

Tentamen i
Digitala system - EITA15 15hp
varav denna tentamen 4,5hp

Institutionen för elektro- och informationsteknik
Campus Helsingborg, LTH

2018-01-09 8.00 - 13.00 (förlängd 14.00)

Uppgifterna i tentamen ger totalt 60 poäng. Uppgifterna är inte ordnade på något speciellt sätt. Läs därför igenom alla uppgifter innan du börjar lösa dem. Några uppgifter är uppdelade i deluppgifter. Av totalt 60 möjliga poäng fordras minst 30 för godkänt.

Betygsgränser:

- 30p - 39p ger betyg 3
- 40p - 49p ger betyg 4
- 50p - 60p ger betyg 5

Inga hjälpmaterial är tillåtna

Observera!

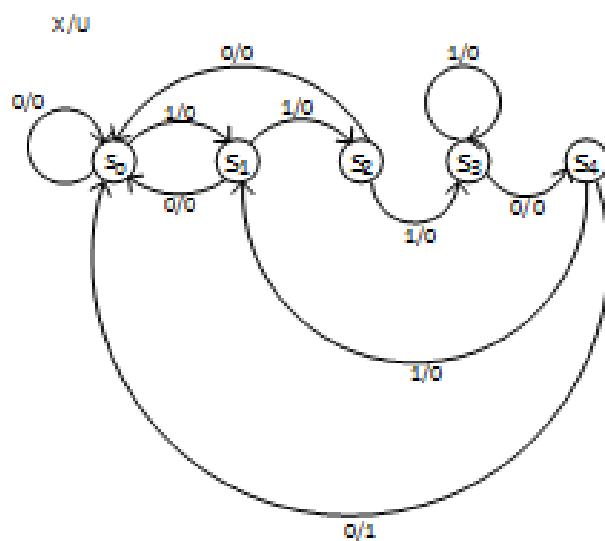
- För att rättning av lösning skall komma i fråga fordras att den är läslig samt klart och tydligt uppställd.
- Glöm inte att skriva personlig identifierare på varje blad.
- Alla lösa blad ska vara samlade i omslaget.
- Lösningarna ska vara numrerade och ordnade i nummerföljd.
- Påbörja ny uppgift på nytt papper.

Lycka till!

1. Denna uppgift består av fem påstående. Besvara varje påstående om det är sant eller falskt. Varje rätt påstående ger +2 poäng medan fel svar ger -1 poäng. Maximala antalet poäng på denna uppgift är 10 och minsta poäng 0. (inga minuspoäng totalt!)

- (a) falsk
- (b) sant
- (c) falskt
- (d) falskt
- (e) sant

2. (a) kodning $s_0=000$, $s_1=001$, $s_2=011$, $s_3=010$, $s_4=110$



(b) SP-form

| q2 | q1 | q0 | x=0 | x=1 |
|----|----|----|-------|-------|
| 0 | 0 | 0 | 000/0 | 001/0 |
| 0 | 0 | 1 | 000/0 | 011/0 |
| 0 | 1 | 1 | 000/0 | 010/0 |
| 0 | 1 | 0 | 110/0 | 010/0 |
| 1 | 1 | 0 | 000/1 | 001/0 |

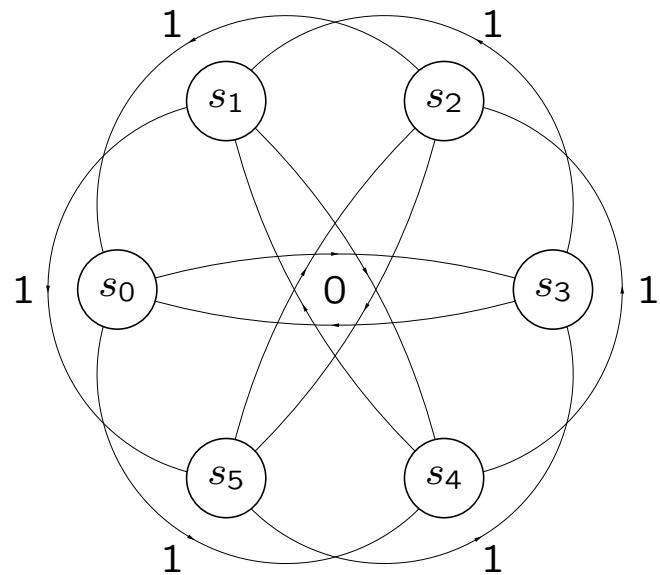
| | | q_0x | | | | | | q_0x | | | | |
|----------|---|--------|----|----|----|---|----------|--------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 0 | 0 | 0 | 0 | q_2q_1 | | 00 | 0 | 0 | 1 |
| | | 01 | 1 | 0 | 0 | 0 | | | 01 | 1 | 1 | 1 |
| 11 | 0 | 0 | - | - | 11 | 0 | 0 | - | - | | | |
| 10 | - | - | - | - | 10 | - | - | - | - | | | |

