# Starria 扯淡时间

#### § 0元五年在前面

Wrong Answer

- >这里是Starria/dsfz ltx
- >今天的内容是【字符串】
- >光老师说应该选自己不擅长的讲,然后我就相信了他的鬼话
- >当时我报上去的是{有限自动机理论;SAM;PAM;鑅字符串}
- >非常遗憾,这些我今天一个也不讲
- >前面那个我说不明白,中间两个除了我大家都会,后面那个
- 我没学会
  - >如讲课过程中有错漏之处…请不要大意地指出。
  - >这个ppt是我昨天晚上10点开始做的,我保证它不会没有错

ng Ansv

ceed

entatio

#### Oro 2 Ar Heak

#### Wrong Answer

- >这次讲的东西主要源于近年集训队论文,并包含一些大家较 为陌生的字符串算法 (所以很多自动机就不讲了)。内容比 ceed 较杂,各小节间也没有依赖关系(所以可以选听/不听x
  - 1.后缀数组(DC3)
  - 2.三种后缀数据结构(?)的相互转化
  - 3.后缀平衡树

entatio

>应该是讲不满的。所以与当前内容相关/无关的问题都可以问。

(不然最后剩个2h就很尴尬)

ng Ansv

#### § 1/2014Warming-up

Wrong Answer

- >如果要放个例题的话…
- "给出一个字符串,求它的sa,rk和height数组。
- ceec > (光速逃

entatio

ng Ansv

>大家可以进入一下状态了。

#### § 1 ml a Warming-up

Wrong Answer

- >DC3是一个线性复杂度构造后缀数组的算法。
- >那么为什么有O(n)的算法 我们还一直在学O(nlogn)的倍增呢
- >因为有人说DC3比倍增…要慢一点?
- >不过还有人说有的题DC3可过而倍增不可…

wrong Answer

>接下来的过程将解答一个问题:为什么DC3既不叫DC2也不叫DC4

V = 叫DC4

ceec

entatio

Presentation Error Mem

Runti

#### § 1/2 Answer个过程

Wrong Answer

- >首先我们有一个串S[1..n]。(本例中n=10)
- >我们把该串的所有后缀按编号是否整除3分为两类。

a b a a b a c a b

entation Error Limit Exceeded

>这两类我们分别处理。

ng Ansv

Compile Error Time Limit Exceeded

Runti

#### § 1102 Answer个过程

Wrong Answer

- >把S[1..n]和S[2..n]拿出来,接到一起。
- >如果这两个串中的任意一个长度不被3整除,在后面补0。

//如果前面那个串长度被3整除,就补3个0,不然边界不好处 理。

>接下来对这个长为2n的串做三个字符一组的基数排序。

不要以为不用倍增就不需要基数排序

Compile Error | Ime Limit Exceeded

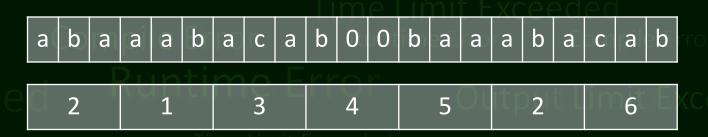
entatio

ceed

ng Ansv



#### Wrong Answer



- >这是排好后的样子。
- >容易发现这2/3个合并后的元素分别对应了
- S[1..n],S[4..n],S[7..n],S[10..n],S[2..n],S[5..n],S[8..n]。
- >也就是我们求出了长度模3不为0的后缀的rk…
- >等等,这显然没排完吧

ng Ansv

ceed

entatio

# § 1102Answer个过程

Wrong Answer

											$\vdash$				$\times$ (		20			
а	b	а	а	а	b	а	С	а	b	0	0	b	а	а	а	b	a	С	a	b
			2	In	+i		0		V											
d	2		1			4			5			6			311			<b>7</b> E		

- >递归地对新串DC3,以保证rk互不相同。
- >长度%3==0或1的后缀可以由字符S[i]+S[i+1..n](已求好的后

》 双关键字表示。

- >当然,%3==0或2的后缀也可以三关键字表示。
- >我们再基数排序一发,所有后缀间的rk就求出来了。

ng Ansv

ceed

entatio

#### § 1.3.复杂度?

Wrong Answer

- >时间复杂度?
- >T(n)=T(2/3n)+O(n)
- >之前我不会DC3的原因就是一直觉得这东西带log。
- >空间复杂度?

ceec

entatio

ng Ansv

- >显然线性…可能多几倍,看着开吧
- >代码复杂度?

