大学计算机基础

第一章:基于计算机问题的求解

1. 计算机科学与计算机学科:

学科是一种学术分类, 指一定科学领域或一门科学的分支。

计算机科学是研究计算机及其周围各种现象和规律的科学: 计算机科学分为**理论计算机科学和实验计算机科学**两部分:

计算机学科是研究计算机的设计、制造,以及利用计算机进行信息获取、储存、处理、控制等的理论、原则、方法和技术的学科。 计算机学科的三个大研究方向:计算机系统结构方向;计算机应用 方向;计算机软件与理论方向。

第二章: 计算机信息数字化基础

一. 基本概念:

- (1) 数制:数的表示规则。如十进制、二进制等:
- (2) 基数:一个数制所包含的数字符号的个数称为该数制的基数。如十进制含0~9十个数字符号, 其基数为10; 二进制包含0、1两个数字, 其基数为2.
 - (3) 位值:由位置决定的值就叫位值,即权;
 - (4) 数值的按权展开:各位数字本身的值与其权之积的总和。
- 2. 数制之间的转换:

例如十进制换二进制:整数部分"除二取余",小数部分"乘二取整"

(1) 二进制转换成八进制:

将第一个二进制数转换成八进制数,自小数点开始分别向左、 右每三位一组划分,不足三位组的以 0 补足,然后将每组三位 二进制数代之以一位等值的八进制数即可:

(2) 八进制数转换成二进制数:

其过程与二进制换八进制相反,即将每一位八进制数代之以等值的**三位**二进制数即可。

- (3) 二进制转换成十六进制:四位一组:
- (4) 十六进制转换成二进制同理;

二. 二进制数值的计算机表示:

- 1. 整数的计算机表示:
 - (1) 原码:分别用 0 和 1 代替数的正号和负号,并置于最高有效位上,绝对值部分置于右端,中间若有空位填上 0. 例如

【15】 _原=00001111

【-7】 _原=10000111

注:

- ① 原码二进制数值范围: (2⁻⁻¹-1) ~ (2⁻⁻¹-1);
- ② 原码直接明了, 但是不便进行减法运算;
- ③ 0 原码的表示方法不唯一: 正 0 为 00000000, 负 0 为 10000000

(2) 反码: 正数的反码表示与其原码表示相同, 负数的反码表示是把原码符号位以外的各位取反, 即变为 1, 1 变为 0.

例如:【15】_反=00001111 【-7】_后=11111000

(3) 补码:正数的补码表示与其原码相同,负数的补码表示是 把原码除符号位以外的各位取反后末位加1

例如:【15】_补=00001111 【-7】_补=11111001

注: ①n 位补码的范围是-2^{n-1~} (2ⁿ⁻¹-1);

②补码难以看出它的真值; 0 的补码唯一

(00000000)

2. 实数的计算机表示:

- (1) 定点数表示法:
- ① 定点小数表示法:将小数点的位置固定在最高数据位的左边;定点小数能表示的数都是小于1的纯小数;
- ② 定点整数表示法: 将小数点的固定位置固定在最低有效位的 右边; 对于二进制定点整数, 所能表示的所有数都是整数。
- (2) 浮点数表示法

阶符	阶码	数符	尾数
----	----	----	----

阶码和尾数可以采用原码、补码或其他编码方式表示。 计算机中表示浮点数的字长通常为 32 位, 其中 7 位作阶 码, 1 位作阶符, 23 位作尾数, 一位作数符。

阶码的存储位数决定了可表达数值的范围,

尾数的存储位数决定了可表达数值的精度。

三. 逻辑运算与计算机控制:

"非""与""或""异或"(异或:相异取真值,否则取假值)

四. 信息分类与信息数字化方法:

- 1. 计算机普遍使用 1 个字节(8 位二进制数)作为最小的存储和处理单元,故存储一个 ASCII 码恰好需要 1 个字节的最低 7 位,最高位用作串行通信的奇偶校验位,检验通信中的误码。
- 2. 汉字国标码: 2字节,每个字节7位代码,最高位为0 汉字机内码:将国标码的每个字节的最高位均置1
- 3. 国际标准 ISO 定义了 UCS-2 与 UCS-4. UCS 与其他字符双向兼容。
- 4. 图形:以矢量图形文件形式存储;

图像:像素储存;

图像占用空间大小:大小=分辨率*位深/8

分辨率=宽*高(如: 1024*768,640*480)

位深: 如 24 位, 16 位, 8 位

/8 计算的是字节数。

- 5. 音频: 数据量 (字节/秒) = (采样频率 (Hz) × 采样位数 (bit) × 声道数)/8
- 6. 条形码与 RFID (Radio Frequency Identification, 射频识别)

