

CS

WEEK 1-2

# AGENDA

week	onderwerp	P&H	AT	Dijkstra
1	coderingen en talstelsels representatie van getallen optellen en aftrekken vermenigvuldigen en delen logische poorten schakelingen met poorten geheugen-elementen systeemklok & timers	App. B2, B3, B7, B8, B9 2.4 3.2 t/m 3.5 app B	App. A, B 3.1, 3.2, 3.3	H1 H2
2	typen computers 8 great ideas organisatie van de computer  CPU intern, instructies uitvoeren geheugen systeem adres- en databus byte ordering pipelining de AVR MCU	1.1 t/m 1.4 2.12 4.1 t/m 4.5	1.3 2.1, 2.2 3.7	H3 6.1 en 6.2 7.1 en 7.2
3	typen geheugen caching opslag (ssd, harddisk) translating and starting a program  parallelle architecturen - h/w multi-threading - multicore - GPU	5.2, 5.3 6.4 t/m 6.6	2.2, 2.3 7.3, 7.4 H8	4.1 7.3

## **AGENDA**

- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

## **ASCII**

- American Standard Code for Information Interchange
- codering van karakters
- 7 bits code
  - vb: "A": 0x41
  - vb: "a": 0x61
- maar wordt meestal als byte opgeslagen
- 128 tekens
  - cijfers
  - letters (A en a)
  - control characters

# **ASCII**

Dec Hx Oct Char	Dec F	Hx Oct	Html	Chr	Dec	Нх	Oct	Html	Chr	Dec	Нх	Oct	Html Cl	<u>nr</u>
0 0 000 NUL (null)	32 2	0 040	a#32;	Space	64	40	100	۵#64;	0	96	60	140	<b>`</b>	8
l 1 001 SOH (start of heading)	33 2	1 041	@#33;	!	65	41	101	a#65;	A	97	61	141	a#97;	a
2 2 002 STX (start of text)	34 2	2 042	 <b>4</b> ;	rr .	66	42	102	a#66;	В	98	62	142	a#98;	b
3 3 003 ETX (end of text)			@#35;		67			a#67;					a#99;	C
4 4 004 EOT (end of transmission)	36 2	4 044	<b>\$</b>	ş	68			a#68;					d	
5 5 005 ENQ (enquiry)			<u>@#37;</u>		69			<b>@#69;</b>					e	
6 6 006 ACK (acknowledge)	1		<b>@#38;</b>		70			a#70;					a#102;	
7 7 007 BEL (bell)	1		<b>'</b>		71			@#71;					a#103;	
8 8 010 <mark>BS</mark> (backspace)			&# <b>4</b> 0;	•	72			@#72;					a#104;	
9 9 011 TAB (horizontal tab)	1		)		73			a#73;					i	
10 A 012 LF (NL line feed, new line	'		6#42;					a#74;					j	
ll B 013 VT (vertical tab)	1		&#<b>4</b>3;</td><td></td><td>75</td><td></td><td></td><td>a#75;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>a#107;</td><td></td></tr><tr><td>12 C 014 FF (NP form feed, new page</td><td></td><td></td><td>a#44;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>a#76;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>l</td><td></td></tr><tr><td>13 D 015 CR (carriage return)</td><td>1</td><td></td><td>&#<b>4</b>5;</td><td></td><td>77</td><td></td><td></td><td>a#77;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>m</td><td></td></tr><tr><td>14 E 016 SO (shift out)</td><td></td><td></td><td>a#46;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>a#78;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>n</td><td></td></tr><tr><td>15 F 017 SI (shift in)</td><td></td><td></td><td>6#47;</td><td></td><td>79</td><td></td><td></td><td>a#79;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>o</td><td></td></tr><tr><td>16 10 020 DLE (data link escape)</td><td></td><td></td><td>&#<b>4</b>8;</td><td></td><td>80</td><td></td><td></td><td>4#80;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>p</td><td></td></tr><tr><td>17 11 021 DC1 (device control 1)</td><td></td><td></td><td>&#<b>49</b>;</td><td></td><td>81</td><td></td><td></td><td>Q</td><td>_</td><td></td><td></td><td></td><td>q</td><td></td></tr><tr><td>18 12 022 DC2 (device control 2)</td><td></td><td></td><td>2</td><td></td><td>I</td><td></td><td></td><td>@#82;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>r</td><td></td></tr><tr><td>19 13 023 DC3 (device control 3)</td><td></td><td></td><td>3</td><td></td><td>83</td><td></td><td></td><td>۵#83;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>s</td><td></td></tr><tr><td>20 14 024 DC4 (device control 4)</td><td>1</td><td></td><td>4</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>a#84;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>t</td><td></td></tr><tr><td>21 15 025 NAK (negative acknowledge)</td><td></td><td></td><td>5</td><td></td><td>ı</td><td></td><td></td><td>a#85;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>u</td><td></td></tr><tr><td>22 16 026 SYN (synchronous idle)</td><td>1</td><td></td><td>a#54;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>V</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>v</td><td></td></tr><tr><td>23 17 027 ETB (end of trans. block)</td><td></td><td></td><td>7</td><td></td><td>I</td><td></td><td></td><td>W</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>w</td><td></td></tr><tr><td>24 18 030 CAN (cancel)</td><td></td><td></td><td>8</td><td></td><td>88</td><td></td><td></td><td><b>%#88;</b></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>x</td><td></td></tr><tr><td>25 19 031 EM (end of medium)</td><td></td><td></td><td>9</td><td></td><td>89</td><td></td><td></td><td>Y</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>y</td><td></td></tr><tr><td>26 1A 032 SUB (substitute)</td><td></td><td></td><td>:</td><td></td><td>90</td><td></td><td></td><td>Z</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>z</td><td></td></tr><tr><td>27 1B 033 ESC (escape)</td><td></td><td></td><td>&#59;</td><td>-</td><td>91</td><td></td><td></td><td>[</td><td>-</td><td></td><td></td><td></td><td>{</td><td></td></tr><tr><td>28 1C 034 FS (file separator)</td><td>1</td><td></td><td><</td><td></td><td> </td><td></td><td></td><td>@#92;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>&#12<b>4</b>;</td><td></td></tr><tr><td>29 1D 035 GS (group separator)</td><td>1</td><td></td><td>=</td><td></td><td>93</td><td></td><td></td><td>6#93;</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>}</td><td></td></tr><tr><td>30 1E 036 RS (record separator)</td><td></td><td></td><td>></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>^</td><td></td><td></td><td></td><td></td><td>~</td><td></td></tr><tr><td>31 1F 037 US (unit separator)</td><td>  63 3</td><td>F 077</td><td>a#63;</td><td>7</td><td>95</td><td>5F</td><td>137</td><td>_</td><td>_</td><td>127</td><td></td><td></td><td>@#127;</td><td>DEL</td></tr></tbody></table>											