✓ >别问我,我这辈子也不打算写它

Runti

#### § 11:03 填杂度?

Wrong Answer

- >有了这个东西, SA的理论复杂度就是线性的了
- >SA党可以与SAM党分庭抗礼辣(而且还比SAM少了个 $\Sigma$ )

ceed

entatio

- >总结:在第一小节,我们学习了一个几乎没用的算法。
- >难度还是很亲民的。(可能神犇们已经不想听了)

- >预告:
- >接下来的一小节应该是更没有用的,而且可能大家都知道。
- >第三小节或许有点用?

ng Ansv

#### § 2ronlanswer个古老的数据结构Vrong Answer

>后缀树。

ceed

entatio

ng Ansv

- >就是那个传说中比SA和SAM不知低到哪里去的东西。
- >lzz(应该是)冬令营时,为了表明US的数据结构科技落后, 说了这样一句话
- > "我们在写后缀自动机的时候,他们还在写后缀树"
- >为方便本小节之后内容的介绍,我们先说一下后缀树。

Viemory Limit Exceeded
Output Limit Exceeded
Time Limit Exceeded

Presentation Error Memory Limit Exceeded

#### § 2ronlanswer个古老的数据结构Vrong Answer

- >它的实质就是对所有后缀建一棵trie,然后把同类节点合并,也就是把链缩起来。
- CEEC >这个东西的节点数不超过2n,因为每次加一个串最多会添加
  - 一个叶子和一个树杈。

abaab

entation Error

Mer

ng Ansv

ab b aab aab

Runti

#### § 2ml Answer个古老的数据结构Vrong Answer

- >构造方法是从前向后添加S[i..n]。
- >用hd[i]表示这个后缀与之前添加的后缀的最长公共前缀, 也就是这一次分叉的位置。
- >hd[i-1]去掉最前面的一个字符以后,必然是hd[i]的前缀。
- >维护指向h[i]去掉最前面字符后的子串末尾的s[i]。
- >从s[i-1]开始找hd[i],找到以后加一个叉。
- >s[i]从父亲转移。
  - >复杂度是线性的。
  - >这个结构是可以识别S所有子串的。

ng Ansv

ceed

entatio

#### § 2.2.ST和SA的故事

Wrong Answer

- >前置知识结束。
- >其实这些后缀数据结构本质很相似。
- >//还有一堆针对模式串的前缀数据结构,比如KMP自动机 (我没说错,kmp是个自动机
- >比如,后缀树字典序dfs一遍,就得到了后缀数组的rk。
- >这个也是线性的SA求法。(只是很暴力(不知为何觉得比
- V → DC3简单 → Fx
  - >然后,如果先建了SA,两个后缀的LCP可以O(1),这一步就是在求后缀树上的hd。于是可以避开s指针线性建后缀树。

ng Ansv

ceed

entatio

#### § 2.3.ST和SAM的故事

Wrong Answer

- > "ST最多有2n个节点"
- > "SAM最多有2n个节点"
- >真是巧?

ceed

entatio

ng Ansv

>前几页有个abaab的后缀树。现在我们把baaba在后缀自动机上的parent树画一下。

Memory Limit Exceeded
Output Limit Exceeded

rocentation Error Memory Limit Exceeded

Compile Error Time Limit Exceeded

Runti

#### § 2.3.ST和SAM的故事

Wrong Answer

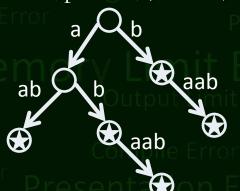
- > "ST最多有2n个节点"
- > "SAM最多有2n个节点"
- ceed >真是巧?

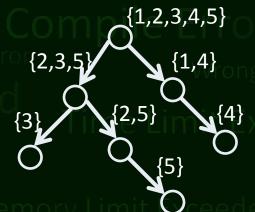
entatio

ng Ansv

>前几页有个abaab的后缀树。现在我们把baaba在后缀自动机上

的parent树画一下。





Time Limit Exceeded

#### § 2.3.ST和SAM的故事 Wrong Answer

- >S串的ST是S'串SAM上的parent树。
- >好了,现在我们可以用SAM写后缀树···(逃
- >当然,以后缀树为基础写SAM也挺有趣的。这个我没仔细研究,之前看别人的blog,忽然发现从这里推SAM的实现完全不涉及Right集合…
- >这可能就是不知道多长时间前neither讲SAM的时候说的"一种

✓ 不用Right集合的方法"?

ceec

entatio

ng Ansv

Runti

#### § 2.3.ST和SAM的故事 Wrong Answer

- >S串的ST是S'串SAM上的parent树。
- >好了,现在我们可以用SAM写后缀树···(逃
- >当然,以后缀树为基础写SAM也挺有趣的。这个我没仔细研 究,之前看别人的blog,忽然发现从这里推SAM的实现完全 不涉及Right集合…
- >这可能就是不知道多长时间前neither讲SAM的时候说的"一种
- 不用Right集合的方法"?