第三章: 计算机工作原理与硬件体系结构

- 1. 电子计算机的产生: 1946.2 美国 ENIAC (每秒 5000 次)
- 2. 电子计算机发展的四个阶段:
 - (1) 第一代: 电子管数字计算机:
 - (2) 第二代: 晶体管数字计算机:
 - (3) 第三代:集成电路数字计算机;
 - (4) 第四代: 大规模集成电路数字计算机:
- 3. 电子计算机分类:超级计算机、微型计算机、工作站、服务器、嵌入式计算机;
- 4. 图灵机模型:

图灵机包括以下 4 个部分:

- (1) 一条无限长的纸带,用于使用二进制符号来表达计算所用数据和控制规则:
- (2) 一个读写头, 用于获取或者改写纸带当前位置上的符号;
- (3) 一个状态寄存器,用于保存图灵机当前所处的状态(包括停机状态);
- (4) 一套控制规则,它根据当前机器所处的状态以及当前读写头 所获取的符号,来确定读写头下一步的动作,并改变状态寄 存器的值,令机器进入一个新的状态

图灵机模型是一个理论模型,可以计算任何现代计算机可以计算的问题。

5. 冯•诺依曼模型:

- 冯•诺依曼体系思想:程序存储,顺序执行;
 - 冯。诺依曼模型所含部分:
 - (1) 存储器:
 - (2) 运算器:
 - (3) 控制器:
 - (4) 输入输出设备
- 6. 计算机存储体系:
 - (1) 主存储器: 又称内存储器、主存或内存。包括 ROM 和 RAM;

ROM: Read Only Memory. 信息一旦被写入, 无法更改;

RAM: Random Access Memory. 一旦切断电源,数据将完全消失。

(2) 辅助存储器: 又称外部存储器或外存

7. 总线的类型:

- (1) 内部总线: CPU 内部各组件之间的连线:
- (2) 系统总线:提供 CPU 与计算机系统各部分之间的信息通路:
- (3) 外部总线: 微机与外部设备之间的总线, 也称扩展总线。

总线带宽=总线频率*总线位宽/8:

总线位宽: 总线能同时传送的二进制位数, 目前主要是32位或64位;

8. 微型计算机多级存储体系:

读写速度: CPU>Cache>RAM>硬盘>光盘>软盘>磁带:

9. 多核处理器:也称为多处理器或单芯片多处理器,是指在一个处理器中集成两个或多个完整的计算引擎(内核),将多个完全功能的核心集成在同一个芯片内,整个芯片作为一个统一的结构对外提供服务。*区分多核、并行、集群:

多核计算机:一个处理器多个内核;

并行计算机: **多个处理器**; 一般分为单指令多数据流和多指令多数据流;

集群计算机: 多个计算机系统, 通过互联网连接在一起;

第四章: 计算机软件平台

- 1. 软件平台应该包括两方面的能力,分别由系统软件和应用软件提供;
- 2. 在计算机软件系统中, 能够直接与硬件平台交流的就是操作系统;
- 3. 操作系统的功能: (1) 文件系统; (2) 用户界面; (3) 内存管理; (4) 进程管理; (5) 设备管理; (6) 网络通信; (7) 安全机制4. 操作系统的主要特征:
 - (1) 并发性:两个或两个以上的事件或活动在同一时间间隔内 发生;
 - (2) 共享性: 计算机系统中的资源(包括硬件资源和信息资源) 可被多个并发执行的用户程序和系统程序共同使用, 而不是被其中某一个程序所独占:资源共享的方式可以分

为互斥访问和同时访问,同时是宏观的说法,微观上访问 资源仍是交错的

- (3) 异步性: 也称随机性; 多数进程的执行不是一贯到底, 而是"走走停停":
- (4) 虚拟性: 把物理上的一个实体变成逻辑上的多个对应物, 或把物理上的多个实体变成逻辑上的一个对应物;
- 5. 磁盘数据存储与管理:
 - (1)"簇"是硬盘上存储数据进行分配的最小单位:



- (2) 磁盘记录数据的五部分: 主引导记录 (MBR); 操作系统引导记录 (OBR); 文件分配表 (FAT); 根目录 (DIR) 和数据区 (DATA);
- (3) 格式化程序(例如 DOS 下的 Format 程序)并没有把 DATA 区的数据清除,只是重写了 FAT 而已;对于分区硬盘,也只是

修改了 MBR 和 OBR, 绝大部分的 DATA 区的数据并没有改变。 6. 文件管理机制:

(1) 文件系统: FAT16、FAT32、NTFS

FAT32/16 支持更小的最小分配单元,节省磁盘空间; NTFS 分配单元较大,数据读写速度明显更高。NTFS 文件系统是一个基于安全性的文件系统,建立在保护根目录和目录数据基础上,同时力求节省存储资源、减少磁盘占用量。

