

新 XIN SANDAO CONGSHU
三导丛书

电子技术基础（数字部分）

（高教·第五版）

导教·导学·导考

刘岩 王凯◎主编

- 自主学习（课后习题详解）
- 课程过关（典型例题解析）
- 考研备考（考研真题分析）
- 教师备课（重点难点归纳）

西北工业大学出版社

电子技术基础(数字部分)

导教·导学·导考

(高教·第五版)

主编 刘岩 王凯
编者 李琪 赵媛 杨晶晶
刘延飞 郭峰

西北工业大学出版社

图书在版编目 (CIP) 数据

电子技术基础(数字部分)导教·导学·导考/刘岩主编. —西安:西北工业大学出版社,
2014. 8

(新三导丛书)

ISBN 978 - 7 - 5612 - 4104 - 2

I. ①电… II. ①刘… III. ①数字电路—电子技术—高等学校—教学参考资料 IV. ①TN79

中国版本图书馆 CIP 数据核字 (2014) 第 190734 号



出版发行:西北工业大学出版社

通信地址:西安市友谊西路 127 号 邮编:710072

电 话:(029)88493844 88491757

网 址:<http://www.nwpup.com>

印 刷 者:兴平市博闻印务有限公司

开 本:787 mm×1 092 mm 1/16

印 张:10.125

字 数:299 千字

版 次:2014 年 8 月第 1 版 2014 年 8 月第 1 次印刷

定 价:22.00 元



前　　言

“数字电子技术”是一门重要的技术基础课，在课程中主要讲授数字电路的基本组成单元——逻辑门和触发器，数字电路的分析方法和设计方法，若干典型数字电路部件的组成、工作原理及应用，主要研究各种逻辑门电路、集成器件的功能及其应用。这门课程的特点是知识点比较零散，掌握起来灵活性较高，主要的是培养学生解决问题的能力。为了给学生学习提供帮助，同时为年轻教师备课提供帮助和参考，我们编写了与高等教育出版社出版的，由康华光主编的《电子技术基础数字部分(第五版)》教材相配套的新三导丛书。

本书与《电子技术基础数字部分(第五版)》教材相配套，按照该教材的内容和次序，逐章编写。每章均分以下5个部分：

(1) 教学建议。这一部分主要针对每章内容的总体把握提供建议。也就是通过这章的学习要让学生把握到什么程度，在教学安排上给出建议。

(2) 主要概念。这一部分列出了教材各个章节的主要内容要点，以及内容的重点及难点，梳理教学内容中的基本概念、电路和方法，有针对性地总结教学中的内容重点和难点。

(3) 例题。这一部分给出典型例题，详细讲述解题思路和解题方法，通过对典型例题的分析，增加举例的针对性，对如何合理地选择例题，给备课提供帮助。

(4) 参考用PPT。这一部分列举出每一章的一些典型的PPT课件，通过具体的例子展示课件的制作和安排布局，为备课提供参考。

(5) 习题精选详解。这一部分主要针对教材的课后习题，比较详细地给出了大部分课后题的分析、求解过程和答案。

本书的最后还给出了三套完整的测试试卷和答案，方便学生对学习效果进行测试。

在本书的编写中，笔者总结了多年教学经验，所有参编人员都具有十年以上的教学经验，还参考了若干现有的教材和参考书，得到很多启发，在此不一一指明，特此致谢。

限于水平，书中疏漏和不妥之处在所难免，恳请读者批评指正。

编　者

2014年7月



导 读

“数字电子技术”是高等本科学历教育电类专业一门必选专业基础课程。该课程是以电路分析方法、模拟电子技术、电子器件为基础,综合利用布尔代数理论解决数字电路的分析、设计问题的工程技术科学;是电子综合课程设计、计算机硬件基础、电子测量等课程的先导课程。该课程对培养学生掌握数字电子技术基本理论,熟悉一般数字电路工作原理,从事电子电路设计与研究具有重要作用。

该课程具有很强的理论性、工程性和实践性。近年来电子技术、电子信息和计算机技术发展十分迅速,如何提高该课程的教学效果是摆在相关教师面前的重要课题。作为本书的绪言,笔者结合自己的教学实践,就如何教好和学好该课程提出以下几点看法。

一、怎么教好这门课

1. 讲授好第一节课

第一节课主要解决以下几个问题:①这门课承上启下所处的课程位置和地位;②这门课的学习方法;③课堂纪律。把这三方面准备好,在心里酝酿成熟,注意措词,讲出来有条理,使学生从一开始就重视数字电子技术基础这门课,给学生一个深刻的印象,有一个良好的开端。

2. 认真备好每一节课内容,处理好每个细节

教师应该重视备课,把一节课的内容搞透,什么内容用什么教法必须做得恰如其分。如讲组合电路分析这章,重点是分析电路功能、学会电路的分析方法,按照分析、设计方法和器件两条线索构建课堂教学内容。如在讲授触发器这章时,必须弄清概念,明确触发器的结构,触发器的功能。讲结构时要用门电路的内容,在讲门电路时就应做好准备,提前交待清楚。这样要求熟记电路、分析电路才能做到游刃有余,把难点分散淡化处理,使学生在轻松愉快中学会知识。在课堂上化难为易,突出重点,这是讲课教法的灵魂,也体现了教师的水平。