| | | q_0x | | | | | | q_2^+ | | | | |
|----------|---|--------|----|----|----|---|----------|---------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 0 | 1 | 1 | 0 | q_2q_1 | | 00 | 0 | 0 | 0 |
| | | 01 | 0 | 0 | 0 | 0 | | | 01 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | 0 | 1 | - | - | 11 | 1 | 0 | - | - | | | |
| 10 | - | - | - | - | 10 | - | - | - | - | | | |

| | | q_0x | | | | | | q_1^+ | | | | |
|----------|---|--------|----|----|----|---|----------|---------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 0 | 1 | 1 | 0 | q_2q_1 | | 00 | 0 | 0 | 0 |
| | | 01 | 0 | 0 | 0 | 0 | | | 01 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | 0 | 1 | - | - | 11 | 1 | 0 | - | - | | | |
| 10 | - | - | - | - | 10 | - | - | - | - | | | |

| | | q_0^+ | | | | | | u | | | |
|---------|--|---------|--------------------|----|----|----|---|-----|----|----|----|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 |
| q_2^+ | | 00 | x'q'_0q_1q'_2 | | | 00 | 0 | 0 | 0 | | |
| | | 01 | xq_0 + q'_0q_1q'_2 | | | 01 | 0 | 0 | 0 | | |
| q_1^+ | | 00 | xq'_1 + xq_2 | | | 00 | 0 | 0 | 0 | | |
| | | 01 | xq'_0 + xq_1 | | | 01 | 0 | 0 | 0 | | |
| q_0^+ | | 00 | x'q_2 | | | 00 | 0 | 0 | 0 | | |
| | | 01 | xq'_2 | | | 01 | 0 | 0 | 0 | | |
| u | | 00 | x'q_2 | | | 00 | 0 | 0 | 0 | | |
| | | 01 | xq'_2 | | | 01 | 0 | 0 | 0 | | |

3. Modulo 6



Tabell:

| s | 0 | 1 |
|-------|-------|-------|
| s_0 | s_3 | s_4 |
| s_1 | s_4 | s_5 |
| s_2 | s_5 | s_0 |
| s_3 | s_0 | s_1 |
| s_4 | s_1 | s_2 |
| s_5 | s_2 | s_3 |

| Koda i NBCD | | | |
|-------------|---------------|-----|-----|
| Tillstånd | | x | |
| s | $q_1 q_2 q_3$ | 0 | 1 |
| s_0 | 000 | 011 | 100 |
| s_1 | 001 | 100 | 101 |
| s_2 | 010 | 101 | 000 |
| s_3 | 011 | 000 | 001 |
| s_4 | 100 | 001 | 010 |
| s_5 | 101 | 010 | 011 |

| | | q_0x | | | | | | q_0x | | | | |
|----------|---|--------|----|----|----|---|----------|--------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 0 | 1 | 1 | 1 | q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 0 |
| | | 01 | 1 | 0 | 0 | 0 | | | 01 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | - | - | - | - | 11 | - | - | - | - | | | |
| 10 | 0 | 0 | 0 | 0 | 10 | 0 | 1 | 1 | 1 | | | |

| | | q_0x | | | | | | q_0x | | | | |
|----------|---|--------|----|---|----|---|----------|--------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 1 | 0 | q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 0 |
| | | 01 | 1 | 0 | 1 | 0 | | | 01 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | - | - | - | - <th>11</th> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> | 11 | - | - | - | - | | | |
| 10 | 1 | 0 | 1 | 0 | 10 | 0 | 1 | 1 | 1 | | | |

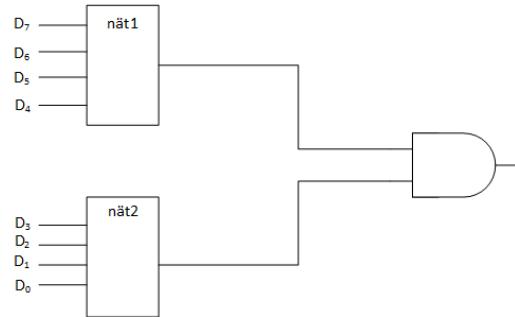
| | | q_0x | | | | | | q_0^+ | | | | |
|----------|---|--------|----|---|----|---|----------|---------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 1 | 0 | q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 0 |
| | | 01 | 1 | 0 | 1 | 0 | | | 01 | 0 | 1 | 0 |
| 11 | - | - | - | - <th>11</th> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> | 11 | - | - | - | - | | | |
| 10 | 1 | 0 | 1 | 0 <th>10</th> <td>0</td> <td>1</td> <td>0</td> <td>0</td> | 10 | 0 | 1 | 0 | 0 | | | |

