // if pop operation could result in the changing of the current minimum value,
        // pop twice and change the current minimum value to the last minimum value.
        if(stack.pop() == min) min=stack.pop();
    }

    public int top() {
        return stack.peek();
    }

    public int getMin() {
        return min;
    }
}
```

2. Простое решение на Python

We just keep track of the index of the added elements, so when we remove them, we copy the last one into it.

From Python docs (<https://wiki.python.org/moin/TimeComplexity>) we know that list.append() takes O(1), both average and amortized. Dictionary get and set functions take average, so we are OK.

```
import random

class RandomizedSet(object):

    def __init__(self):
        self.nums, self.pos = [], {}

    def insert(self, val):
        if val not in self.pos:
            self.nums.append(val)
            self.pos[val] = len(self.nums) - 1
            return True
        return False

    def remove(self, val):
        if val in self.pos:
            idx, last = self.pos[val], self.nums[-1]
            self.nums[idx], self.pos[last] = last, idx
            self.nums.pop(); self.pos.pop(val, 0)
            return True
        return False
```

```
def getRandom(self):
    return self.nums[random.randint(0, len(self.nums) - 1)]

# 15 / 15 test cases passed.
# Status: Accepted
# Runtime: 144 ms
```

3. Решение на C++

```
class Codec {
public:
    // Encodes a tree to a single string.
    string serialize(TreeNode* root) {
        if (root == nullptr) return "#";
        return to_string(root->val)+" "+serialize(root->left)+" "+serialize(root->right);
    }

    // Decodes your encoded data to tree.
    TreeNode* deserialize(string data) {
        return mydeserialize(data);
    }
    TreeNode* mydeserialize(string& data) {
        if (data[0]!='#') {
            if(data.size() > 1) data = data.substr(2);
            return nullptr;
        } else {
            TreeNode* node = new TreeNode(helper(data));
            node->left = mydeserialize(data);
            node->right = mydeserialize(data);
            return node;
        }
    }
private:
    int helper(string& data) {
        int pos = data.find(',');
        int val = stoi(data.substr(0,pos));
        data = data.substr(pos+1);
        return val;
    }
};`
```

Только [полноправные пользователи](#) могут оставлять комментарии. [Войдите](#), пожалуйста.

САМОЕ ЧИТАЕМОЕ

Разра

Сейчас

Сутки

Неделя

Месяц

Да, Python медленный, но меня это не волнует

↑ +38 👁 14k ★ 84 💬 107

Атака на АБ-тест: рецепт 'R'+t(101)+'es46'

↑ +93 👁 9,7k ★ 50 💬 45

StringBuffer, и как тяжело избавиться от наследия старого кода

↑ +15 👁 5,1k ★ 21 💬 19

Поиск по дереву методом Монте-Карло и крестики-нолики

↑ +9 👁 1,9k ★ 28 💬 0

Как поменьше беспокоиться о собственной бездарности

↑ +69 👁 31,2k ★ 208 💬 146

ИНТЕРЕСНЫЕ ПУБЛИКАЦИИ

Orange Pi 2G-IoT — идеальный одноплатник для IoT GT

👁 2,4k ★ 23 💬 13

Pandemic: инструмент ЦРУ для скрытой подмены файлов GT

👁 2,3k ★ 5 💬 0

Небесный тихоход: «Почта России» задумалась о собственной авиакомпании GT

👁 2,7k ★ 0 💬 35


В преддверии Гейзенбага: Grid Dynamics о тестировании

👁 801 ★ 7 💬 0

Как сделано интро на 64k

👁 4,7k ★ 53 💬 8

Аккаунт	Разделы	Информация	Услуги	Приложения
Войти	Публикации	О сайте	Реклама	 
Регистрация	Хабы	Правила	Тарифы	
	Компании	Помощь	Контент	
	Пользователи	Соглашение	Семинары	
	Песочница	Документация		

 © 2006 – 2017 «TM» Служба поддержки Мобильная версия  