

腾讯 2013 校园招聘技术类笔试题

一、选择题

1、数据库表设计最合理的是 (A)

A. 学生{id,name,age} ,学科{id,name} 分数{学生 id, 学科 id, 分数}

B. 学生{id,name,age} ,分数{学生 id, 学科名称, 分数}

C. 分数{学生姓名, 学科名称, 分数}

D. 学科{id,name},分数{学生姓名, 学科 id, 分数}

解析: C,D 肯定不对, B 中将学科独立成一个表结构会更加清晰, 一个实体对应一张表。

2、在数据库系统中, 产生不一致的根本原因是 (D)

A. 数据存储量太大 B. 没有严格保护数据 C. 未对数据进行完整性控制 D. 数据冗余

解析: 基本概念

3、15L 和 27L 两个杯子可以精确地装 (C) L 水?

A. 53 B. 25 C. 33 D. 52

解析: 设 A 杯 15L, B 杯 27L, 用 A 打两次水, 将 B 装满, 最后 A 还剩 3L, 将 3L 水装至 B, 还是用 A 打两次水, 将 B 装满, 最后 A 中有 6L, $6+27=33$. 9, 12, 15..

同理 设 A 杯 15L, B 杯 27L, 用 A 打两次水, 将 B 装满, 最后 A 还剩 3L, 将这 3L 倒入 B, 再将 A 接满倒入 B, 此时 B 杯中有 18L 水, 将 A 接满, 则 $15+18=33$ L

4、考虑左递归文法 $S \rightarrow Aa|b$, $A \rightarrow Ac | Sd | e$, 消除左递归后应该为 (A)

A.

B.

C.

D.

$S \rightarrow Aa|b$

$S \rightarrow Ab|a$

$S \rightarrow Aa|b$

$S \rightarrow Aa|b$

$A \rightarrow bdA'|A'$

$A \rightarrow bdA'|A'$

$A \rightarrow cdA'|A'$

$A \rightarrow bdA'|A'$

$A \rightarrow cA'|adA' | \epsilon$

$A \rightarrow cA'|adA' | \epsilon$

$A \rightarrow bA'|adA' | \epsilon$

$A \rightarrow caA'|dA' | \epsilon$

解析： e 为空集，消除左递归，即消除 有 $A \rightarrow A^*$ 的情况，消除做递归的一般形式为

$U = Ux_1 \mid Ux_2 \mid y_1 \mid y_2$

$U = y_1U' \mid y_2U'$

$U' = x_1U' \mid x_2U' \mid e$

$A = Ac \mid Aad \mid bd \mid e$

$A = bdA' \mid A'$

$A' = cA' \mid adA' \mid e$

5、下列排序算法中，初始数据集合对排序性能无影响的是 (B)

A. 插入排序 B. 堆排序 C. 冒泡排序 D. 快速排序

解析： 插入和冒泡再原数据有序的情况下会出现性能的极端情况 ($O(n)$, $O(n^2)$). 快速排序在对一个基本有序或已排序的数组做反向排序时，每次 partition 的操作，大部分元素都跑到了一遍，时间复杂度会退化到 $O(n^2)$ 。

6、二分查找在一个有序序列中的时间复杂度为 (b)

A. $O(N)$ B. $O(\log N)$ C. $O(N*N)$ D. $O(N*\log N)$

7、路由器工作在网络模型中的哪一层 (c) ?

A. 数据链路层 B. 物理层 C. 网络层 D. 应用层

解析： 相关物理硬件和 OSI 协议层次的对应关系：

物理层 光纤、同轴电缆 双绞线 中继器和集线器

数据链路层 网桥、交换机、网卡

网络层 路由器

传输层 网关

8、对于满足 SQL92 标准的 SQL 语句: `select foo,count(foo) from pokes where foo>10 group by foo having count(*)>5 order by foo`，其执行顺序应该是 (A)