Source: www.LookupTables.com

## UNICODE

- ondersteunt alle schriften (zoals Latijns alfabet en 25.000 Chinese karakters en ...)
- ruim 1,1 miljoen tekens
- maakt wereldwijde uitwisseling van karakters mogelijk
- hoe coderen in een stroom van bytes?
- Unicode Consortium: http://www.unicode.org

### UTF-8

- 'code units' zijn 8 bit breed
- unicode teken wordt gecodeerd als stroom van bytes
  - 1 .. 4 bytes (variabel!)
- legal values: 0x0000 0x10FFFF
  - dus 17 sets van 64k blokken
- veel Westerse letters nemen slechts 1 byte in beslag
- is standaard codering voor XML

## UTF-8

- UTF-8: code units are 8 bit
- msb = 0 : 1-byte sequence
- msb = 110 : 2-byte sequence
- msb = 1110:3 byte sequence
- msb = 11110 : 4 byte sequence

Unicode range	Byte1	Byte2	Byte3	Byte4
0000-007F	0xxxxxxx			
0080-07FF	110 <i>x</i> xxxx	10xxxxxx		
0800-FFFF	1110 <i>xxxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	
10000-10FFFF	11110 <i>xxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx

## UTF-8

- hoe weet de ontvanger uit hoeveel bytes het karakter bestaat ? A : eerste byte!
- Stel: UTF-8-code begint met: 0xF0
- Q: Hoe lang is de gehele UTF-8 code?
- 4!
- Q: 0xF0 9F 98 82, welke Unicode? Welk symbool?



Unicode range	Byte1	Byte2	Byte3	Byte4
0000-007F	0xxxxxxx			
0080-07FF	110 <i>xxxxx</i>	10xxxxxx		
0800-FFFF	1110 <i>xxxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	
10000-10FFFF	11110 <i>xxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx

### **VOORBEELD UTF-8**

the Cent Sign (¢) is Unicode 0x00A2 (1010 0010)
 http://www.unicode.org/charts/charindex.html

Unicode range	Byte1	Byte2	Byte3	Byte4
0000-007F	0xxxxxxx			
0080-07FF	110 <i>xxxxx</i>	10xxxxxx		TENT
0800-FFFF	1110 <i>xxxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	
10000-10FFFF	11110 <i>xxx</i>	10xxxxxx	10xxxxxx	10xxxxxx

- so it will be encoded using two bytes, 110xxxxx,10xxxxxx.
- putting the binary right-justified into the 'x' bits results in 11000010,10100010
- this is hex 0xC2,0xA2, which is the UTF-8 encoding

	800	009	00A	00B	00C	00D	00E	00F
0	XXX 0080	DCS 0090	NB SP 00A0	O 0080	À	Đ	à	ð
1	X X X	PU1	00A1	<u>+</u>	Á	$\widetilde{\widetilde{N}}_{_{00D1}}$	á	$\widetilde{\mathbf{n}}_{_{_{00P1}}}$
2	BPH 0082	PU2	¢	2	Â	Ò	â	Ò 00F2
3	NBH 0083	STS	£	3 0083	Ã	Ó	ã	Ó
4	IND 0084	CCH 0094	Ö 00A4	0084	Ä	Ô	ä	Ô
5	NEL 0085	MW 0095	¥	μ	Å	Õ oods	å	Õ 00F5
6	SSA 0086	SPA 0096	1 1 00A6	¶ 0086	Æ	Ö	æ	Ö
7	ESA 0087	EPA 0097	§ 00A7	0087	Ç	X 00D7	Ç 00E7	00F7
n	нтѕ	sos			È	Ø	À	Ø