3. 良好的课堂气氛

整个课堂始终要有良好的气氛,用熟练的讲解、精辟的分析体现水平,吸引学生的注意力。用活泼、生动的语言和有趣的现象引起学生兴趣。课堂上应充分发挥教师的主导作用,搭建这次课的框架,了解这堂课的内容。启发式教学贯穿始终,能发挥学生的主观能动性,培养学生主动思考的习惯。

4. 用科研实践提高教学质量

通过科研可以增添教师的“一桶水”。过去人们通常用“要给学生一碗水,自己要有一桶水”来形容对教师知识容量的要求,通过电子设计、电子制作经验的积累,科研中的知识不断创新、丰富,不但可以增添教师自己的“一桶水”,而且教师会带给学生源源不断而且鲜活的“水”。对于培养学生的创新精神来说,最可贵的是教师的创新经历和经验。通过科研攻关产生创新

点,获得了新知识、新技术和新方法,将新知识、新技术带进课堂,这将有利于克服教材与工程实际相脱节的问题,有利于改变照本宣科的落后教学方式,有利于超越只能重复别人已有知识的教学水平。科研实践可以丰富课堂内容,活跃课堂气氛,从而提高教学质量。在电子技术课程课堂上,讲得最生动、最精彩,内容最丰富、体会最深刻,让学生收获颇丰的,最受学生欢迎的,往往都是电子设计、制作科研经历丰富的教师。有时,教师会抱怨学生上课注意力不集中,往往是因为教学内容不够精彩,学生们觉得内容枯燥乏味,其主要原因往往是教师只会照本宣科、讲别人的东西。对教师而言,从教材获得的知识和科研实践所体会、研究出的知识是分属不同的质量和层次的,特别是对电子设计、制作而言,有些知识、技巧、经验是从教材无法获得的,由此而导致了教学内容的深浅、教学水平的高低。科研做得好的教师,将科研的成果与体会引入课堂,直接贡献给学生,实现教学水平和效果的提高;再一方面将科研经验积累于自身,实现自己学术水平和实践经验的提高。做高水平、高质量的科学的研究是成为一个优秀教师的必要条件。

5. 采用先进的教学手段

为提高学生学习电子技术课程的积极性,加强学生的自学能力,我们尝试制作了一套多媒体教学软件。该课件通过文字、图像、声音和动画等形式,使教学形式更加多样化、现代化。按照学习进程,设置了重点内容、分章练习、模拟实验和综合测试等部分,图文并茂,灵活多样,大大提高了学生学习的兴趣,取得了令人满意的效果。在课堂教学中,我们还采用了录像、幻灯、投影仪等电化教学手段,大大增加了教学信息量,丰富了教学内容。

二、怎么学好这门课

怎么学好这门课呢?从学生的角度出发,笔者认为应考虑以下几点。

1. 理清课程脉络,理清各章在课程中的作用

图 0.1 所示为数字电子技术教学内容整体框架。

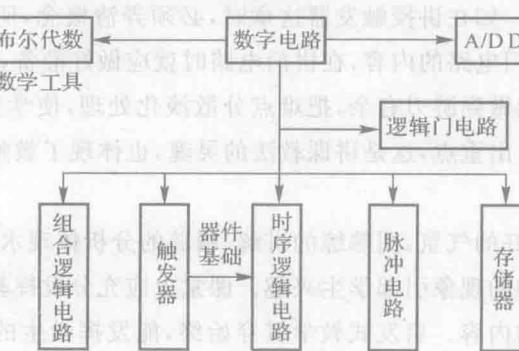


图 0.1

从课程内容体系可知,布尔代数和逻辑门电路是本课程的基础,其中布尔代数为其他章节的学习提供数学基础,也为电路分析和设计方法提供理论支撑。逻辑门电路为数字电路提供最基本的硬件支撑。数字电路从逻辑功能上可分为组合逻辑电路和时序逻辑电路,这两部分内容为本课程的核心,主要掌握器件的原理和应用,重点在于应用。由此形成了课程的教学学

习设计思路,以逻辑代数、门电路、触发器为基础,以组合逻辑和时序逻辑电路的分析、设计方法为主线,以常用功能器件为重点,兼顾脉冲电路和数模、模数转换电路内容,注意理论与实践关系。只有理清整体框架和章节作用,才能明白学习,避免出现稀里糊涂学习,考前只记考点和习题,考时脑子一片空白。

2. 学为用,平时多用多练习

本课程理论性、实践性都很强,所有器件的学习都是为了工程中的“用”,在用中会自然掌握知识。应抓住每次实验机会,体验实践过程。实验中多思考,联系课堂所学内容,达到知识的融会贯通。目前电路的仿真软件很多,如 Multisim 比较常用。该软件提供了丰富的元器件,可根据自己的需求搭建电路并进行仿真,效果较好。如果实践机会不是很多,可利用该软件进行仿真,也可达到事半功倍的效果。

