北京大学信息科学技术学院考试试卷

考试科目:	计算机组成_	姓名:	学号:	

考试时间: 2017 年 4 月 19 日 **任课教师:** 陆俊林

题号	1	1 1	111	四	五.	六	七	八	总分
分数									
阅卷人									

北京大学考场纪律

- 1、考生进入考场后,按照监考老师安排隔位就座,将学生证放在桌面上。 无学生证者不能参加考试;迟到超过15分钟不得入场。在考试开始30分钟后 方可交卷出场。
- 2、除必要的文具和主考教师允许的工具书、参考书、计算器以外,其它 所有物品(包括空白纸张、手机、或有存储、编程、查询功能的电子用品等) 不得带入座位,已经带入考场的必须放在监考人员指定的位置。
- 3、考试使用的试题、答卷、草稿纸由监考人员统一发放,考试结束时收回,一律不准带出考场。若有试题印制问题请向监考教师提出,不得向其他考生询问。提前答完试卷,应举手示意请监考人员收卷后方可离开;交卷后不得在考场内逗留或在附近高声交谈。未交卷擅自离开考场,不得重新进入考场答卷。考试结束时间到,考生立即停止答卷,在座位上等待监考人员收卷清点后,方可离场。
- 4、考生要严格遵守考场规则,在规定时间内独立完成答卷。不准交头接耳,不准偷看、夹带、抄袭或者有意让他人抄袭答题内容,不准接传答案或者试卷等。凡有违纪作弊者,一经发现,当场取消其考试资格,并根据《北京大学本科考试工作与学术规范条例》及相关规定严肃处理。
- 5、考生须确认自己填写的个人信息真实、准确,并承担信息填写错误带来的一切责任与后果。

学校倡议所有考生以北京大学学生的荣誉与诚信答卷,共同维护北京大 学的学术声誉。

以下为试题和答题纸, 共 5 页。

一、填空题(每空2分,共20分)

- 1. 指令执行的四个基本步骤为:取指、____、执行、___。
- 2. 通常认为第一台存储程序式的电子计算机是 _____。
- 3. 冯 诺依曼计算机结构五个基本组成部分的是____、 控制器、 ____、

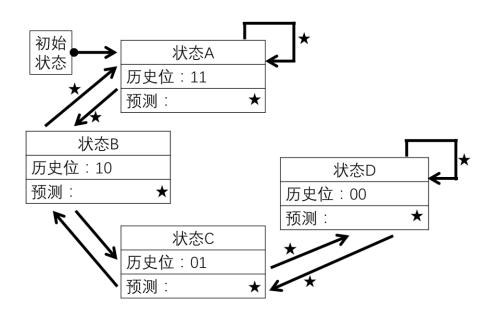
_____和_____。

- 5. 在 x86 实模式下, 假设 CS=3000H, DS=2000H, 则指令 "MOV AX, [3000H]" 执行时访问的内存地址是 。

得分

第二题(共10分)

下图是 Intel Pentium 的两位历史信息转移预测器的状态转换图,请在图中所有标五角星处填上相关信息:在表格中填写预测是否发生转移,在带箭头的线上填写状态转换条件。

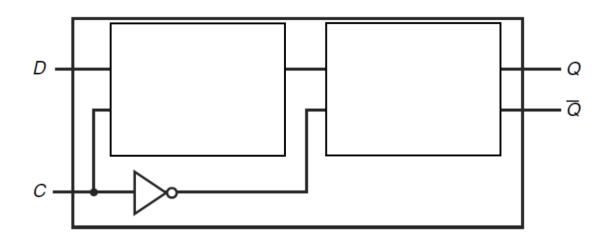


第三题(20分)

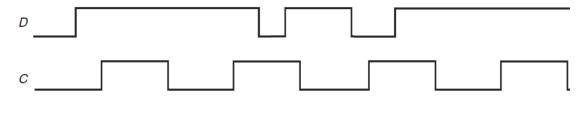
1、请以 PMOS 和 NMOS 为基本单元,在下面的框架基础上,画出或非门的结构图。