## MEER UITLEG OVER UNICODE

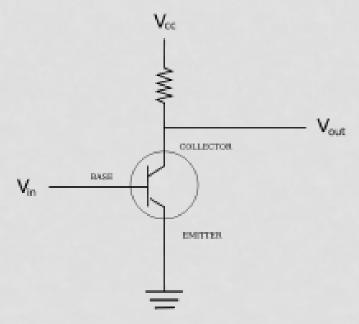
 http://www.unicode.org/notes/tn23/Muller-Slides.pdf

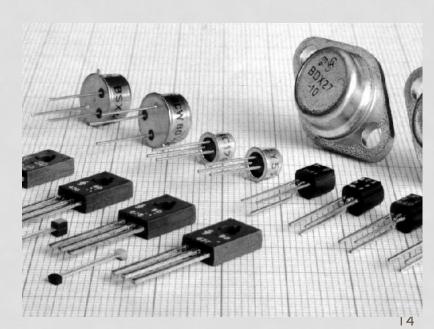
## **AGENDA**

- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

## **TRANSISTORS**

- 1925: Lilienfeld (Canada) eerste beschrijving werking field-effect transistor (FET)
- 1947: AT&T's Bell Labs (Bardeen, Brattain en Shockley) eerste germanium transistor
- 1954: TI (Teal) eerste silicium transitor
- 1960: Bell Labs (Kahng and Atalla) eerste MOS transistor





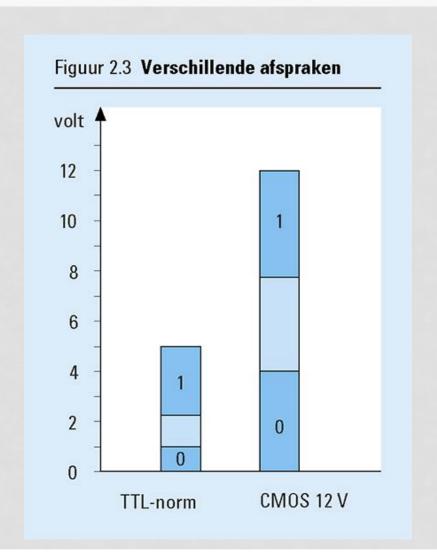
### **TRANSISTORS**

- computers zijn opgebouwd uit digitale elektronische circuits: "poorten" of "gates"
- poorten zijn gemaakt met transistors
- transistor: versterker en schakelaar
- 2 families: CMOS en TTL (74xx)

## **TRANSISTORS**

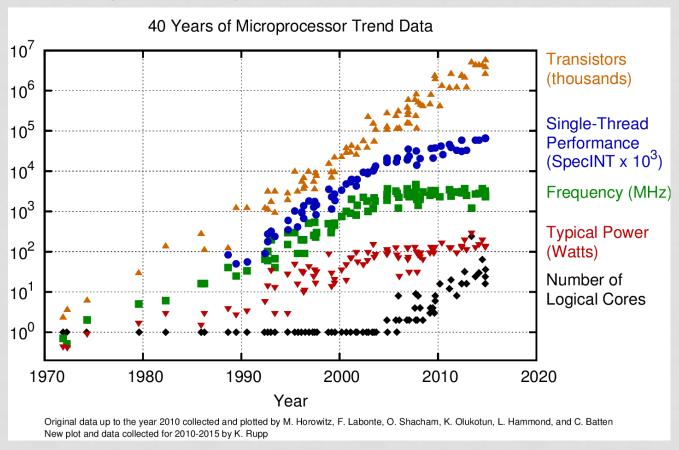
- poorten werken met 2 niveaus "0" en "1"
- poorten implementeren logische functies
- wat is "0" en wat is "1" ?

## "0" EN "1" NIVEAUS

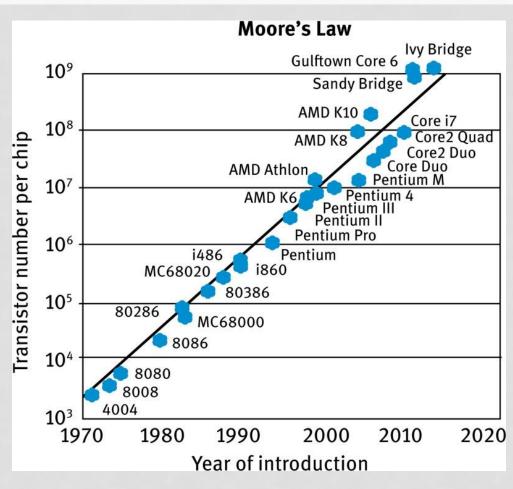


### WET VAN MOORE

 Moore (Intel, 1965): elke 1,5 jaar verdubbeling van het aantal transistors op een chip