ceec

entatio

>其实是在这里看到的

ng Ansv

# § 204.SA和SAM的故事

- >显然对着SAMdfs也能线性求SA。
- >然而我好像真没见过拿着SA建SAM的操作…

entatio

ng Ansv

Memory Limit Exceede

Wrong Answer

#### § 2.5.还有个东西叫SC Wrong Answer

- >它叫仙人掌不是因为有环,而是因为带刺。
- >和后缀树长得非常像。
- >据说唯一好处是常数比较小(不资道和SAM比怎么样)

Wrong Answer

ceed

entatio

ng Ansv

- >总结: 扯淡的一节就到这里
- ✓ >预告:接下来的一节是一个动态维护串的简单数据结构。

Compile Error

Assentation Error

Memory Limit Exceeded

# § 3元1Answe道经典题

Wrong Answer

>//顺便说一句,火星人那个题是假的后缀平衡树。

A Runtime Error

Dutput Limit Exceeded

Time Limit Exceeded

Compile Frr

Wrong Answer

n Error Wron

Memory Limit Exceeded
Output Limit Exceeded

Time Limit Exceeded

Compile Error

ceed

entatio

ng Ansv

Memory Limit Exceeded

Compile Error Time Limit Exceeded

ınti

tput

# § 3roll Answei道经典题

Wrong Answer

>bzoj2555 substring

ceed

entatio

ng Ansv

- > "支持在S串末尾动态加字符,询问某个串在S中的出现次数"
- Time Limit Exceeded
  - >SAM统计答案是需要dfs的。
  - >我会SAM+LCT!

Memory Limit Exceeded

# § 3roll Answei首经典题

Wrong Answer

- >bzoj4768 wxh loves substring
- >"支持在S串末尾动态增删字符,询问某串在S中的出现次数"

- >反正我是不会可持久化LCT。
- >还是用一些更简单的东西吧。
- entatio

ceed

ng Ansv

#### § 3.24后缀平衡树

- Wrong Answer
- >后缀平衡树。
- >又是一个听起来很厉害实际很傻的知识点。
- >就是用平衡树维护后缀的rk。
- >每个节点是一个后缀。

ceed

entatio

ng Ansv

- >建树:对着后缀数组建一发。
- ✓ >显然它支持在串首添加/删除字符。

Runti

#### § 3.24后缀平衡树

Wrong Answer

- >考虑添加一个字符的复杂度。
- >必然要做logn次比较。

ceed

entatio

ng Ansv

- >二分LCP复杂度是log的。
- >把每个后缀看作c[i]+S[i+1..n]的形式,我们只需要比较已经在树里的两个后缀大小关系。
- >这个用重量平衡树是O(1)的。
- ✓ >可以选择写个Treap或者SGT。

Runti

§ 3.3 A.真. 例题

Wrong Answer

- >clj论文里的例题。
- >"支持双端插入删除、正中间插入删除,询问某个串出现次
- 数" ceec

ng Ansv

>常识数据范围。

entatio

>分块就算了吧。

#### § 3.3.4真·例题

Wrong Answer

- >双端插入删除?
- >维护两个后缀平衡树,每个维护一半的主串。
- >如果有一个删没了就重构。
- >跨越的部分和询问总长度同级,拿出来KMP。
- >正中间插入删除?
- >维护两组后缀平衡树,每组维护一半的主串。
  - >保证分隔点是正中间。
  - 在修改后微调中间的几个节点。

Compile Error | Ime Limit Exceeded

ng Ansv

ceed

entatio

#### § 3.4.顺便提一句

Wrong Answer

- >大家都资道有道题叫Sone2。
- >在文本串任意位置增删字符,询问固定模式串与文本串的某
  - 一段后缀的LCP的max与最大值出现次数。
- >好像完全包含了这道题呢。
- >Border Tree加一些黑科技。

>就是因为试图看一些类似于这种的自己看不懂的paper, 我才 没做完课件

Compile Error | Ime Limit Exceeded

ceed

entatio

ng Ansv

#### § 4. Reference

ceed

entatio

ng Ansv

Wrong Answer

朱泽园《多串匹配算法及其启示》陈立杰《重量平衡树和后缀平衡树在信息学奥赛中的应用》

王悦同、徐毅、徐子涵《后缀仙人掌》

王鉴浩《浅谈字符串匹配的几种方法》

lemory Limit Exceeded

Compile Error

Compile Error Time Limit Exceeded

tpu'

ong Answer

Exceeded

Runti