# 知识精炼(三)

全 主讲人:邓哲也



定义一个数是美丽的,当且仅当它能整除自身的每个非零数位。

例如250是美丽的,2333就是不美丽的。

询问[L, R]中有多少个数是美丽的。

 $1 \leq L \leq R \leq 9 \cdot 10^{18}$ 

考虑一个数能被它的每个非零数位整除。

等价于一个数能被它的每个非零数位的LCM整除。

而1~9的LCM是 2520。

因此一个数的所有非零数位的LCM一定是 2520的因子。

我们设状态为 f[dep][1cm][mo]

表示当前枚举到了第 dep 位, 当前所有非零数位的 LCM 是 1cm, 当前这个数模2520的值是 mo。

因为中途 1cm 会变化, 所以不能用 mo 表示模 1cm 的值。

最后检查 mo % 1cm == 0 即可。

枚举当前位 k, 哪些状态可以转移到当前状态呢?

f[dep-1][LCM(1cm, k)][(mo\*10+k) % 2520]

但是 1cm 和 mo 都是 2520 的大小,内存不够 注意到 2520 的因子只有 48 个。

因此把1cm这一维优化到 48 就行了。

数组的大小就变成了 20 \* 48 \* 2520

```
long long dp(int less, int dep, int l, int mo) {
       if (!dep) return (mo\%b[1]==0);
       if(!less) if(~f[dep][1][mo]) return f[dep][1][mo];
       if(less) if(~g[dep][1][mo]) return g[dep][1][mo];
       long long ret=0;
       int ed=(less)?9:a[dep];
       for(int i=0;i<=ed;i++) ret+=dp(less||(i<ed),dep-1,(!i)?1:d[1][i],(mo*10+i)%2520);
       if(!less) f[dep][1][mo]=ret; else g[dep][1][mo]=ret;
       return ret;
```

```
long long work(long long x) {
       a[0]=0;
       memset(f, -1, sizeof(f));
       memset(g, -1, sizeof(g));
        for (;x;x/=10) a [++a[0]]=x\%10;
       return dp(0, a[0], 0, 0);
void solve() {
        long long L, R;
       cin \gg L \gg R;
        cout << work (R) -work (L-1) << end1;
```

```
int main() {
       int t=0;
       for (int i=1; i \le 2520; i++) if (2520\%i=0) { b[t]=i; c[i]=t++;}
       for (int i=0; i< t; i++) for (int j=1; j< 10; j++) d[i][j]=c[lcm(b[i], j)];
       int tc;
       scanf ("%d", &tc);
       while(tc--) solve();
       return 0;
```

# 下节课再见