- •目录结构:通常采用三级或三级以上目录结构,提高对目录的检索速度和文件系统的性能;
- 路径名: 系统中每一个文件都有唯一的路径名;
- 当前目录: 从当前目录开始直到数据文件为止所构成的路径称为相对路径名, 从根目录开始的路径名称为绝对路径名;
 - (2) 数据存储原理:
- 文件的读取:操作系统从根目录中读取文件信息,然后找 FAT 的单元,直到遇到文件的结束标志 (FF);
- •文件的写入:操作系统在DIR区找到空区写入文件名、大小、创建时间等信息,然后在DATA区找到空区保存文件,并将DATA区的第一个簇写入DIR区;
- 文件的删除: 目录区做小改动
- 7. 命令方式: 命令行方式、批命令方式;
- 8. 任务管理: 进程的三种状态: 就绪状态, 执行状态, 阻塞状态;
- 9. 操作系统分类:

- (1) 根据应用领域:
 - a) 桌面操作系统:如MS DOS、Windows;
 - b) 服务器操作系统:如UNIX;
 - c) 嵌入式操作系统: 如 Linux、Windows Embedded、Android;
- (2) 根据使用环境和对作业处理方式:
 - a) 批处理操作系统: MVX、DOS/VSE:
 - b) 分时操作系统: Linux、UNIX、XENIX、Mac OS X:
 - c) 实时操作系统: iEMX、VPTX、RTOS、RT WINDOWS;

第五章: 计算机网络平台

- 1. 计算机网络的构成:资源子网、通信子网;
- 2. 网络拓扑结构: 总线型、星形、环形;
- 3. 开放系统互连参考模型 (OSI):
- (1) **物理层**: 利用物理传输介质为数据链路层提供物理连接, 主要任务是在通信线路上传输二进制数据的电信号:
- (2) 数据链路层: 在物理层传送的二进制数据的基础上,它负责建立相邻节点之间的数据链路,提供节点与节点之间的可靠的数据传输:
- (3) 网络层:它的主要功能是控制通信子网内的寻径、流量、差错、顺序、进出路等,即负责节点与节点之间的路径选择,让数据从物理层连接的一端传送到另一端,负责点到点之间通信联系的建立、维护和结束:

- (4) 传输层: 此层负责提供两节点之间数据的传送; 是计算机网络通信体系结构中最关键的一层;
- (5) 会话层:它负责控制每一个节点究竟什么时间可以传送与接受数据:
- (6) 表示层: 它主要用于处理两个通信系统中信息的表达方式, 完成字符和数据格式的转换, 对数据进行加密和解密、压缩和恢复等操作:
- (7) 应用层: 01S 参考模型的最高层。它与用户直接联系,负责网络中应用程序与网络操作系统之间的联系;

4. TCP/IP 四层参考模型:

- (1) 网络接口层:负责将 IP 分组封装成适合在具体的物理网络上传输的帧结构并交付传输:
- (2) **网际层**:主要作用是解决网络寻址的问题,包括地址格式、地址转换等:
- (3) 传输层:负责维护信息的完整性,它提供端到端的通信服务,即提供一个应用程序到另一个应用程序之间的通信服务:
- (4) 应用层:可以在各种机型上广泛实现的协议,包括FTP、Telnet、DNS、SMTP等;

5. IP 与域名

(1) IPv4

• IP 编址方案:

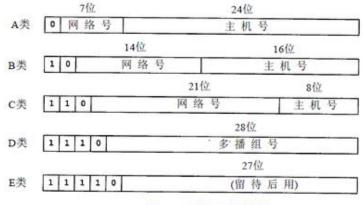


图1-5 五类互联网地址

IP地址是32位二进制地址;由于太长不便于记忆,因而常用4个十进制数分别表示4个8位二进制数,在它们之间用圆点分隔,以X.X.X的格式表示,称为点分十进制记数法。

•子网掩码:在基本网络结构划分的基础上,通过对 IP 地址各位进行标识来灵活地限制子网大小

(2) IPv6

地址扩充到128位,分组头由12个段减为8个段;

6. 信息安全:

- (1) 计算机病毒:
 - 分类: 略;
 - •特点:寄生性、可执行性、传染性、破坏性、潜伏性;
 - 计算机病毒防范: 略:

(2) 网络安全:

- 网络入侵:破译口令、IP 欺骗、DNS 欺骗等;
- 入侵分类: 尝试性闯入、伪装攻击、安全控制系统渗透、泄露、拒绝服务、恶意使用等;

第六章:数据处理与数据库

- 1. **数据管理**: 是指对数据进行分类、组织、编码、存储、检索和 维护:
- 2. 数据库 (Database DB): 按照数据结构来组织、存储和管理数据;
- 3. 数据库管理系统 (DBMS): 用来管理数据库的一种计算机软件, 通常具有数据定义、数据操纵和维护数据库安全等功能;
- 4. 数据库系统 (DBS): 数据库和数据库管理系统的综合体; 通常, 数据库系统包含了数据库、数据库管理系统、操作系统、计算机硬件系统和用户等元素在内的人机系统, 其核心是数据库管理系统: