

算法杂记 | 哈希算法



江南西路转运使

高二, Oler, 南宋史小白, 『ユイカ』粉丝

关注他

1人赞同了该文章

概念

哈希算法(Hash),又称散列、映射,是一种十分常用的算法,广泛应用于字符串、加密等领域。本篇文章将着重介绍字符串哈希,包括求哈希值、判断两字符串是否相等、以及二维哈希等等。

原理

一维哈希

每一个字符都有其ASCII码。我们把这些字符串当作一个个 base 进制数,数值就是哈希值。例如对于字符串 abcd 的哈希值就是 $a*base^3+b*base^2+c*base^1+d*base^0$ 。一般 base 值可取 131 或 13331 等质数。但是长字符串的哈希值显然会超过 $long\ long\$ 类型的数据范围,因此我们还需要对哈希值取模,模数一般采用 10^9+7 或 10^9+9 等大质数。之所以都取质数,是因为可以尽量避免"哈希冲突"的发生,即两个不相同的字符串的哈希值相等。

一般求字符串的哈希值都会求它的前缀哈希值,并用 hs[i] 存储 [1,i] 的前缀的哈希值。代码如下

```
ll mo(ll u) {return ((u%mod+mod)%mod);}
...
for (int i=1;i<=n;i++) hs[i]=mo(hs[i-1]*bs+s[i]);</pre>
```

假如我们对于字符串 abcd 求好了它的前缀哈希值。

```
egin{aligned} &hs[1] = a*base^0 \ &hs[2] = a*base^1 + b*base^0 \ &hs[3] = a*base^2 + b*base^1 + c*base^0 \ &hs[4] = a*base^3 + b*base^2 + c*base^1 + d*base^0 \end{aligned}
```

那么,假如我们要求里面的一个区段,如bc的哈希值,该怎么求呢?

观察可得,

```
hs[2,3] = b * base^1 + c * base^0
= a*base^2 + b*base^1 + c*base^0 - a*base^2
= hs[3] - hs[1] * base^{3-1}
写成通式就是
hs[l,r] = hs[r] - hs[l-1] * base^{r-l+1}
代码如下
 ll calc(int l,int r) {return mo(hs[r]-hs[l-1]*p[r-l+1]);}
```

二维哈希

假如我们有一个m*n大小的字符矩阵,那么如何求这个矩阵的哈希值呢?

这时我们设两个进制 p,q, 横坐标上进一位则乘 p, 纵坐标上进一位乘 q。 假设我们有字符矩阵

知平 算法杂记

|c d|

性哈希

那么它的哈希值为

 $hs = a * p^1 * q^1 + b * p^0 * q^1 + c * p^1 * q^0 + d * p^0 * q^0$

求哈希值的方法和二维前缀和类似。

void init(void) ps[0]=qs[0]=1;

for (int i=1;i<=N;i++) ps[i]=mo(ps[i-1]*p);</pre> for (int i=1;i<=N;i++) qs[i]=mo(qs[i-1]*q);</pre> for (int i=1;i<=m;i++)</pre> for (int j=1;j<=n;j++)</pre> hs[i][j]=mo(s[i][j]+hs[i-1][j]*p);for (int i=1;i<=m;i++)</pre> for (int j=1; j<=n; j++)</pre> hs[i][j]=mo(hs[i][j]+hs[i][j-1]*q);

同理,如果我们要求一个子矩阵 (x_1,y_1,x_2,y_2) 的哈希值,那么操作也和二维前缀和类似。

$$hs(x_1,y_1,x_2,y_2) = hs[x_2][y_2] - hs[x_1-1][y_2] * p^{x_2-x_1+1} - hs[x_2][y_1-1] * q^{y_2-y_1+1} + hs[x_1-1][y_1-1] * p^{x_2-x_1+1} * q^{y_2-y_1+1}$$