A. FROM -> WHERE -> GROUP BY -> HAVING -> SELECT -> ORDER BY

B. FROM -> GROUP BY -> WHERE -> HAVING -> SELECT -> ORDER BY

C. FROM -> WHERE -> GROUP BY -> HAVING -> ORDER -> BY SELECT

D. FROM -> WHERE -> ORDER BY -> GROUP BY -> HAVING -> SELECT

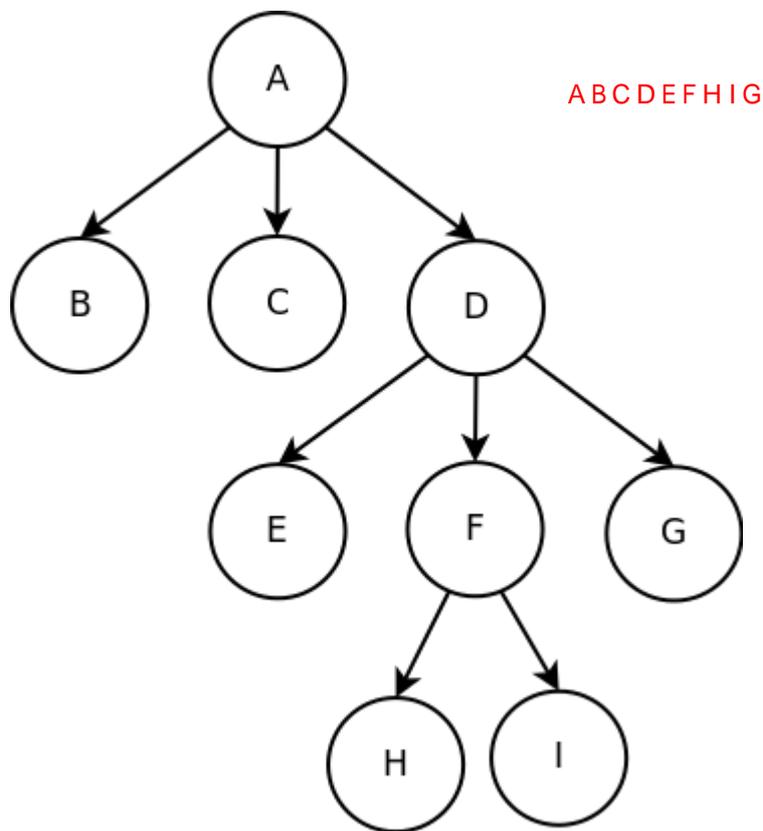
解析： SQL Select 语句完整的执行顺序：

- 1) from 子句组装来自不同数据源的数据；
- 2) where 子句基于指定的条件对记录行进行筛选；
- 3) group by 子句将数据划分为多个分组；
- 4) 使用聚集函数进行计算；
- 5) 使用 having 子句筛选分组；
- 6) 计算所有的表达式；

7) 使用 order by 对结果集进行排序。

只有 select 选出了相应的表 才能对其排序，删除之类的操作，因此 合理的答案应该为 from --where-- group by-- having --select-- order by

9. 使用深度有限算法遍历下面的图，遍历的顺序为 (G)



- A. ABCDEFGHI B. BCEHIFGDA C. ABCEFHI G
D D. HIFEGBCDA

10. UNIX 系统中，目录结构采用 B D

- A. 单级目录结构 B. 二级目录结构 C. 单纯树形目录结构 D. 带链接树形目录结构

11. 请问下面的程序一共输出多少个“-”? D

```
#include <stdio.h> http://coolshell.cn/articles/7965.html

#include <sys/types.h>

#include <unistd.h>

int main(void)

{

    int i;

    for(i=0; i<2; i++)

    {

        fork(); //复制父进程，调用一次，返回两次

        printf("-"); //缓冲区数据

    }

    return 0;

}
```

A.2 个 B.4 个 C.6 个 D.8 个

解析:

关键 1.fock 之后的代码父进程和子进程都会运行;

关键 2.printf("-");语句有 buffer, 所以, 对于上述程序, printf("-");把“-”放到了缓存中, 并没有真正的输出, 在 fork 的时候, 缓存被复制到了子进程空间, 所以, 就多了两个, 就成了 8 个, 而不是 6 个。

用printf()输出时是先输出到缓冲区, 然后再从缓冲区送到屏幕上。输出到屏幕的条件:

12.请问下面的程序一共输出多少个“-”? C

```
#include <stdio.h>
```

1. 使用fflush (stdout) 强制刷新。
2. 缓冲区已满。
3. scanf()要在缓冲区里取数据时会先将缓冲区刷新。
4. \n,\r进入缓冲区时。
5. 线程结束的时候, 如果该线程里也有printf(....);
6. 程序结束时。

因此, 在第一次fork中, 父进程和子进程的-均为输出, 而是保存在缓冲区中, 当第二次fork时, 又被复制到了新建的进程中, 此时系统中共有4个进程, 每个进程中都有两个-, 因此共输出8次。

```

#include <sys/types.h>

#include <unistd.h>

int main(void)
{
    int i;

    for(i=0; i<2; i++)
    {
        fork(); //复制父进程，调用一次，返回两次

        printf("-\n"); //缓冲区数据
    }

    return 0;
}