3. 积极参加各种工程实践和学科竞赛

工程实践较强的课程最终都要落在“用”上,只有多用多练才能将知识变为自己的,才能成为能力和技能。学生可通过以下几个方法参加实践:①加入教师的科研团队。进入教师的科研团队,参加其中某项课题,从开始跟着做到后来能够独立承担一部分内容。②参加学科竞赛。例如电子设计大赛、机器人比赛、智能汽车大赛等,参加这些实践活动对于学生掌握电子技术知识、方法,提高创新能力都具有很大帮助。③凭着兴趣甚至乐趣主动学习,功夫下在课外。对于我校的学生还可以进入开放实验室,通过综合性、设计型实验开展研究。另外申请学校支持学生的科研创新基金,自选项目进行研究与实践。这些方式不但对于数字电子技术课程的学习有很大帮助,对于其他课程的学习也可借鉴。参加这些科研活动,对于培养学生的科研能力,能够收到课堂教学无法达到的效果。一是学习主动性。学生自愿选择、主动参加,具有内在的积极性,又符合自己的兴趣和特长。学生们一旦深入到课题,可以进入到“痴迷”的状态,会把全部的课外时间和精力都投入进来。这种状态下所释放出的潜力和创造力,所获得的收获和提高,是课堂学习无法比拟的。二是学习效率高。学生在电子设计制作、科研活动中,带着问题查阅资料、学习知识,为用而学,学了就用,有可能花三天时间学完一个学期要学的课程。这与那种“上课不用心,课后不复习,考前紧突击,考后就忘记”的现象形成鲜明的反差。

电子技术的飞速发展为“数字电子技术基础”课程的教学带来了极大的挑战,也带来了很大的机遇。只要教师认真研究教学内容,不断改进教学方法,理论联系实际,引进先进教学手段,采用学生乐于接受的教学形式,就能取得理想的教学效果。学生也要采取适合自己的学习方法,平时要勤学习,多思考,把学到的知识运用到实践中,一定能取得较好的成绩。



目 录

| | |
|-------------------|----|
| 第 1 章 数字逻辑概述 | 1 |
| 1.1 教学建议 | 1 |
| 1.2 主要概念 | 1 |
| 1.3 例题 | 4 |
| 1.4 参考用 PPT | 5 |
| 1.5 习题精选详解 | 6 |
| 第 2 章 逻辑代数与硬件描述语言 | 8 |
| 2.1 教学建议 | 8 |
| 2.2 主要概念 | 8 |
| 2.3 例题 | 10 |
| 2.4 参考用 PPT | 11 |
| 2.5 习题精选详解 | 12 |
| 第 3 章 逻辑门电路 | 19 |
| 3.1 教学建议 | 19 |
| 3.2 主要概念 | 19 |
| 3.3 例题 | 23 |
| 3.4 参考用 PPT | 25 |
| 3.5 习题精选详解 | 26 |
| 第 4 章 组合逻辑电路 | 31 |
| 4.1 教学建议 | 31 |
| 4.2 主要概念 | 31 |
| 4.3 例题 | 32 |
| 4.4 参考用 PPT | 36 |
| 4.5 习题精选详解 | 36 |
| 第 5 章 锁存器和触发器 | 48 |
| 5.1 教学建议 | 48 |
| 5.2 主要概念 | 48 |
| 5.3 例题 | 52 |
| 5.4 参考用 PPT | 54 |

| | |
|--------------------------------|------------|
| 5.5 习题精选详解 | 55 |
| 第6章 时序逻辑电路 | 61 |
| 6.1 教学建议 | 61 |
| 6.2 主要概念 | 61 |
| 6.3 例题 | 66 |
| 6.4 参考用 PPT | 75 |
| 6.5 习题精选详解 | 76 |
| 第7章 存储器、复杂可编程器件和现场可编程阵列 | 94 |
| 7.1 教学建议 | 94 |
| 7.2 主要概念 | 94 |
| 7.3 例题 | 96 |
| 7.4 参考用 PPT | 101 |
| 7.5 习题精选详解 | 102 |
| 第8章 脉冲波形的变换与产生 | 109 |
| 8.1 教学建议 | 109 |
| 8.2 主要概念 | 109 |
| 8.3 例题 | 110 |
| 8.4 参考用 PPT | 113 |
| 8.5 习题精选详解 | 114 |
| 第9章 数/模与模/数转换器 | 117 |
| 10.1 教学建议 | 117 |
| 10.2 主要概念 | 117 |
| 10.3 例题 | 119 |
| 10.4 参考用 PPT | 122 |
| 10.5 习题精选详解 | 123 |
| 数字电子技术试卷 1 | 129 |
| 数字电子技术试卷 1 答案及评分参考 | 133 |
| 数字电子技术试卷 2 | 136 |
| 数字电子技术试卷 2 答案及评分参考 | 140 |
| 数字电子技术试卷 3 | 143 |
| 数字电子技术试卷 3 答案及评分参考 | 148 |
| 参考文献 | 151 |



