数据结构等理论

2022年6月30日 16:46

1. 大顶堆与小顶堆

○ 大顶堆:每个父节点的元素都大于等于其左右子节点的值

○ 小顶堆:每个父节点的元素都小于或等于其左右子节点的元素

2. 计算机的组成部分

- 硬件系统 + 软件系统
- 硬件系统
 - 控制器,存储器,运算器、输入设备、输出设备
- 软件系统
 - 应用软件
 - 系统软件

3. 缓存的分级

○ 一级缓存:基本上都是内置在CPU的内部和CPU保持相同速度进行运行、容量小

○ 二级缓存:协调一级缓存与内存之间的工作效率

○ 三级缓存: 三级缓存与二级缓存的作用类似, 为读取二级缓存不够用时而设计的一种缓存手段

4. 数组和链表的区别

○ 数组在内存空间中是连续存储的,链表在内存中可以存储在任意地方

○ 数组静态分配内存, 链表动态分配内存

5. 高斯分布

横轴区间 (μ-σ,μ+σ) 内的面积为68.268949%。

$$erf\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right) = 0.6826$$

横轴区间 (μ-2σ,μ+2σ) 内的面积为95.449974%。

$$\circ$$
 $erf\left(\frac{2}{\sqrt{2}}\right) = 0.9544$

横轴区间 (μ-3σ,μ+3σ) 内的面积为99.730020%。

$$erf\left(\frac{3}{\sqrt{2}}\right) = 0.9973$$

6. Hessian矩阵正定

- 判定条件
 - 各顺序主子式的值大于0
 - 矩阵的特征值全大于0
- 。 计算方法

这四个, 几阶方阵就会有几个顺序主子式。

7. 矩阵的逆

○ 矩阵可逆的条件

- 给定一个n阶方阵A,若有一个n阶方阵B,使得AB=BA=E,其中E为n阶单位矩阵,则称A可逆
- 矩阵A可逆的充要条件时: 行列式不等于0
- 。 求逆的方法
 - 待定系数法

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ -1 & -3 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a+2c & b+2d \\ -a-3c & -b-3d \end{bmatrix}$$
$$= \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- 伴随矩阵法
 - □ 伴随矩阵是矩阵元素所对应的代数余子式,所构成的矩阵再转置得到

定理1给出了计算逆矩阵的一种方法:

1) 计算IAI; 2) 计算A*;

3) 写出 A^{-1} , $A^{-1} = \frac{1}{|A|}A^{*}$.

8. 矩阵的特征值以及特征向量计算

○ 特征值及特征向量

对于n阶矩阵A, 如果存在数值 λ 和非0向量 α , 使得 $A\alpha = \lambda\alpha$, 则我们称 λ 为矩阵的特征值, α 为对 应λ的特征向量Q

- 计算方式 (特征多项式)
 - 特征多项式 |λ| A| = 0

$$\begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 5 & -1 \end{bmatrix}$$

解: 特征多项式 | \lambda | - A | = 0为

简化后得 (λ - 4)(λ + 2) = 0

得矩阵得特征值为 4 和 -2

我们将特征值4带入矩阵 (λI - A)

接下来就是利用增广矩阵求解基础解系,如果忘了请查阅线性方程组章节

得出对应得特征向量 α = (1, 1)T

同理将特征值-2带入矩阵中,求解对应得基础解系

- 9. 时间复杂度和空间复杂度
 - 都用于分析算法效率
 - 。 时间复杂度
 - 时间复杂度衡量的是一个算法的运行速度
 - 算法中的基本操作的执行次数, 为算法的时间复杂度
 - 函数执行基本操作的次数为F(N)=N2+2*N+10,只保留最高阶项
 - 空间复杂度
 - 空间复杂度衡量算法在运行过程中所占用的内存空间的大小
 - 空间复杂度不是程序占用了多少空间,空间复杂度算的是变量的个数

10. 贪心算法和动态规划的区别

- 。 贪心算法
 - 每次只考虑当前,不能保证得到全局最优解,只保证当前最优解,一般时间复杂度较低
- 。 动态规划
 - 把一个大的问题进行拆分,细分成一个个小的子问题,且能够从这些小的子问题的解推导出原问题的解
 - 具有最优子结构性质和重叠子问题性质,可以得到全局最优解。
 - 每步所做的选择往往依赖于相关子问题的解,因而只有在解出相关子问题时才能做出选择

11. 动态规划和递归的区别

- 。 相同点
 - 两者都采用了分而治之的思想
 - 将原始问题分解为一个个小问题进行处理
- 区别
 - 递归
 - □ 自上而下的思想
 - □ 从大问题到小问题
 - □ 递归可能存在重复运算
 - 动态规划
 - □ 自下而上的思想
 - □ 先解决小问题,由小问题的解得到大问题的解
 - □ 动态规划会储存每个小问题的结果,从而它的计算速度会比递归要快

12. 优先级队列

- 概念
 - 一种特殊的队列,在优先队列中,元素被赋予优先级,当访问队列元素时,具有最高优先级的元素最先被删除
 - 优先队列按照元素的优先级决定出队顺序:优先级高的元素先出队,优先级低的元素后出队
- 适用场景

■ 任务调度:根据优先级执行系统任务

■ 选择问题: 查找第 k 个最小元素

- 。 实现方法
 - 大顶堆、小顶堆

13. 深度优先与广度优先的区别

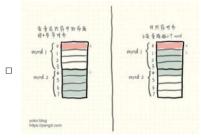
- 深度优先
 - 深度优先采用栈
 - 深度优先对每一个可能的分支路径深入到不能再深入为止
 - 深度优先有回溯操作,不保留全部结点,占用空间少
- 广度优先
 - 广度优先采用队列
 - 广度优先层次遍历,从上往下对每一层依次访问,在每一层中,从左往右访问结点
 - 广度优先保留全部结点,占用空间大

14. for循换和while循换的区别

- for循换
 - 循换次数已知
 - 循换变量只在循环体内有效
- while循换
 - 循换次数未知
 - 先判断条件再执行循环体
 - 循环变量出了循换还能继续使用

15. 内存对齐

- CPU访问内存时,并不是逐个字节访问,而是以字长(word size)为单位访问
 - 比如32位的CPU,字长为4字节,那么CPU访问内存的单位也是4字节。
- 。 内存对齐目的
 - 减少CPU访问内存的次数
 - □ 读取8个字节的数据,一次读取4个字节那么只需要读取2次



- 16. Dijkstra算法 (迪杰斯特拉算法)
 - 作用
 - 解决的是有权图中最短路径问题,给定图G和起点,得到S到达其他每个顶点的最短距离
 - 。 思想
 - 每次找到离起点最近的点,然后用它到起点的最短路来更新其他的点到起点的最短路(每个点只用一次)

18.

- 17. Prim算法 (普里姆算法)
 - 。 作用
 - 在加权连通图中搜索最小生成树
 - 根据图中权值找到连接所有顶点的最短路径
 - 。 思想
 - 选取权值最小边的其中一个顶点作为起始点。
 - 找到离当前顶点权值最小的边,并记录该顶点为已选择。
 - 重复第二步,直到找到所有顶点,就找到了图的最小生成树
- 40 ¥b+D+=-
- 19. 数据库事务

○ 定义

- 由一系列的数据库操作组成
 - 要么全部执行,要么全部不执行
 - 是一个不可分割的工作单位
- 。 四大特性
 - 原子性
 - □ 事务包含的所有操作要么全部成功,要么全部失败回滚
 - 一致性
 - □ 事务必须使数据库从一个一致性状态变换到另一个一致性状态
 - 隔离性
 - □ 多个并发事务之间要相互隔离
 - 持久性
 - □ 事务一旦被提交了,那么对数据库中的数据的改变就是永久性的
- 。 读取数据存在的问题
 - 脏读
 - □ 一个事务读取了另一个未提交的事务中的数据
 - □ 修改时允许读取
 - 不可重复读
 - □ 对于数据库中的某个数据,一个事务多次查询却返回了不同的数据值
 - 虚读
 - □ 事务非独立执行时发生的一种现象
 - □ 读取时允许插入

- 。 事务隔离级别
 - 串行化
 - □ 一个一个排队执行
 - □ 可避免 脏读,虚读,不可重复读
 - 可重复读
 - □ 当一个事务启动后,不再允许进行修改操作
 - □ 可避免不可重复读
 - 读提交
 - □ 只能读到已经提交了的内容
 - □ 可避免脏读
 - 读未提交
 - □ 可以读到未提交的内容
 - □ 可能会产生脏读、不可重复读、幻读
- 20. 数据库连接方式
 - 内连接
 - 用于查询来自两个或多个相关表的数据
 - 左连接
 - 用于查询来自多个表的数据
 - 右连接
 - 组合来自两个或多个表的数据
 - 。 交叉连接
 - 连接两个或多个不相关的表
- 21. 数据库结构
 - 客服端, 服务端, 表, 字段, 记录, 单元格
- 22. 数据库操作
 - 数据库以及数据库中的表
 - CREATE

```
-- CREATE TABLE <表名>
-- (
-- (列名1> 〈数据类型> 〈约束>,
-- (列名1> 〈数据类型> 〈约束>,
-- (表约束1>,
-- (表约束1>,
-- (表约束2>,
-- (表约束2>,
-- )
```

- DROP
 - □ DROP TABLE 〈表名〉
- ALERT
 - □ ALTER TABLE 〈表名〉ADD 〈列名〉〈类型〉;
 - □ ALTER TABLE <表名> DROP COLUMN <列名>;
- 。 记录
 - SELECT
 - ISERTE
 - UPDATE
 - DELETE
- 数据库删除方法
 - Delete
 - □ 删除数据表中的行
 - □ 可以删除某一行,也可以在不删除数据表的情况下删除所有行
 - Truncate
 - □ 删除数据表中的数据
 - □ 仅数据表中的数据,不删除表

- Drop
 - □ 删除数据表或数据库,或删除数据表字段
- 23. 数据库索引的作用
 - 。 可以快速访问数据库表中的特定信息。
 - 。 提高数据的检索速度
 - 加快表与表之间的连接速度
- 24. 数据库范式
 - 目的
 - 解决关系数据库中数据冗余、更新异常、插入异常、删除异常问题
 - 1NF
 - 强调属性的原子性约束
 - 要求属性具有原子性,不可再分解
 - 2NF
 - 强调记录的唯一性约束
 - 数据表必须有一个主键
 - 没有包含在主键中的列必须完全依赖于主键,而不能只依赖于主键的一部分
 - 3NF
 - 强调数据属性冗余性的约束
 - 非主键列必须直接依赖于主键
 - 消除了非主属性对码的传递函数依赖
 - o BCNF
 - 防止主键的某一列会依赖于主键的其他列
 - o 4NF
 - 非主属性不应该有多值
 - 限制关系模式的属性间不允许有非平凡且非函数依赖的多值依赖
 - o 5NF
 - 消除了4NF中的连接依赖
- 25. 1列不可再分 2非主键字段必须依赖主键字段 3非主键字段不依赖其他非主键字段