```

A.2 个 B.4 个 C.6 个 D.8 个

解析： printf("-\n")刷新了缓冲区

13.避免死锁的一个著名的算法是 (B)

A.先入现出法 B.银行家算法 C.优先级算法 D.资源按需分配法

14.怎么理解分配延迟 (dispatch latency) A

A.分配器停止一个进程到开启另一个进程的时间

B. 处理器将一个文件写入磁盘的时间

C. 所有处理器占用的时间

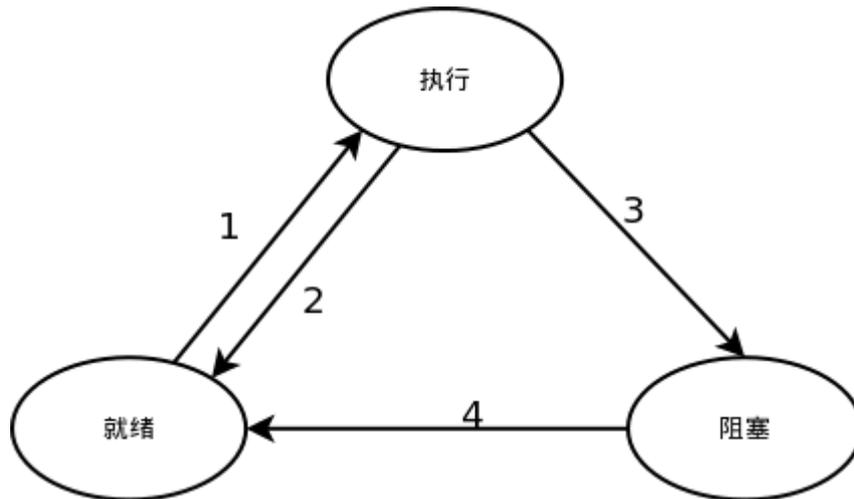
D.以上都不对

解析：分派程序停止某一个处理元使用中央处理器，并分派中央处理器给另一个处理元所需的时间，称为分派时间（Dispatch Latency）。

15.以下哪一个不是进程的基本状态？ D

- A. 阻塞态 B. 执行态 C. 就绪态 D. 完成态

解析：进程状态转移图



1: 就绪->执行，当前运行进程阻塞，调度程序选一个优先权最高的进程占有处理机；

2: 执行->就绪，当前运行进程时间片用完；

3: 执行->阻塞，当前运行进程等待键盘输入，进入了睡眠状态。

4: 阻塞->就绪，I/O 操作完成，被中断处理程序唤醒。

16.假定我们有 3 个程序，每个程序花费 80%的时间进行 I/O，20%的时间使用 CPU。每个程序启动时间和其需要使用进行计算的分钟数如下，不考虑进程切换时间。 B