2、请以逻辑门为基本单元,在下面的框架基础上,画出下降沿触发的 D 触发器的实现结构。



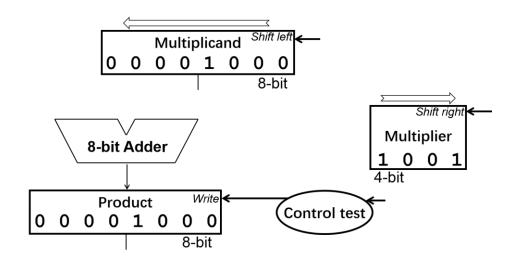
3、请根据上升沿触发的 D 触发器的特性,在下面时序图的基础上,画出 Q 信号的波形。



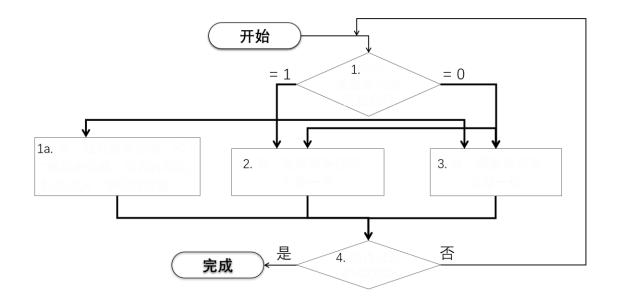
Q

第四题(20分)

1、下图是一种乘法器的实现结构,请补全其中的连线。



2、对应上图的乘法器实现结构,请在下图中补全乘法器的工作流程。



第五题(30分)

1、现有一段 MIPS 机器代码,见下表 B 列; 其汇编语言源代码已残缺不全,见下表 A 列。请以 A 列为参考,手工反汇编 B 列,填写在 C 列。C 列中标星号(*)的空格必须填写。其它空格不计分,可不填,但对回答本大题中后续小题有作用。

	汇编语言代码 (A 列)	机器语言代码(B列)	反汇编代码 (c列)
1.	1 0x1	3c011001	
2.		342e0040	
3.	\$t7, 1	adc00000	*
4.	sw \$t	<u>240f0001</u>	*
5.	\$t3, 0	<u>adcf0004</u>	
6.		240b0000	
7.	\$t5, 8	240c0004	
8.		240d0008	
9.		2418002c	
10.	LOOP:	24190014	*
11.	, \$t3	01cb7820	*
12.		8de80000	*
13.	add\$t7, \$t6, \$t4	<u>01cc7820</u>	
14.	lw	<u>8de90000</u>	
15.	\$t6, \$t5	<u>01cd7820</u>	
16.		01095020	*
17.		<u>adea0000</u>	*
18.		<u>000c5821</u>	*
19.	move	<u>000d6021</u>	
20.		<u>21ad0004</u>	
21.	EXIT	<u>01b8082a</u>	*
22.	b	10200002	*
23.	EXIT:	<u>0159082a</u>	*
24.		<u>1420fff2</u>	*

- 2. 请问 A 列第 1 行的代码应该是什么? 答:
- 3、这段代码最有可能的功能是什么?答:

