中国传媒大学

2005 - 2006 学年第 2 学期期末考试试卷 A 卷

考试科目: 数字电路 考试班级: 04级 工科各专业

15

题目		=	五	六	七	总分	The same of the sa
得分							- Proposition

得分	评卷人

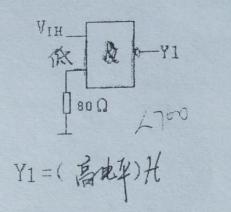
一、基本題: (31分) 8: $[000 \ 7:01]$ 6: $0[10 \ 5:0]$ 1. $(876.5)_{10}=([10][01]00.1)_2=([0000[110]01.0]0])_{8421BCD}(4分)$ 2. $(456.7)_8=(12E.E)_{16}(2分)$

3. 根据反演规则和对偶规则直接写出函数 $F = \overline{AB + CD + AC}$ 的反函数和对偶函数。 $(4 \, f)$

4. 冒险现象的排除办法有: 被减滤波电客)、(按引入选通时中) (该加冗余项) . (3分)

5. 一个 8 位的 DAC 芯片, 它的分辨率是 (元5) (2分)

- 6. 和 TTL 电路相比,CMOS 电路最突出的优势在于 (功耗低 新) (2分) 都高功能被)
- 7. ROM 的地址线为 12 根,数据线为 8 根,其容量为 (4594x) (2 分) 212x 8=
- 8. 指出图一中 TTL 门电路的输出状态(高电平在括号内填 H, 低电平在括号内填 L, 高阻态在括号内填 Z)。(6分)



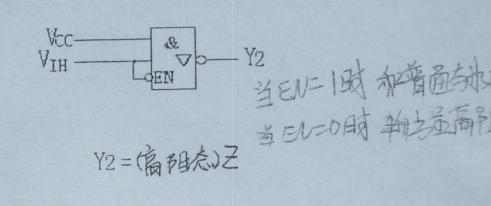


图--

9. 图二是由 555 定时器构成的 (施克特) 触发器,它可将缓慢变化的输入信号变换为(多好的设备,该电路的回差电压约为(多Voc)。(6分) ~ 经的设备

VI 6 555 5 7 1 0.01μF

得分 评卷人
二、分析题: (12分)
1. 用卡诺图化简逻辑函数,并写出其最简或与式。(6分)
$(A,B,C,D) = C\overline{D}(A \oplus B) + \overline{ABC} + \overline{ACD}$, 约束条件为
(AB)(CD) 使没来预公顶乡 in 画XX" 如 AB 则乡川···
ABACD O (AB+AB)+ABC+ACD CD Mターリがあっている。 「AB+CD O (AB+AB)+ABC+ACD CD Mターリがあっている。 「AB+CD O (AB+AB)+ABC O (AB+CD O (AB+CD) (AB+CD O (AB+CD O (AB+CD) (AB+CD O (AB+CD) (A
解: FIA,B.C.D)=CD(AB+AB)+ABCTACD即使AB+CD=)证项图"X" = ABCD+ABCD+ABCD+ABCD+ABCD+ABCD+ABCD和使AB+CD=)证项图"X"
$+\overline{ABCD}$
= 50(A,B,C.D) (U=1.4,5,6,10)
海森州为AB+CO=0, 年港国如(A=1BB=1) 题 取及为成为人。
ACP 50 - 51 11 10 FLA.B.CO) = AD+B+AC
OO DIX C 女或玩
JI FUA, B, COD) (A+B+C)
(1.7)(A+R+7)
$= (A+\overline{C})(A+\overline{B}+\overline{C})$
2. 用代数法化矿 为最简与或式: (6分) F = AC + ABD
$F = \overline{(\overline{A} + \overline{B})} / ACBD + \overline{D} = \overline{A\overline{C}} \cdot \overline{ABD}$
=(A+C)(A+B+D)
到北非门口马从

只用式非了D=3人 全属图 计算. 刻图

得分评卷人	
三、只用或非门,将	图三所示的 D 触发器转换为 JK 触发器。
(10分)	与我们只有一个多种人的
Q Q	为了基层好、独当于难门
	D= Jatea=10P = 110 001
图三	D= JKQ+ JKQ+ JKQ+
解:对JK解发器 对D触发器	$Q^{n+1} = J\overline{Q}^n + \overline{K}Q^n = \frac{10}{\overline{J}Q} + \overline{K}Q^n$
O Man & 60	Big D' = Ginne

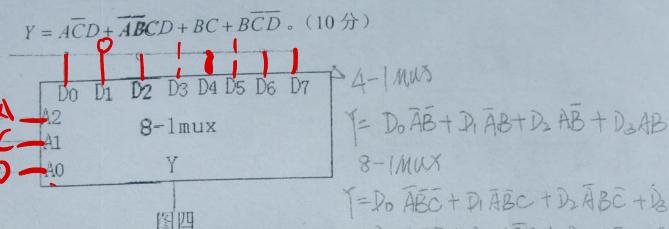
JKD

 $= \frac{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} = \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n \cdot \overline{k} \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} + \frac{J \partial n + \overline{k} \partial n}{J \partial n} +$