以上便是字符串哈希的大致内容。

例题

}

【模板】字符串哈希 - 洛谷

模板题,不用多说了。

[BeiJing2011] Matrix 矩阵哈希

二维哈希模板题。

赞同 1

1

```
#include<stdio.h>
 #include<string.h>
 #include<algorithm>
 #include<map>
 using namespace std;
 typedef long long ll;
 const int N=1e3;
 const ll mod=1e9+7, p=131, q=13331;
 map<ll,bool> vis;
 int m,n,a,b,t;
 ll ps[N+5],qs[N+5],hs[N+5][N+5];
 char s[N+5][N+5];
 ll mo(ll u) {return u;}
 void init(void)
 {
     ps[0]=qs[0]=1;
     for (int i=1;i<=N;i++) ps[i]=mo(ps[i-1]*p);</pre>
     for (int i=1;i<=N;i++) qs[i]=mo(qs[i-1]*q);</pre>
     for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
          for (int j=1;j<=n;j++)</pre>
              hs[i][j]=mo(s[i][j]+hs[i-1][j]*p);
     for (int i=1;i<=m;i++)</pre>
          for (int j=1; j<=n; j++)</pre>
             hs[i][j]=mo(hs[i][j]+hs[i][j-1]*q);
     for (int i=a;i<=m;i++)</pre>
         for (int j=b;j<=n;j++)</pre>
          {
              vis[mo(hs[i][j]-hs[i-a][j]*ps[a]-hs[i][j-b]*qs[b]+hs[i-a][j-b]*ps[a]
          }
 }
 int main(void)
     scanf("%d%d%d%d",&m,&n,&a,&b);
     for (int i=1;i<=m;i++) scanf("%s",s[i]+1);</pre>
     init();
     scanf("%d",&t);
     while (t--)
          for (int i=1;i<=a;i++) scanf("%s",s[i]+1);</pre>
          for (int i=1;i<=a;i++)</pre>
              for (int j=1; j<=b; j++)</pre>
                  hs[i][j]=mo(s[i][j]+hs[i-1][j]*p);
          for (int i=1;i<=a;i++)</pre>
              for (int j=1;j<=b;j++)</pre>
                  hs[i][j]=mo(hs[i][j]+hs[i][j-1]*q);
          if (vis[hs[a][b]]) printf("1\n");
          else printf("0\n");
     }
     return 0;
 }
                    [POI2012] PRE-Prefixuffix
                    一道哈希紫题,涉及到kmp算法。
```

```
#include<stdio.h>
#include<string.h>
#include<algorithm>
using namespace std;
typedef long long ll;
const int N=1e6;
const ll mod=1e9+7,bs=131;
```

```
int n,nxt[N+5],f[N+5],ans;
ll p[N+5], hs[N+5];
char s[N+5];
ll mo(ll u) {return ((u%mod+mod)%mod);}
ll calc(int l,int r) {return mo(hs[r]-hs[l-1]*p[r-l+1]);}
int main(void)
    scanf("%d%s",&n,s+1);
    for (int i=2,j=0;i<=n;i++)</pre>
        while (j\&\&s[j+1]!=s[i]) j=nxt[j];
        if (s[j+1]==s[i]) j++;
        nxt[i]=j;
    }
    p[0]=1;
    for (int i=1;i<=n;i++) p[i]=mo(p[i-1]*bs);</pre>
    for (int i=1;i<=n;i++) hs[i]=mo(hs[i-1]*bs+s[i]);</pre>
    for (int i=n/2;i;i--)
    {
        f[i]=f[i+1]+2;
        while (f[i]&&(i+f[i])*2>n) f[i]--;
        while (f[i]&&calc(i+1,i+f[i])!=calc(n-f[i]-i+1,n-i)) f[i]--;
    }
    for (int i=nxt[n];i;i=nxt[i]) if (i*2<=n) ans=max(ans,i+f[i]);</pre>
    printf("%d\n",ans);
    return 0;
}
```

完结撒花~

编辑于 2024-07-30 17:16 · IP 属地江苏

内容所属专栏



订阅专栏

算法 数据结构 OI (信息学奥林匹克)