| | | q_0^+ | | | | | | q_1^+ | | | | |
|----------|---|---------|----|---|----|---|----------|---------|----|----|----|---|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 | | | 00 | 01 | 11 | 10 | |
| q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 1 | 0 <th colspan="2" rowspan="2">q_2q_1</th> <th>00</th> <td>1</td> <td>0</td> <td>0</td> | q_2q_1 | | 00 | 1 | 0 | 0 |
| | | 01 | 1 | 0 | 1 | 0 <th>01</th> <td>0</td> <td>1</td> <td>0</td> <td>0</td> | | | 01 | 0 | 1 | 0 |
| 11 | - | - | - | - <th>11</th> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> <td>-</td> | 11 | - | - | - | - | | | |
| 10 | 1 | 0 | 1 | 0 <th>10</th> <td>0</td> <td>1</td> <td>0</td> <td>0</td> | 10 | 0 | 1 | 0 | 0 | | | |

minimal SP-form:

$$\begin{aligned}
 q_2^+ &= q_1 q_0' x' + q_2' q_1' x + q_2' q_1' q_0 \\
 q_1^+ &= q_2 x + q_2 q_0 + q_2' q_1' q_0' x' \\
 q_0^+ &= q_0' x' + q_0 x
 \end{aligned}$$

4. Om vi delar upp uppgiften i två delar, näť 1 och näť2. Nät1 hanterar de 4 mest signifikanta bitarna och näť2 de fyra minst signifikanta. Nät1 ska ge detta ut då insignalen är lika med 3 och näť2 ska ge detta ut då insignalen är mellan 0 och 9.



| | | $D_1 D_0$ | | | |
|-----------|----|-----------|----|----|----|
| | | 00 | 01 | 11 | 10 |
| $D_3 D_2$ | 00 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| | 01 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 11 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 10 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |

nät2

| | | 00 | 01 | 11 | 10 |
|----------|--|----|----|----|----|
| | | 00 | 0 | 1 | 0 |
| | | 01 | 0 | 0 | 0 |
| D_7D_6 | | 11 | 0 | 0 | 0 |
| | | 10 | 0 | 0 | 0 |

nät1

$$\text{nät1} = D_5 D_4 D'_6 D'_7$$

$$\text{nät2} = D'_3 + D'_1 D'_2$$

5. (a) För varje instruktion 1, 2, 3, och 4 är tiderna:

Instruktion 1 (LOAD R1, B) tar: $100+1=101\text{ns}$

Instruktion 2 (LOAD R2, C) tar: $100+1=101\text{ns}$

Instruktion 3 (ADD R1, R2) tar: $1+1+1+1=4\text{ns}$

Instruktion 4 (STORE A, R1) tar: $100+1= 101 \text{ ns}$

Den totala tiden är summan, dvs: $101+101+4+101=307\text{ns}$

- (b) Om kompilatorn använt direkt adressering skulle adressen till operanden ligga i instruktionen (Se föreläsning 2). Om processorn tillåter flera operander att vara direkt adresserade skulle följande instruktion räcka:

| | | |
|-----|------|------------------------|
| ADD | A, B | $//A \leftarrow A + B$ |
|-----|------|------------------------|

Instruktionen skulle ta följande tid: 100 ns för att läsa in A, 100 ns för att läsa B, 1 ns för att beräkna additionen, och 100 ns för att skriva resultatet till minnet. Total tid: $100+100+1+100=301 \text{ ns}$.

- (c) Programmet skulle kunna se ut så här:

| | | |
|-------|--------|---------------------------|
| LOAD | R1, B | $//R1 \leftarrow B$ |
| LOAD | R2, C | $//R2 \leftarrow C$ |
| LOAD | R3, D | $//R1 \leftarrow B$ |
| LOAD | R4, E | $//R2 \leftarrow C$ |
| ADD | R1, R2 | $//R1 \leftarrow R1 + R2$ |
| ADD | R3, R4 | $//R1 \leftarrow R1 + R2$ |
| SUB | R1, R3 | $//R1 \leftarrow R1 - R3$ |
| STORE | A, R1 | $// A \leftarrow R1$ |

6. (a) Eftersom $2^6 = 64$ så behövs 6 bitar för att specificera adressrymden.

- (b) Lokalitet bestäms av det program som exekveras på processorn. Om det inte finns några loopar eller några hopp, d v s alla instruktioner exekveras en gång så finns det ingen lokalitet.

- (c) Det finns två typer av lokalitet och det är temporal lokalitet och rumslokalitet

- (d) För temporal lokalitet så är det så att om en instruktion/data blivit refererat nu, så är sannolikheten stor att samma referens görs inom kort. Och för rumslokalitet är det så att om instruktion/data blivit refererat nu, så är sannolikheten stor att instruktioner/data vid adresser i närheten kommer användas inom kort

- (e) Om Write-through används så görs skrivningar i cache görs skrivningar direkt i primärminnet. Om Write (Copy)-back används så uppdateras primärminnet först när en cacherad bytes ut.