程序编号	启动时间	需要 CPU 时间（分钟）
1	00:00	3.5
2	00:10	2
3	00:15	1.5

请问在多线程/进程环境下，系统的总响应时间是（）

- A.22.5 B.23.5 C.24.5 D.25.5

解答： 多道编程时 CPU 利用率的求法：

只有一个进程的时候，CPU 利用率肯定是 20%。

两个进程的时候：CPU 利用率是： $20\% + (1-20\%)*20\% = 36\%$

三个进程是： $36\% + (1-36\%)*20\% = 48.8\%$

其它的依次类推。

0-10 分钟的时候，只有一个进程 1 在运行。

单进程 CPU 占有率是 20%，所以这 10 分钟内，进程 1 消耗了 2 分钟的 CPU。

进程 2 是 0，进程 3 也是 0

然后在 10-15 分钟内，有两个进程在运行（1 和 2），双进程的 CPU 利用率是 36%，

所以，这五分钟内，CPU 一共利用了 1.8 分钟，平均分给每个进程，是 0.9 分钟。

此时，进程 1 已经占用了 CPU 2.9 分钟，还需要 0.6 分钟，这时候有三个进程在运行，所有总的 CPU 时间需要 1.8 分钟。

三进程的 CPU 利用率是 48.8%，所以总共需要 $1.8/0.488=3.69$ 分钟。这时，进程 1 已经 3.5 分钟的 CPU 利用时间利用完了。

此时还剩下 2 和 3 号进程在运行。

2 号进程还需要 0.5 分钟，所以 $0.5 \times 2 / 0.36 = 2.78$ ，此时 2 号进程的 2 分钟 CPU 时间也利用完了。

3 号进程还需要 0.4 分钟的 CPU 利用时间。 $0.4 / 0.2 = 2$

参考 - 操作系统多道编程

17.在所有非抢占 CPU 调度算法中，系统平均响应时间最优的是（C）

A.实时调度算法 B.短任务优先算法 C.时间片轮转算法 D.先来先服务算法

18.什么是内存抖动（Thrashing）？A

A.非常频繁的换页活动 B.非常高的 CPU 执行活动
C.一个极长的执行进程 D.一个极大的虚拟内存交换活动

解析： 页面的频繁更换，导致整个系统效率急剧下降，这个现象称为内存抖动。抖动一般是内存分配算法不好，内存太小引或者程序的算法不佳引起的页面频繁从内存调入调。

内存换页算法：

先进先出页面置换算法（FIFO）：选择最早进入内存的页面置换

最近最久未使用页面置换算法（LRU）：选择最近一段时间内最长时间内没有被访问的页面置换

最优淘汰算法（OPT）：选择最长一段时间内不会被访问的页面进行置换，需要先将程序执行一遍，获得页面的使用情况。性能最好，但不容易事先，一般用来评价其他页面置换算法的好坏

19. Belady's Anomaly 出现在哪里（B）

A.内存管理算法

B.内存换页算法

C.预防死

锁算法

D.磁盘调度算法

解析：Belady 异常（Belady Anomaly）：有些情况下，页故障率（缺页率）可能会随着所分配的帧数的增加而增加。使用先进先出页面置换算法容易出现该问题

原因：因为使用了不恰当的演算法(如 FIFO)，虽然空间够多(frame 够多)，但因为总是选到不应该被 swap 的 page，所以反而让 page fault 次数变多了。

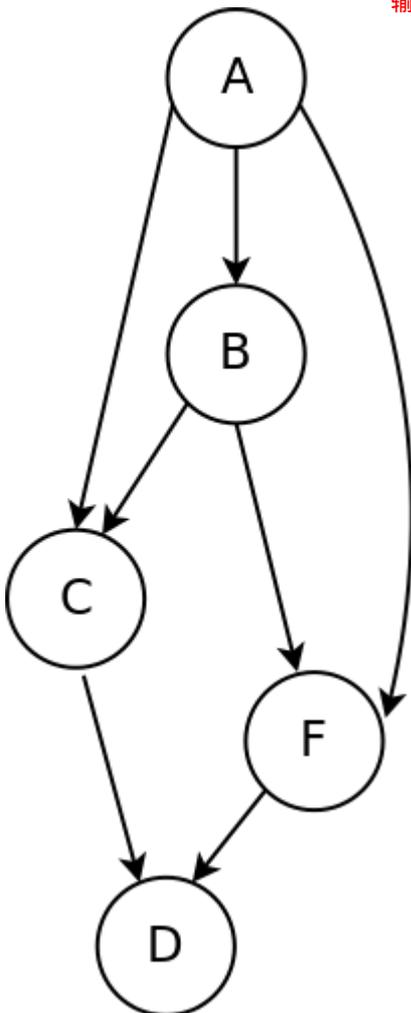
20.下面的生产者消费者程序中，哪个不会出现死锁，并且开销最少？ A

解析：代码太多，不做 --

二、填空题

21.将下图进行拓扑排序后，对应的序列为 ABCFD

输出当前无入边的结点，在删除一个结点时，将该结点的出边也一同删除。



解析：拓扑排序的定义:对一个有向无环图(Directed Acyclic Graph 简称 DAG)G 进行拓扑排序,是将 G 中所有顶点排成一个线性序列,使得图中任意一对顶点 u 和 v,若 $\langle u, v \rangle \in E(G)$,则 u 在线性序列中出现在 v 之前。

22.下面的函数使用二分查找算法,对已按升序排序的数组返回所要查找的数值的数据位置,请填写缺少的两句语句:

```
int* BinarySearch(int* arrayAddress, int arrayLength, int value
ToSearch)
{
    int head = 0 ;
    int tail = arrayLength - 1;
    while(head < tail)
    {
        mid = (head + tail)/2;
        if(arrayAddress[mid] > valueToSearch)
            tail = mid - 1;
        else
            head = mid + 1;
    }
    if(tail < arrayLength && arrayAddress[tail] == valueToSearch)
        return &arrayAddress[tail];
    else
```

```

return NULL;
}