 $D=J\overline{Q}^n+\overline{K}Q^n$

得分 评卷人

四、用图四所示的一片八选一数据选择器实现逻辑函数



Y=ACD+ABCD+BC+BCD
=ABCD+ABCD+ABCD+AC
+ABCD+ABCD+ABCD

		*		¥	
S	-00	01	11	10	
100	9	0_	1	17	
Toil	1	0	1	1	
1111	1		1	1	
110	U		0	17	1

ACI	00	21	11	10
0	8	0	1	3
1	B	1	В	B
-	-	+		

| 8-1MUX | Y=Do ABC + Di ABC + ABC D + ABC D

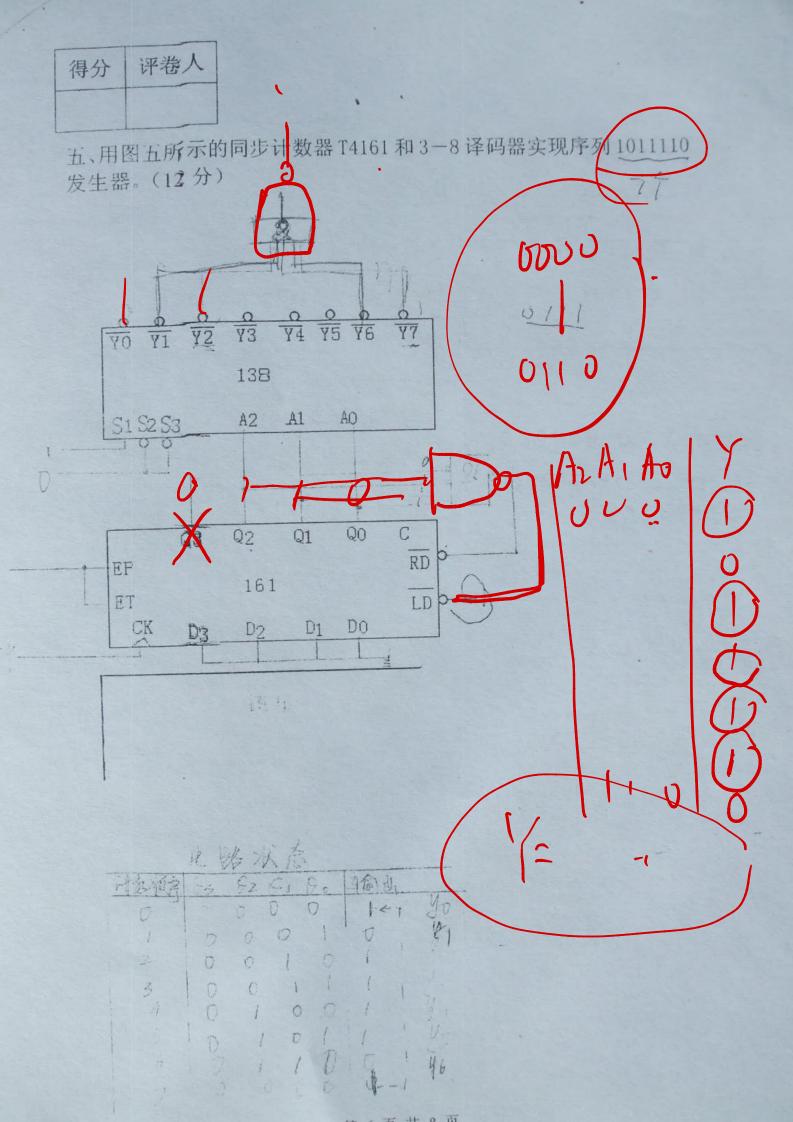
+DABC + O.ABC + 1-ABC+ 1-ABC

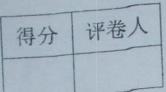
D1=D4=D

D2=D3世P6=D7=1

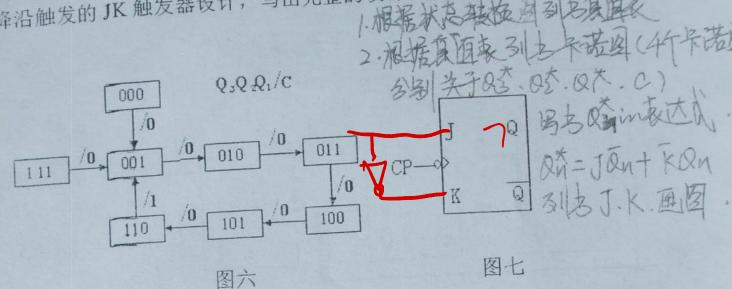
若「中有 5个变量则有卡港图降两阶

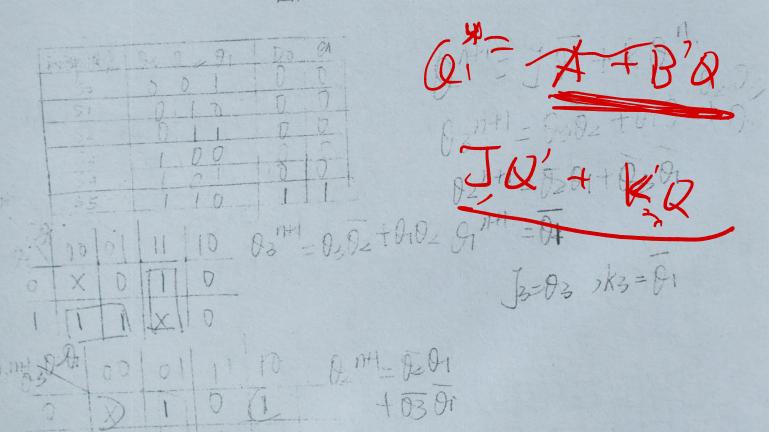
to Do = DE = 0





六、设计一个模 6 同步计数器,状态图如图六,采用如图七所示的下六、设计一个模 6 同步计数器,状态图如图六,采用如图七所示的下降沿触发的 JK 触发器设计,写出完整的设计过程。(12 分)





•	
得分	评卷人

七、分析图八时序逻辑电路功能,写出电路的驱动方程、状态方程,输出方程,列出电路的状态转换表,画出电路的状态转换图。(13分)