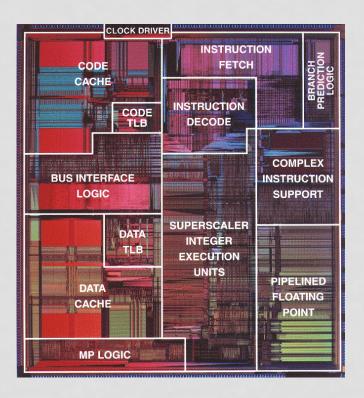


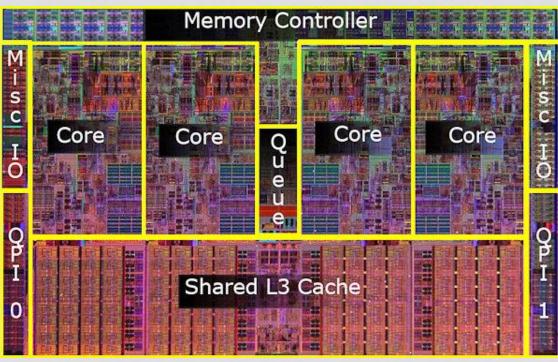
## INTEL COMPUTER FAMILY



https://www.ncbi.nlm.nih.gov/books/NBK321721/figure/oin\_tutorial.F3/

# PENTIUM 4 / CORE I7





2020: 5 nm technology 1 atom  $\approx 0.2 - 0.5$  nm

## **AGENDA**

- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

## BOOLSE ALGEBRA

- Boolse algebra of schakel algebra
  - George Boole, 1815-1864
  - digitale schakelingen wiskundig beschrijven
  - waarheidtabel: beschrijft uitgang als functie van ingang(en)
  - logische operatoren (in C of Java):

```
• &&
```

```
if ((x < 0) || (x > 3)) {
    ....
}
```

### **AND**

Figuur 2.4 AND-poort

#### Symbool

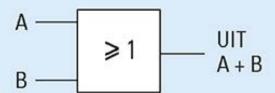


A	В	UIT
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

## OR

Figuur 2.5 **OR-poort** 





Α	В	UIT
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

# (E)XOR

Figuur 2.9 EXOR-poort

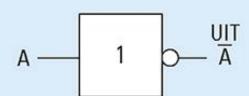


A	В	UIT
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

## **INVERTOR**

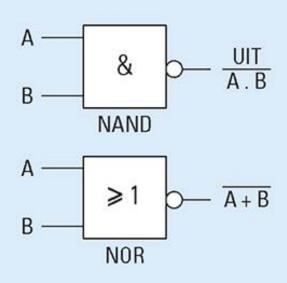
Figuur 2.6 Inverter

#### Symbool

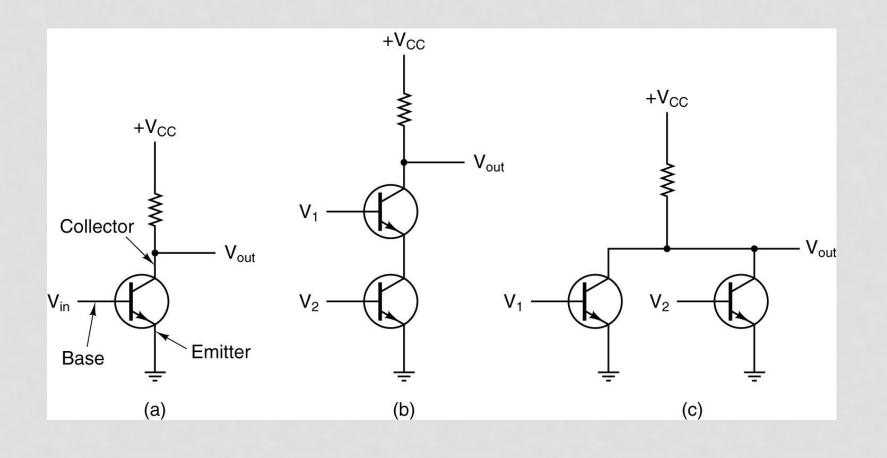


## NAND EN NOR

Figuur 2.7 NAND- en NOR-poorten

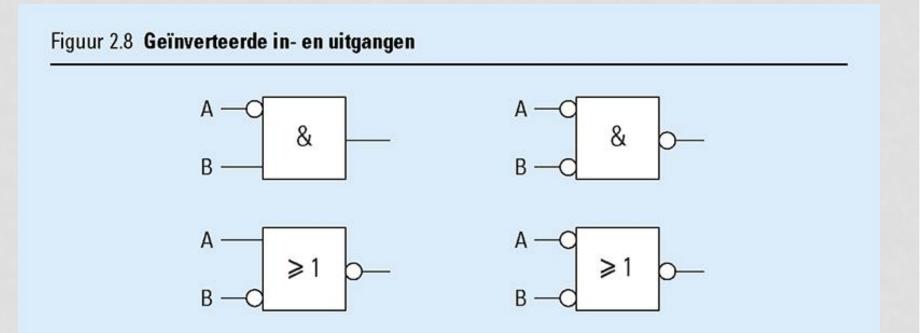


Α	В	NAND	NOR
0	0	1	1
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	0

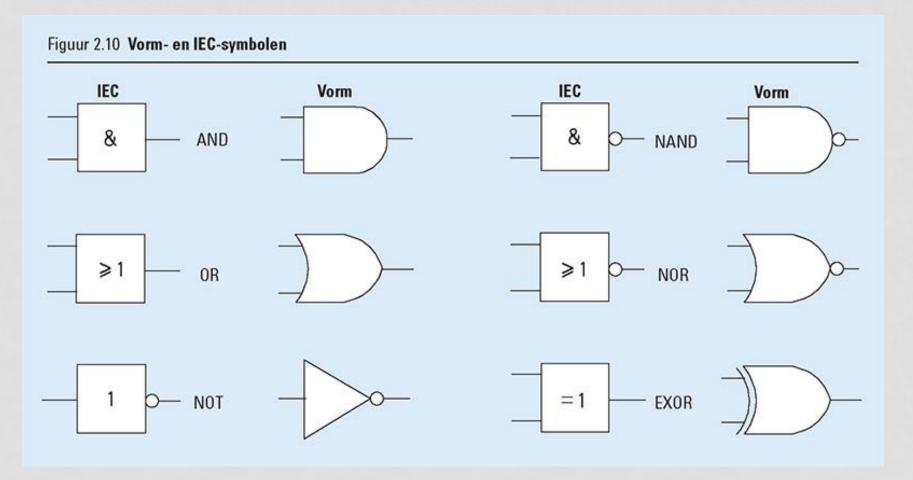


(a) inverter (b) NAND gate (c) NOR gate

## GEÏNVERTEERDE IN- EN UITGANGEN



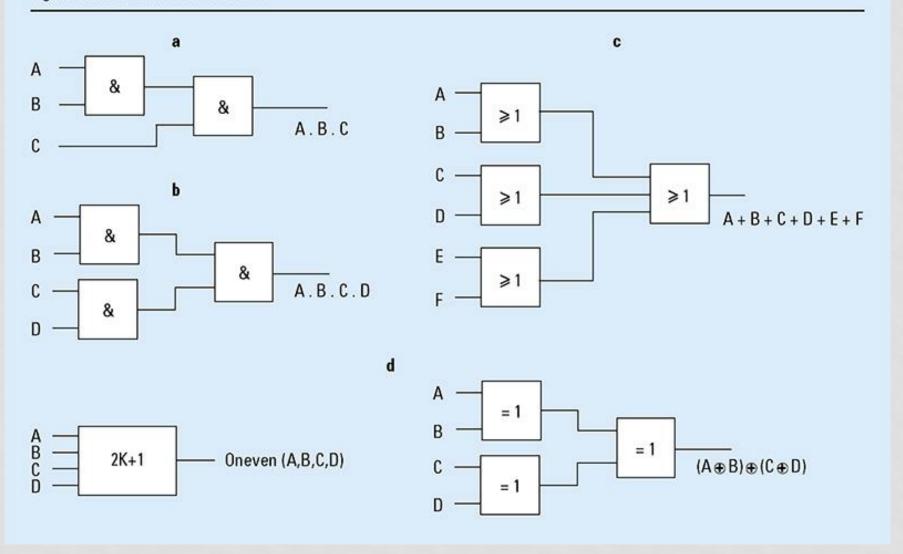
### AMERIKAANSE EN EUROPESE NOTATIE



## **AGENDA**

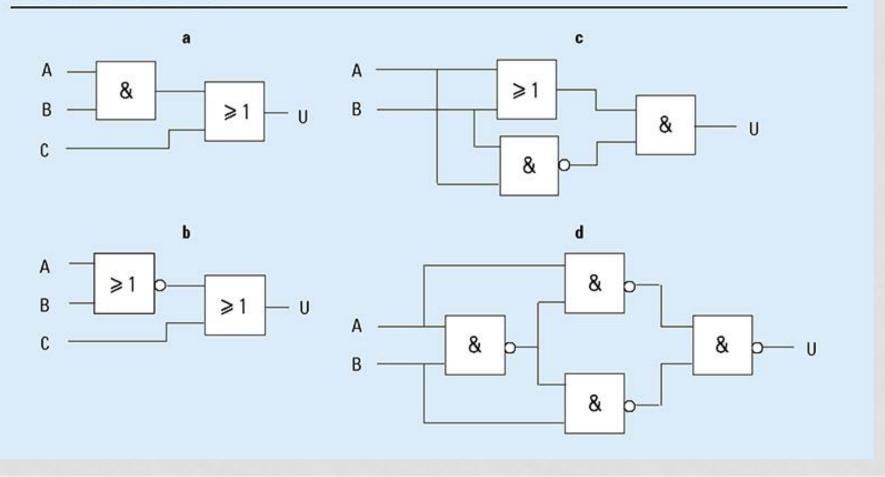
- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