```

```

tail = mid - 1 ;
head = mid + 1;

```

23. 一个有 N 个正数元素的一维数组 (A[0], A[1], A[2], ..., A[N-1])，求连续子数组和的最大值。

对于以元素a[i]结尾的和最大的连续子数组要么是以a[i-1]结尾的和最大的连续子数组加上a[i]，要么就是a[i]。(强调以a[i]结尾)
 用sum[i]来存放以a[i]结尾的和最大的连续子数组，用nMax来存放当前和最大的连续子数组
 则sum[i] = max {sum[i-1]+a[i], a[i]};
 nMax = max{sum[i], nMax};

```

int max(int a,int b)
{
    return a > b ? a : b;
}

int MaxSum(int *A, int length)
{
    int nStart = A[0];
    int nAll = A[0];

    for(int i=1; i<length; i++)
    {
        nStart = max(nStart, 0) + A[i];
        nStart = max(nAll + A[i], 0);

        nAll = max(nAll, nStart);
    }

    return nAll;
}

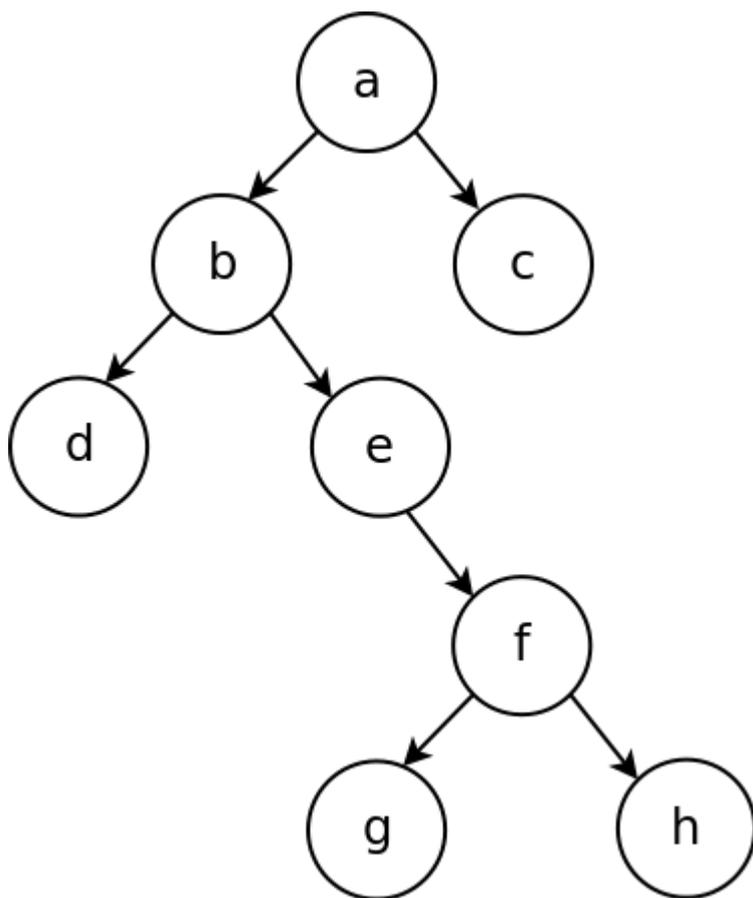
```

```

nStart = max(nAll + A[i], 0);
nAll = max(nAll, nStart);

```

24. 请给出二叉树的前序遍历 abdefghc



```

int GetLIS(int *arr, int n)
{
    if (arr == NULL || n <= 0)
        return -1;
    int nSum = 1;
    int nMax = 1;
    for (int i=1; i<n; i++)
    {
        if (arr[i] > arr[i-1])
            nSum++;
        else
            nSum = 1;
        nMax = nMax > nSum ? nMax : nSum;
    }
    return nMax;
}
  
```

25.最长递增子序列 (LIS) 表示在一个序列中, 保持递增的最长子序列, 比如 (2, 1, 4, 2, 3, 7, 4, 6) 的 LIS 是{1,2,3,4,6},则 LIS 的长度是 5.