MIPS Reference Data

1	

CORE INSTRUCTI	ON SE				OPCODE
NAME ANTEMO	NIIC	FOR-			/ FUNCT
NAME, MNEMO Add	add	MAT R	OPERATION (in Verilog) R[rd] = R[rs] + R[rt]	(1)	(Hex) 0 / 20 _{hex}
Add Immediate		I		` '	8 _{hex}
	addi	I	R[rt] = R[rs] + SignExtImm	(1,2)	
Add Imm. Unsigned			R[rt] = R[rs] + SignExtImm	(2)	9 _{hex} 0 / 21 _{hex}
Add Unsigned	addu	R	R[rd] = R[rs] + R[rt]		
And	and	R	R[rd] = R[rs] & R[rt]	(2)	0 / 24 _{hex}
And Immediate	andi	I	R[rt] = R[rs] & ZeroExtImm	(3)	c_{hex}
Branch On Equal	beq	I	if(R[rs]==R[rt]) PC=PC+4+BranchAddr	(4)	4 _{hex}
Branch On Not Equa	bne	I	if(R[rs]!=R[rt]) PC=PC+4+BranchAddr	(4)	5 _{hex}
Jump	j	J	PC=JumpAddr	(5)	2_{hex}
Jump And Link	jal	J	R[31]=PC+8;PC=JumpAddr	(5)	3_{hex}
Jump Register	jr	R	PC=R[rs]		$0 / 08_{hex}$
Load Byte Unsigned	lbu	I	R[rt]={24'b0,M[R[rs] +SignExtImm](7:0)}	(2)	24 _{hex}
Load Halfword Unsigned	lhu	I	R[rt]={16'b0,M[R[rs] +SignExtImm](15:0)}	(2)	25 _{hex}
Load Linked	11	I	R[rt] = M[R[rs] + SignExtImm]	(2,7)	$30_{ m hex}$
Load Upper Imm.	lui	I	$R[rt] = \{imm, 16'b0\}$		f_{hex}
Load Word	lw	I	R[rt] = M[R[rs] + SignExtImm]	(2)	
Nor	nor	R	$R[rd] = \sim (R[rs] \mid R[rt])$		0 / 27 _{hex}
Or	or	R	R[rd] = R[rs] R[rt]		0 / 25 _{hex}
Or Immediate	ori	I	R[rt] = R[rs] ZeroExtImm	(3)	_
Set Less Than	slt	R	R[rd] = (R[rs] < R[rt]) ? 1 : 0		0 / 2a _{hex}
Set Less Than Imm.	slti	I	R[rt] = (R[rs] < SignExtImm)?	: 0 (2)	a _{hex}
Set Less Than Imm. Unsigned	sltiu	I	R[rt] = (R[rs] < SignExtImm) ? 1:0	(2,6)	b _{hex}
Set Less Than Unsig.	sltu	R	R[rd] = (R[rs] < R[rt]) ? 1 : 0	(6)	0 / 2b _{hex}
Shift Left Logical	sll	R	$R[rd] = R[rt] \ll shamt$		0 / 00 _{hex}
Shift Right Logical	srl	R	$R[rd] = R[rt] \gg shamt$		0 / 02 _{hex}
Store Byte	sb	I	M[R[rs]+SignExtImm](7:0) = R[rt](7:0)	(2)	28 _{hex}
Store Conditional	sc	I	M[R[rs]+SignExtImm] = R[rt]; R[rt] = (atomic) ? 1 : 0	(2,7)	38 _{hex}
Store Halfword	sh	I	M[R[rs]+SignExtImm](15:0) = R[rt](15:0)	(2)	29 _{hex}
Store Word	sw	I	M[R[rs]+SignExtImm] = R[rt]	(2)	2b _{hex}
Subtract	sub	R	R[rd] = R[rs] - R[rt]	(1)	
Subtract Unsigned	subu	R	R[rd] = R[rs] - R[rt]	. ,	0 / 23 _{hex}
5 -	(1) Ma (2) Sig	y cau nExtI	se overflow exception mm = { 16{immediate[15]}, immediate } mm = { 16{1b'0}, immediate }	ediate	

- (3) ZeroExtImm = { 16{1b'0}, immediate }
- (4) BranchAddr = { 14{immediate[15]}, immediate, 2'b0 } (5) JumpAddr = { PC+4[31:28], address, 2'b0 }
- (6) Operands considered unsigned numbers (vs. 2's comp.)
- (7) Atomic test&set pair; R[rt] = 1 if pair atomic, 0 if not atomic

BASIC INSTRUCTION FORMATS

R	opcod	le		rs	rt		rd		shamt	f	unct
	31	26	25	21	20	16	15	11	10 6	5	0
I	opcod	de		rs	rt				immediate	e	
	31	26	25	21	20	16	15				0
J	opcod	le					addre	ss			
	31	26	25								0