Figuur 2.13 Poorten samenstellen

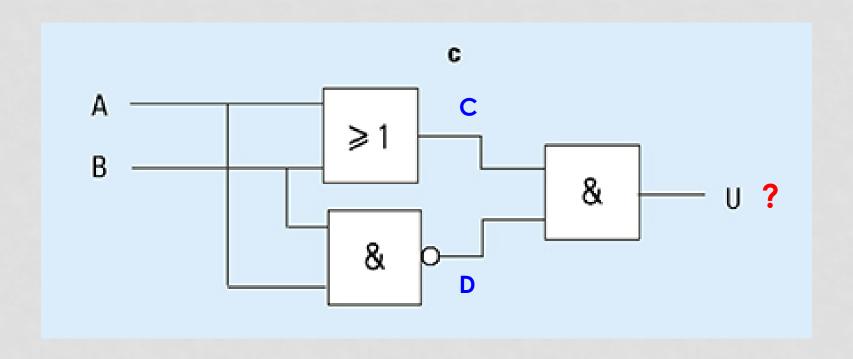


## GEEF DE WAARHEIDSTABEL

Figuur 2.14 Poortschakelingen



# **OPGAVE**



# **UITWERKING**

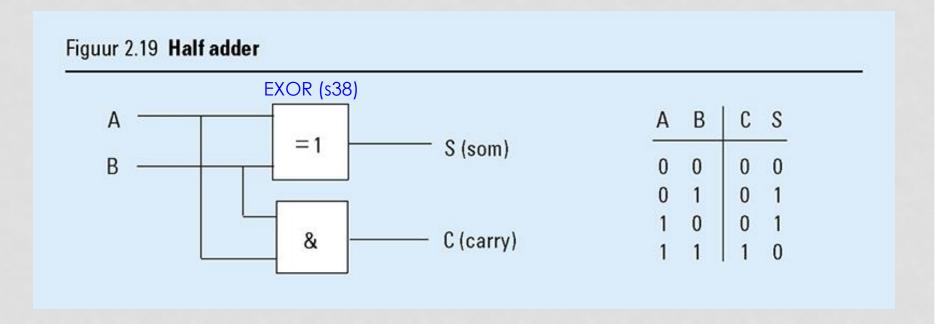
Α	В	С	D	U
0	0	0	1	0
0	1	1	1	1
1	0	1	1	1
1	1	1	0	0

## **AGENDA**

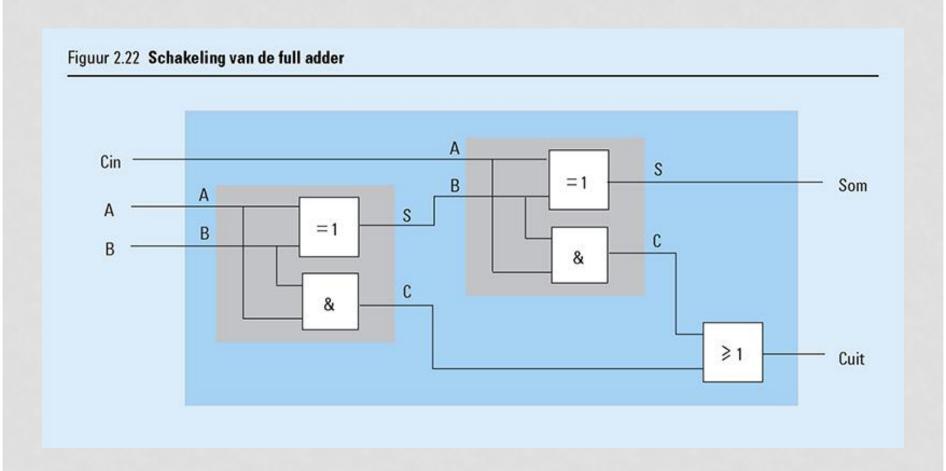
- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