~~对于一个有 N 个元素的序列, 得到 LIS 的长度的最优时间复杂度是 O(nlogn), 空间复杂度是 o(n)。~~

令sum为以第i个元素结尾的最长子序列的值, 取值有两种情况:
 1、当a[i]>a[i-1]时, sum = sum+1
 2、当a[i]<=a[i-1]时, sum = 1

动态规划-最长上升子序列 (LIS)

26.给一系列的数 1, 2, 3, ..., n(有序的)和一个栈 (stack), 这个栈无限大, 将这 n 个数按照顺序放入栈中, 但是随机的从栈中弹出, n=5, 一共有多少中弹栈方式。 42

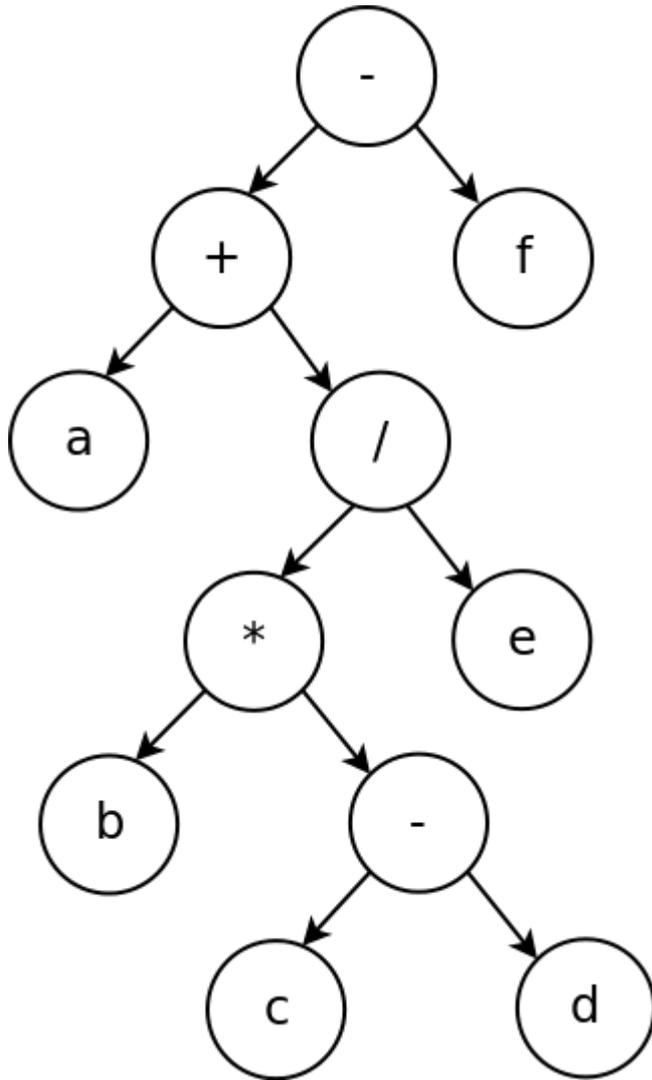
解析: 这是卡特兰数的典型应用。Catalan 数的定义令 h(1)=1, Catalan 数满足递归式: h(n) = h(1)*h(n-1) + h(2)*h(n-2) + ... + h(n-1)h(1), n>=2 该递推关系的解为: h(n) = C(2n,n)/(n+1), n=1,2,3,... (其中 C(2n,n)表示 2n 个中取 n 个的组合数)

h(5) = C(10,5)/6 = 42

```

int GetPopNum(int n)
{
    int sum = 0;
    if (n == 0 || n == 1)
        return 1;
    for (int i=1; i<=n; i++)
    {
        sum += GetPopNum(i-1)*GetPopNum(n-i);
    }
    return sum;
}
  
```

27.请给出表达式 $a + b*(c-d)/e-f$ 的逆波兰式。abcd-*e/+f-



解析：先画出式子的二叉树，再写出后序遍历的结果。

三、Web 前端方向附加题 略

四、其他方向附加题

1.微博广告投放是腾讯收入来源之一，为了保证投放的广告对用户更有帮助，必须分析用户对什么最感兴趣。用户的每条微薄都可以拆分成几个关键字，腾讯微博每个月会收集到上 T 的关键字，请你分析出其中出现次数最多的十个关键字。

解析：先用 Hashmap 统计关键字的出现次数，再用“求最大的 k 个数”的方法，用堆来得到出现次数最大的 10 个关键字。

初始创建大小为10的最小堆，当堆顶的数小于选取的数时，两数交换，再将该堆调整为最小堆。
最终堆中的数据即为出现次数最多的十个关键字

2.腾讯新闻首页改版之后，为了精确掌握改版效果，需要准实时统计每篇文章的IP数量，即从文章发表之后，有多少个不同的ip的用户读过这篇文章。每个用户访问请求都会被web服务器解析，并实时传输到后台统计系统，请逆设计该“后台统计系统”，以完成统计。