第1章 数字逻辑概述

1.1 教学建议

(1) 在本章的教学中,首先让学生建立起数字信号和数字电路的概念,了解数字信号和模拟信号之间的区别,衡量数字信号的常用参数,数字电路自身的特点、优越性以及和模拟电路之间的区别,帮助学生建立数字系统概念。

(2) 在数制和编码内容中,要求学生掌握常用的几种数制和它们之间相互转换的方法,了解常用的几种编码各自的特点,了解逻辑运算和算术运算概念的区别。

(3) 在逻辑运算及表示方法的教学中,要求学生掌握各种常见逻辑运算的含义、表示方法和不同表示方法之间的相互转换。

1.2 主要概念

一、内容要点精讲

1. 数字电路和模拟电路

传递与处理数字信号的电子电路称为数字电路。数字电路与模拟电路相比主要有下列优点:

(1) 由于数字电路是以二值数字逻辑为基础的,易于用电路来实现,比如可用二极管、三极管的导通与截止这两个对立的状态来表示数字信号的逻辑 0 和逻辑 1。

(2) 由数字电路组成的数字系统工作可靠,精度较高,抗干扰能力强。它可以通过整形很方便地去除叠加于传输信号上的噪声与干扰,还可利用差错控制技术对传输信号进行查错和纠错。

(3) 数字电路不仅能完成数值运算,而且能进行逻辑判断和运算,这在控制系统中是不可缺少的。

(4) 数字信息便于长期保存,比如可将数字信息存入磁盘、光盘等长期保存。

(5) 数字集成电路产品系列多、通用性强、成本低。

由于具有一系列优点,数字电路在电子设备或电子系统中得到了越来越广泛的应用,计算机、计算器、电视机、音响系统、视频记录设备、光碟、长途电信及卫星系统等,无一不采用了数字系统。

2. BCD 码的概念

BCD 码的英文是 Binary Coded Decimal,意即“被二进制编码的十进制数”,也就是说它的本质是表示十进制数的,但是具有二进制的编码形式。因此它的有效编码只有从 0 到 9 共 10 个编码。

要用二进制代码来表示十进制的 0~9 十个数,至少要用 4 位二进制数。4 位二进制数有 16 种组合,可从这 16 种组合中选择 10 种组合分别来表示十进制的 0~9 十个数。选哪 10 种组合,有多种方案,这就形成了不同的 BCD 码。

在学习时,学生经常会将 BCD 码和二进制数弄混淆,在求编码对应的十进制数时,会按照二进制数的按权展开求和进行计算。

例如:(10010111)_{8421BCD} 表示的十进制数是多少?

很多同学会这样计算:原式 $=2^7+2^4+2^2+2^1+2^0=151$

以上算法是错误的,因为把编码当做二进制数处理了。正确的做法是将每四位编码对应的十进制数写出即可。因此该编码表示的十进制数是97。

注意,BCD码用4位二进制码表示的只是十进制数的1位。如果是多位十进制数,应先将每一位用BCD码表示,然后组合起来。

3. 格雷码

格雷码(Gray)是一种常用的无权码,其编码如表1.1所示。

表1.1 格雷码

| 十进制数 | G ₃ | G ₂ | G ₁ | G ₀ | 十进制数 | G ₃ | G ₂ | G ₁ | G ₀ |
|------|----------------|----------------|----------------|----------------|------|----------------|----------------|----------------|----------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 9 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 1 | 10 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 1 | 0 | 11 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 1 | 1 | 0 | 12 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 5 | 0 | 1 | 1 | 1 | 13 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 6 | 0 | 1 | 0 | 1 | 14 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 7 | 0 | 1 | 0 | 0 | 15 | 1 | 0 | 0 | 0 |

这种码看似无规律,其实它是按照“相邻性”编码的,即相邻两个编码之间只有一位不同。格雷码常用于模拟量向数字量的转换中。当模拟量发生微小变化而可能引起数字量发生变化时,格雷码仅改变1位,出错的概率小,可靠性高。这样与其他类型的编码同时改变两位或多位的情况相比更为可靠,可减少出错的可能性。

可用如图1.1所示的四变量卡诺图(在第3章介绍)帮助记忆格雷码的编码方式。

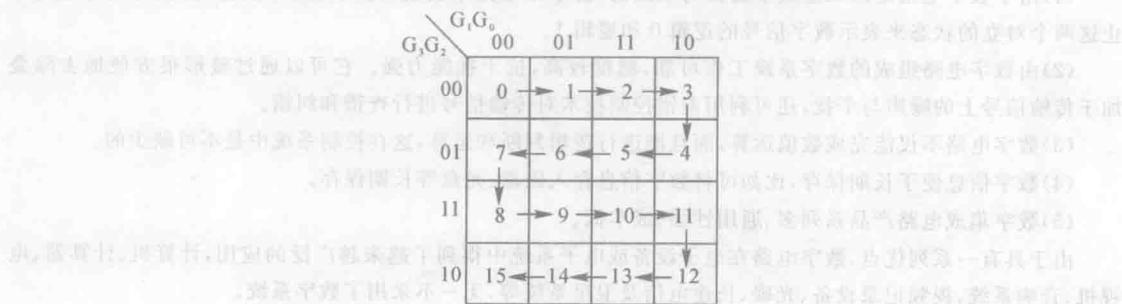


图1.1 四变量卡诺图

4. 原码、反码、补码

数值在计算机中表示形式为机器数,使用的是二进制。数值有正负之分,计算机就用一个数的最高位存放符号(0为正,1为负),这就是机器数的原码。以字长8位为例。

例如(+7)_{原码}=0 0000111 (-7)_{原码}=1 0000111

计算机的CPU的运算器中只有加法器,减法是转换为加法来进行的。用原码做减法运算时会出现问题,分为以下两种情况讨论:

情况1:两数相减结果为正数。如:7-5=2。

用原码进行运算: $7 - 5 = 7 + (-5) = 00000111 + 10001001 = 10001100$, 是 -12 的原码, 可见结果出现错误。

情况 2: 两数相减结果为负数。如: $7 - 9 = -2$

用原码进行运算: $7 - 9 = 7 + (-9) = 00000111 + 10001001 = 10010000$, 是 -32 的原码, 可见结果出现错误。

引入反码和补码的目的就是为了解决减法问题。对于带符号数来说, 任何正数的原码、反码和补码是相同的, 即都是自身不变。而负数的反码是除符号位外, 其余各位取反。负数的补码是反码加 1。

例: $(+7)_{\text{原码}} = (+7)_{\text{反码}} = (+7)_{\text{补码}} = 0\ 0000111$

$(-7)_{\text{原码}} = 1\ 0000111$

$(-7)_{\text{反码}} = 1\ 1111000$

$(-7)_{\text{补码}} = 1\ 1111001$

用补码再进行上面做过的减法运算:

例: $7 - 5 = 2$, 用补码进行运算:

$$7 - 5 = 7 + (-5) = 0\ 0000111 + 1\ 1111011 = 1\ 00000010$$

字长为 8 位的系统, 最高位溢出, 得到结果是 00000010, 是 2 的补码, 结果正确。

例: $7 - 9 = -2$, 用补码进行运算:

$$7 - 9 = 7 + (-9) = 0\ 0000111 + 1\ 1110111 = 1\ 1111110$$

是 -2 的补码。

(注: 已知一个负数的补码, 求这个负数的大小, 其方法是将数值位取反加 1, 求得的数即是该负数的绝对值。)

下面讨论补码表示数的范围。8 位二进制数补码表示有符号的整数, 所能表示的十进制数范围是多少呢?

当符号位是 0 时, 也就是 8 位二进制数补码为 0 0000000~0 1111111, 因为正数的补码和原码是相同的, 所以表示 0~127。

当符号位是 1 时, 也就是 8 位二进制数补码为 1 0000000~1 1111111, 此时表示负数, 其绝对值为补码的数值位取反加 1。例如:

1 0000000 数值位取反是 1111111, 再加 1, 为 10000000, 即 128, 考虑符号位为 -128。

1 1111111 数值位取反是 0000000, 再加 1, 为 0000001, 即 1, 考虑符号位为 -1, 故为 -1。

故 8 位二进制数补码的 1 0000000~1 1111111, 表示 -128~-1。因此 8 位二进制数补码表示 -128~127。

综上, 补码的设计目的是:

(1) 使符号位能与有效值部分一起参加运算, 从而简化运算规则。

(2) 将减法运算转换为加法运算, 进一步简化计算机中运算器的线路设计, 所有这些转换都是在计算机的最底层进行的。

5. 算术运算与逻辑运算

在数字系统中, 二进制数码 0 和 1, 既可以用来表示数量信息也可以用来表示逻辑信息, 相应的运算分别称为算术运算和逻辑运算。

当两组二进制数码表示两个数量时, 它们之间进行的是算术运算, 即我们熟悉的“加减乘除”, 其运算规则和十进制数的运算规则基本相同。做算术运算时, 1 和 0 表示的是两个不同的数值, 此时 $1+1=10$, $1-1=0$ 。

当 0 和 1 表示两个不同的逻辑状态时, 它们之间的运算叫做逻辑运算, 和算术运算有着本质的不同, 是逻辑代数所特有的一种运算, 最基本的逻辑运算是“与、或、非”, 此时 $1+1=1$, 在这里“+”表示逻辑“或”。逻辑运算中没有减法和除法。

为了让大家更好地区别这两个不同的概念,举例如下:

例如,在下列逻辑运算中,哪个是正确的,哪个是错误的,为什么?