#### HALF ADDER

half: geen ingang voor carry-bit

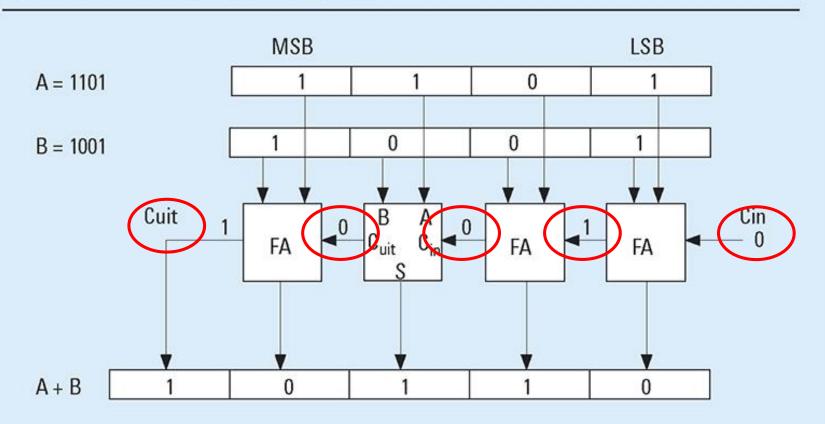


### FULL ADDER



#### FULL ADDER

Figuur 2.23 Het optellen van twee getallen

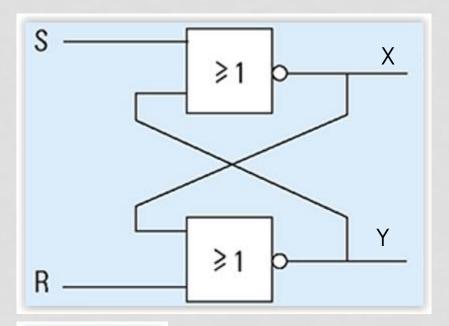


## IS ÉÉN CARRY BIT WEL GENOEG?

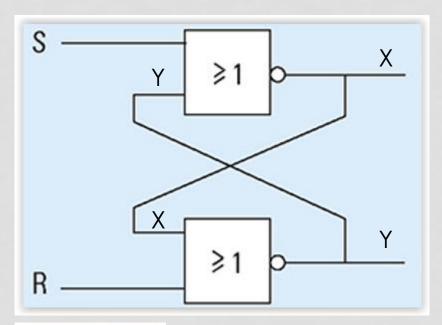
- als A=B=1111 zijn dan 5 bits genoeg ?
- ja, want 15+15=30 <= 31
- max + max = 2\*max (= shift left 1)
- algemeen:  $2^{n}-1+2^{n}-1=2^{n+1}-2 \le 2^{n+1}-1$

#### **AGENDA**

- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers



Waarheidstabel		
	N	OR
IN		UIT
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



Systeem net gestart

Stel R, S en Y en X zijn allemaal 0

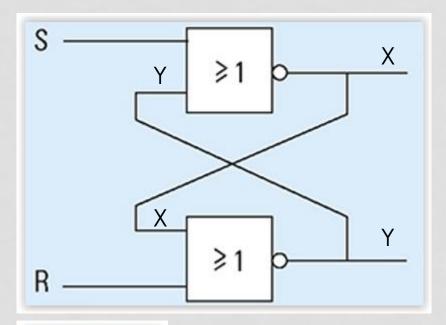
- Y = 0 en S = 0 -> X gaat naar 1
- Als X = 1 en R = 0 -> Y blijft 0

Of ......

- X = 0 en R = 0 -> Y gaat naar 1
- Als Y = 1 en S = 0 -> X blijft 0

Dus: stabiele .. maar onbekende situatie

# 

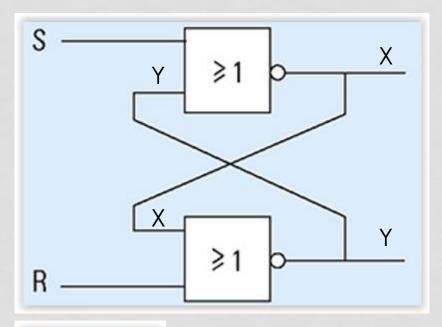


T1

Y = 0 (of 1), X = 1 (of 0), R = 0, S wordt 1

- X gaat naar 0 (ongeacht Y!)
- Y gaat naar 1
- Stabiele , bekende situatie

# 

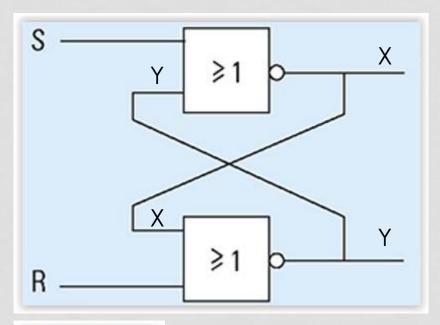


T2

Y = 1, X = 0, R = 0, S wordt (weer) 0

- X blijft 0
- Y blijft 1
- Stabiele, bekende situatie

Wa	arhe	idstabel
	N	OR
_1	N	UIT
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

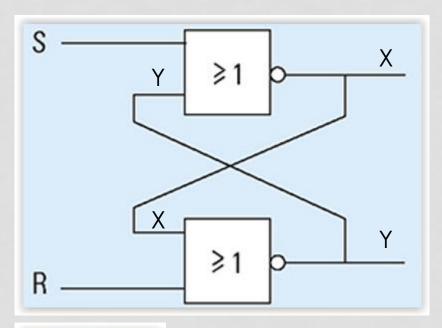


T3

$$Y = 1$$
,  $X = 0$ ,  $S = 0$ ,  $R$  wordt 1

- Y wordt 0 (ongeacht X)
- X wordt 1
- Stabiele, bekende situatie

Wa	Waarheidstabel		
	N	OR	
_1	N	UIT	
0	0	1	
0	1	0	
1	0	0	
1	1	0	

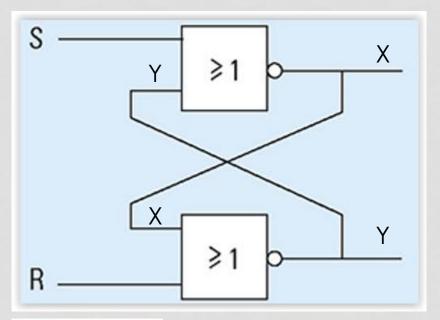


T4

Y = 1, X = 0, S = 0, R wordt (weer) 0

- Y blijft 0
- X blijft 1
- Stabiele, bekende situatie

Wa	arhe	idstabel
	N	OR
- 1	N	UIT
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