/ FUNCT NAME, MNEMONIC OPER ATION MAT (Hex) FI if(FPcond)PC=PC+4+BranchAddr (4) Branch On FP True bclt 11/8/1/--Branch On FP False bc1f FI if(!FPcond)PC=PC+4+BranchAddr(4) 11/8/0/-- $R \quad Lo{=}R[rs]/R[rt]; \, Hi{=}R[rs]\%R[rt]$ 0/--/--/1aDivide div 0/--/--/1b Divide Unsigned divu R Lo=R[rs]/R[rt]; Hi=R[rs]%R[rt] add.s FR F[fd] = F[fs] + F[ft]11/10/--/0 FP Add Single $\texttt{add.d} \quad FR \quad \{F[fd],F[fd+1]\} = \{F[fs],F[fs+1]\}$ FP Add 11/11/--/0 Double $\{F[ft],F[ft+1]\}$ FP Compare Single c.x.s* FR FPcond = (F[fs] op F[ft])? 1:0 11/10/--/y Compare ble $(x.d* FR FPcond = (\{F[fs],F[fs+1]\} op \{F[ft],F[ft+1]\})? 1:0$ * (x is eq, lt, or le) (op is ==, <, or <=) (y is 32, 3c, or 3e)FP Compare 11/11/--/y Double FP Divide Single div.s FR F[fd] = F[fs] / F[ft]11/10/--/3 $\label{eq:div_def} \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd], F[fd+1]\} \; / \; \text{div.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd], F[$ FP Divide 11/11/--/3 Double {F[ft],F[ft+1]} FP Multiply Single mul.s FR F[fd] = F[fs] * F[ft]11/10/--/2 $\texttt{mul.d} \quad FR \quad \{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} *$ FP Multiply 11/11/--/2 Double $\{F[ft],F[ft+1]\}$ FP Subtract Single sub.s FR F[fd]=F[fs] - F[ft] 11/10/--/1 FP Subtract ${F[fd],F[fd+1]} = {F[fs],F[fs+1]}$ - $\quad \text{sub.d} \ FR$ 11/11/--/1 Double $\{F[ft],F[ft+1]\}$ (2) 31/--/--Load FP Single F[rt]=M[R[rs]+SignExtImm] lwc1 Load FP F[rt]=M[R[rs]+SignExtImm]; ldc1 35/--/--F[rt+1]=M[R[rs]+SignExtImm+4]Double 0 /--/--/10

R[rd] = Hi R[rd] = Lo R[rd] = CR[rs]

(2) OPCODE

/ FMT /FT

0 /--/--/12

10 /0/--/0

0/--/--/18

0/--/-3

(6) 0/--/--/19

(2) 39/--/--

(2) 3d/--/--

FLOATING-POINT INSTRUCTION FORMATS

R

R

R

mfhi

mflo R

mult R

sra R

swc1 Ι

sdc1

ARITHMETIC CORE INSTRUCTION SET

FR	opcode	fmt	ft	fs	fd	funct
	31 26	25 21	20 16	15 11	10 6	5 0
FI	opcode	fmt	ft		immediate	
	31 26	25 21	20 16	15		0

 ${Hi,Lo} = R[rs] * R[rt]$ ${Hi,Lo} = R[rs] * R[rt]$

R[rd] = R[rt] >>> shamt

M[R[rs]+SignExtImm] = F[rt]

M[R[rs]+SignExtImm] = F[rt];

M[R[rs]+SignExtImm+4] = F[rt+1]

PSEUDOINSTRUCTION SET

Move From Hi

Move From Lo

Shift Right Arith.

Store FP Single

Multiply

Store FP

Double

Move From Control mfc0

Multiply Unsigned multu

MNEMONIC	OPERATION
blt	if(R[rs] < R[rt]) PC = Label
bgt	if(R[rs]>R[rt]) PC = Label
ble	$if(R[rs] \le R[rt]) PC = Label$
bge	$if(R[rs] \ge R[rt]) PC = Label$
li	R[rd] = immediate
move	R[rd] = R[rs]
	bgt ble bge li

REGISTER NAME, NUMBER, USE, CALL CONVENTION

NAME	MIMDED	USE	PRESERVEDACROSS
NAME NUMBER		USE	A CALL?
\$zero	0	The Constant Value 0	N.A.
\$at	1	Assembler Temporary	No
\$v0-\$v1	2-3	Values for Function Results and Expression Evaluation	No
\$a0-\$a3	4-7	Arguments	No
\$t0-\$t7	8-15	Temporaries	No
\$s0-\$s7	16-23	Saved Temporaries	Yes
\$t8-\$t9	24-25	Temporaries	No
\$k0-\$k1	26-27	Reserved for OS Kernel	No
\$gp	28	Global Pointer	Yes
\$sp	29	Stack Pointer	Yes
\$fp	30	Frame Pointer	Yes
\$ra	31	Return Address	Yes

Copyright 2009 by Elsevier, Inc., All rights reserved. From Patterson and Hennessy, Computer Organization and Design, 4th ed.