(1)若 $A+B=A+C$,则 $B=C$ 。

解:这个逻辑运算是错误的,相当于等式两边同时消去了 A,相当于在逻辑运算中引入了减法。而逻辑运算中是没有减法的。

也可以用反例法证明:我们知道 $1+1=1+0$,如果两边同时消去 1,则得到 $1=0$,明显是错误的。

(2)若 $XY=YZ$,则 $X=Z$ 。

解:这个逻辑运算也是错误的,也可以用反例法证明。假设运算成立,因为 $1*0=0*0$,故 $1=0$,很明显是错误的。

二、重点难点

本章的重点是对数字信号和数字电路概念的理解;各种不同进制数之间的相互转换以及常见的 BCD 码;基本逻辑“与,或,非”和常用复合逻辑表达的含义。

由于是数字电路的最基础知识,难点不是很多,在以前的学习中,学生觉得相对难以理解的内容就是有符号数原码、反码及补码的相关内容,可结合微机原理的学习进一步理解掌握,并结合本章课后习题进行巩固。

1.3 例题

1. 二进制转换成十进制

例 1.1 将二进制数 10011.101 转换成十进制数。

解 将每一位二进制数乘以位权,然后相加,可得

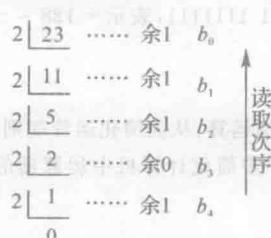
$$(10011.101)_B = 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} = (19.625)_{10}$$

2. 十进制转换成二进制

可用“除 2 取余”法将十进制的整数部分转换成二进制。

例 1.2 将十进制数 23 转换成二进制数。

解 根据“除 2 取余”法的原理,按如下步骤转换:



故: $(23)_{10} = (10111)_B$

可用“乘 2 取整”的方法将任何十进制数的纯小数部分转换成二进制数。

3. 二进制转换成十六进制

由于十六进制基数为 16,而 $16 = 2^4$,因此,4 位二进制数就相当于 1 位十六进制数。因此,可用“4 位分组”法将二进制数化为十六进制数。

例 1.3 将二进制数 1001101.100111 转换成十六进制数。

解 $(1001101.100111)_B = (0100\ 1101.\ 1001\ 1100)_B = (4D.9C)_{16}$

同理,若将二进制数转换为八进制数,可将二进制数分为 3 位一组,再将每组的 3 位二进制数转换成 1

位八进制数即可。

4. 十六进制转换成二进制

由于每位十六进制数对应于4位二进制数，因此，十六进制数转换成二进制数只要将每1位变成4位二进制数，按位的高低依次排列即可。

例 1.4 将十六进制数 6E.3A5 转换成二进制数。

解 $(6E.3A5)_{16} = (110 1110.0011 1010 0101)_B$

同理，若将八进制数转换为二进制数，只须将每1位变成3位二进制数，按位的高低依次排列即可。

5. 十六进制转换成十进制

可由“按权相加”法将十六进制数转换为十进制数。

例 1.5 将十六进制数 7A.58 转换成十进制数。

解 $(7A.58)_{16} = 7 \times 16^1 + 10 \times 16^0 + 5 \times 16^{-1} + 8 \times 16^{-2} =$

$$112 + 10 + 0.3125 + 0.03125 = (122.34375)_D$$

6. 用编码表示数

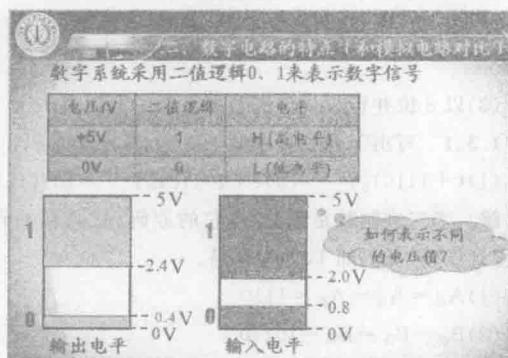
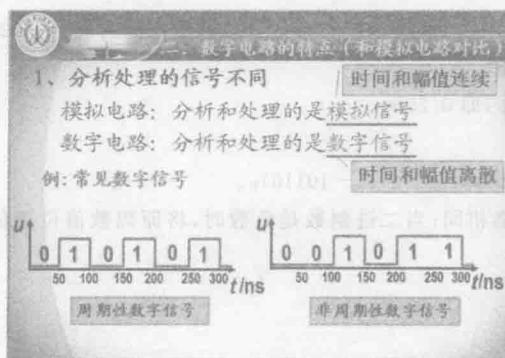
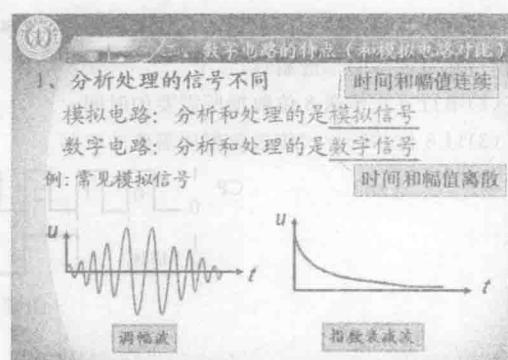
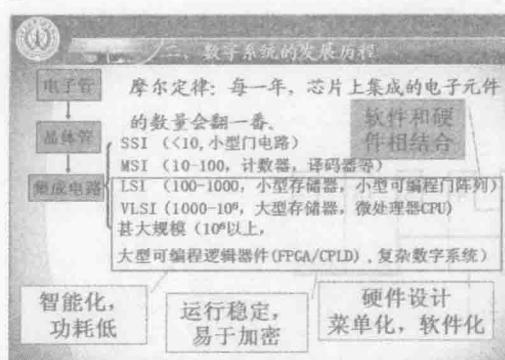
例 1.6 将十进制数 83 分别用 8421BCD 码、5421BCD 码和余三 BCD 码表示。

解 $(83)_D = (1000\ 0011)_{8421\ BCD}$

$(83)_D = (1011\ 0011)_{5421\ BCD}$

$(83)_D = (1011\ 0110)_{\text{余三 BCD}}$

1.4 参考用 PPT



§1. 数制和码制

二、数制之间的转换

1. D↔R **重点**

R→D:
按权展开求和
 $D \rightarrow R:$
整数部分: 除R取余↑
小数部分: 乘R取整↓

例一: $(DE.A)_B = (222.625)_D$
 1011001.1010001111
 $2) (89.64)_D = ()_B$
 101100101000
 $3) (2856)_D = ()_B$
有没有简便的方法?
 $4) (2156)_D = (4154)_B$

§1. 数制和码制

三、码制

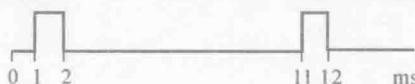
1. 二—有权码 (Binary coded Decimal) **无权码**

| 十进制数 | 8421码 | 2421码 | 5421码 | 余3码 | 循环码 |
|------|-------|-------|-------|------|------|
| 0 | 0000 | 0000 | 0000 | 0011 | 0010 |
| 1 | 0001 | 0001 | 0001 | 0100 | 0110 |
| 2 | 0010 | 0010 | 0010 | 0101 | 0111 |
| 3 | 0011 | 0011 | 0011 | 0110 | 0101 |
| 4 | 0100 | 0100 | 0100 | 0111 | 0100 |
| 5 | 0101 | 1011 | 1000 | 1000 | 1100 |
| 6 | 0110 | 1100 | 1001 | 1001 | 1101 |
| 7 | 0111 | 1101 | 1010 | 1010 | 1111 |
| 8 | 1000 | 1110 | 1011 | 1011 | 1110 |
| 9 | 1001 | 1111 | 1100 | 1100 | 1010 |

常用BCD码

1.5 习题精选详解

1.1.4 一周期性数字波形如图题1.1.4所示,试计算:(1)周期;(2)频率;(3)占空比。

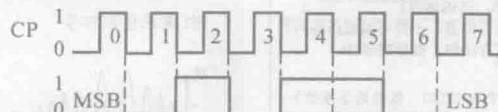


图题1.1.4

解 (1) $T=10\text{ms}$ (2) $f=1/10\text{ms}=0.1\text{kHz}$ (3) $q=1/10=10\%$ 。

1.2.1 一数字波形如图题1.2.1所示,时钟频率为4kHz,试确定:

- 它所表示的二进制数;
- 串行方式传送8位数据所需要的时间;
- 以8位并行方式传送数据所需要的时间。



图题1.2.1

解 (1) 波形表示的二进制数是:00101100。

(2) 每传送1位数据,需要的时间是一个 $T_{CP}=1/f_{CP}=0.25\text{ms}$,故串行传送8位数据需要时间是: $0.25 \times 8 = 2\text{ms}$ 。

(3) 以8位并行方式传送数据需要的时间是一个 T_{CP} ,即 0.25ms 。

1.3.1 写出下列二进制数的原码、反码和补码:

- $(+1110)_B$; (2) $(+10110)_B$; (3) $(-1110)_B$; (4) $(-10110)_B$ 。

解 当二进制数是正数时,它的原码、反码和补码都相同;当二进制数是负数时,将原码数值位逐位求反,得到反码,反码加1,得到补码。

$$(1) A_{原} = A_{反} = A_{补} = 1110$$

$$(2) B_{原} = B_{反} = B_{补} = 10110$$

$$(3) C_{原} = 1110 (\text{第一个 } 1 \text{ 为符号位}), C_{反} = 10001, C_{补} = 10010$$

$$(4) D_{原} = 11010 (\text{第一个 } 1 \text{ 为符号位}), D_{反} = 101001, D_{补} = 101010$$

1.3.2 写出下列有符号二进制补码所表示的十进制数:



(1)0010111; (2)11101000

解 (1)正数的补码和原码相同,故补码0010111表示的十进制数是+23。

(2)由负数的补码求对应的数时,将补码的数值位求反加1,即可求得对应负数的绝对值。故补码11101000表示的负数的绝对值是:数值位11101000求反得到0010111,再加1为0011000,转换为十进制数是24,加上符号位即为-24。

1.3.3 试用8位二进制补码计算下列各式,并用十进制数表示结果:

(1)12+9; (2)11-3; (3)-29-25; (4)-120+30。

解 (1)12+9用补码运算是:00001100+00001001=00010101,是+21的补码。

(2)11-3用补码运算是:00001011+11111101=100001000,最高位溢出,得到00001000,是+8的补码。

(3)-29-25用补码运算是:11100011+11100111=111001010,最高位溢出,得到11001010,是-54的补码。

(4)-120+30用补码运算是:10001000+00011110=10100110,是-90的补码。

解 (1)12+9用补码运算是:00001100+00001001=00010101,是+21的补码。

(2)11-3用补码运算是:00001011+11111101=100001000,最高位溢出,得到00001000,是+8的补码。

(3)-29-25用补码运算是:11100011+11100111=111001010,最高位溢出,得到11001010,是-54的补码。

(4)-120+30用补码运算是:10001000+00011110=10100110,是-90的补码。

参考答案 1.3

和解点拨资料一

真题精讲本卷主要讲解了真题的解法,通过分析真题,帮助读者掌握解题技巧,提高解题能力。每道题目都附有详细的解答过程,并标注了难度系数,以便读者根据自己的水平选择合适的题目进行练习。

真题精讲本卷主要讲解了真题的解法,通过分析真题,帮助读者掌握解题技巧,提高解题能力。每道题目都附有详细的解答过程,并标注了难度系数,以便读者根据自己的水平选择合适的题目进行练习。

1.5 练习

| (1) 题 | (2) 题 | (3) 题 |
|---|---|-----------------|
| $A = \bar{B}$ | $B = 0 + A$ | $C = 0 \cdot B$ |
| $D = 1 + \bar{A}$ | $E = 1 \cdot \bar{B}$ | 课堂小结 |
| $F = A + \bar{B}$ | $G = \bar{B} \cdot \bar{C}$ | |
| $H = \bar{D} + \bar{E}$ | $I = \bar{B} \cdot \bar{E}$ | 综合题 |
| $J = \bar{F} + \bar{G}$ | $K = \bar{B} \cdot \bar{H}$ | 敏感度 |
| $L = (\bar{A} + \bar{B}) \cdot (\bar{C} + \bar{D})$ | $M = \bar{B} + \bar{D}$ | 最小项 |
| $N = \bar{A} \cdot \bar{B} + \bar{B} \cdot \bar{C}$ | $O = \bar{B} + \bar{C}$ | 最大项 |
| $P = (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) \cdot (\bar{B} + \bar{C} + \bar{D})$ | $Q = \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$ | 异或律 |
| $R = \bar{A} \cdot \bar{B} \cdot \bar{C} + \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$ | $S = \bar{B} \cdot \bar{C} \cdot \bar{D}$ | 摩根律 |

第2章 逻辑代数与硬件描述语言

2.1 教学建议

(1) 本章是本门课程的数学基础,是分析和设计复杂数字系统的理论依据,为分析和设计电路提供数学工具。

(2) 本门课程的数学基础——逻辑代数,介绍基本的逻辑运算,既然是代数就应有运算法则,由于数字系统只有两种状态,所以运算法则有其特殊性,因而介绍这种代数方法的运算法则时,要着重强调其特殊性。

(3) 逻辑函数的不同表示方法中,我们知道逻辑函数对应逻辑电路,而逻辑电路涉及应用电路,所以表达式的繁简程度,直接决定电路的繁简,所以要对函数进行化简。其次,实际工程中根据提供器件的不同,要对电路进行变换,从而引出逻辑化简和变换的意义。

(4) 代数化简不够直观,是否化到最简,不易判断,所以能不能找到更好更直观的化简方法。由于逻辑变量只有两种状态值,其特殊性就让我们找到解决问题的其他方法,从而引出逻辑函数的卡诺图化简。而卡诺图化简其实就是一种数形结合的思想,用几何办法解决了代数问题。

2.2 主要概念

一、内容要点精讲

1. 基本逻辑运算

与、或、非是逻辑运算中的三种基本运算。

与逻辑:只有当决定某一事件的条件全部具备时,这一事件才会发生。这种因果关系称为与逻辑关系。

或逻辑:只要在决定某一事件的各种条件下,有一个或几个条件具备时,这一事件就会发生。这种因果关系称为或逻辑关系。

非逻辑:事件发生的条件具备时,事件不会发生;事件发生的条件不具备时,事件发生。这种因果关系称为非逻辑关系。

2. 逻辑代数的基本定理及常用公式

逻辑代数的基本定理及常用公式如表 2.1 所示。

表 2.1

| | 与(·) | 或(+)的 | 非(̄) |
|------|--|--|-------------------------------|
| 基本定理 | $A \cdot 0 = 0$ | $A + 0 = A$ | $\overline{\overline{A}} = A$ |
| | $A \cdot 1 = A$ | $A + 1 = 1$ | |
| | $A \cdot A = A$ | $A + A = A$ | |
| | $A \cdot \overline{A} = 0$ | $A + \overline{A} = 1$ | |
| 结合律 | $(AB)C = A(BC)$ | $(A+B)+C = A+(B+C)$ | |
| 交换律 | $AB = BA$ | $A+B = B+A$ | |
| 分配率 | $A(B+C) = AB+AC$ | $A+(BC) = (A+B)(A+C)$ | |
| 反演率 | $A \cdot B \cdot C \cdots = \overline{A} + \overline{B} + \overline{C} + \cdots$ | $A + B + C \cdots = \overline{A} \cdot \overline{B} \cdot \overline{C} \cdots$ | |