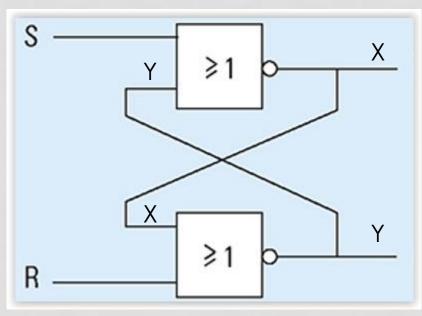


T5

Y = 1, X = 0, S en R worden beide een

- X wordt 0, Y wordt ook 0
- Stabiele, bekende situatie

Wa	arhe	idstabel
	N	OR
_	N	UIT
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0



#### Conclusie:

 $S = 1 \text{ en } R = 0 \rightarrow Y = 1, X = 0$ 

S = 0 en R = 1 -> Y = 0, X = 1

S = 0 en R = 0 -> X en Y ongewijzigd

S = 1 en R = 1 -> X en Y beide 0

Afspraak: (S = 1 en R = 1) niet toegestaan.

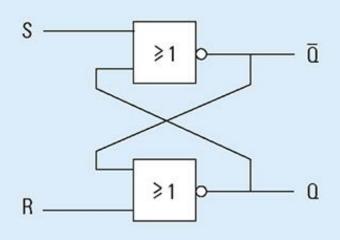
Gegeven dat:

X en Y altijd elkaars inverse

Waarheidstabel		
	N	OR
_1	N	UIT
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

#### 1-BIT GEHEUGENCEL

Figuur 2.36 De set-reset latch



#### Waarheidstabel

		NOR	
	IN		UIT
	0	0	1
	0	1	0
ľ	1	0	0
L	1	1	0

R = S = 0 : "hold" of "store data" (beide NOR's werken als invertor)

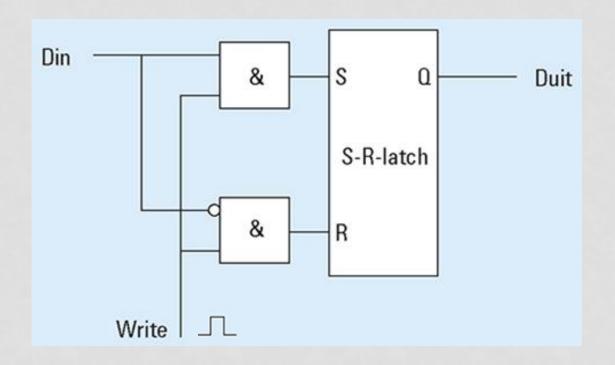
 $S = 1 \& R = 0 : \sim Q = 0$  en onderste NOR=invertor, **set** the latch, Q wordt 1

R = 1 & S = 0 : reset the latch, Q wordt 0

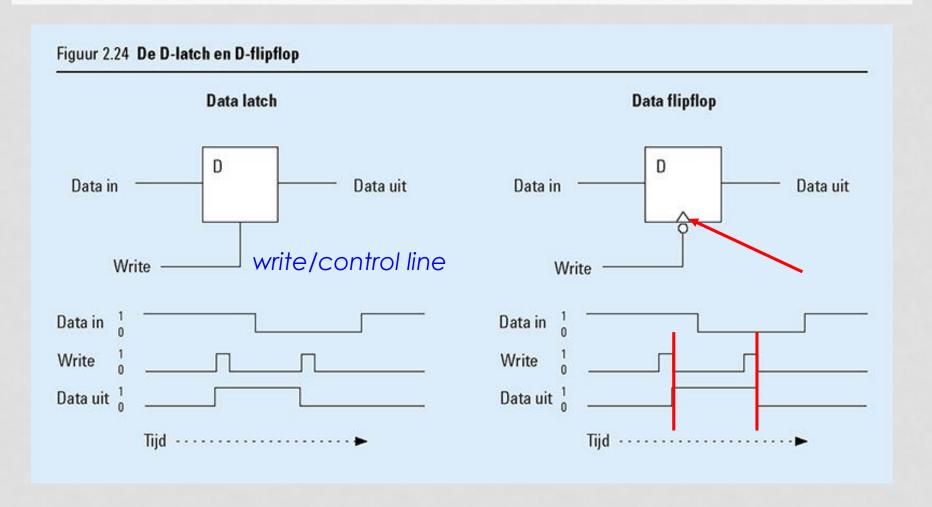
R = S = 1 mag niet !

dus: latch "onthoudt" in de "hold" stand

#### DE SET-RESET LATCH



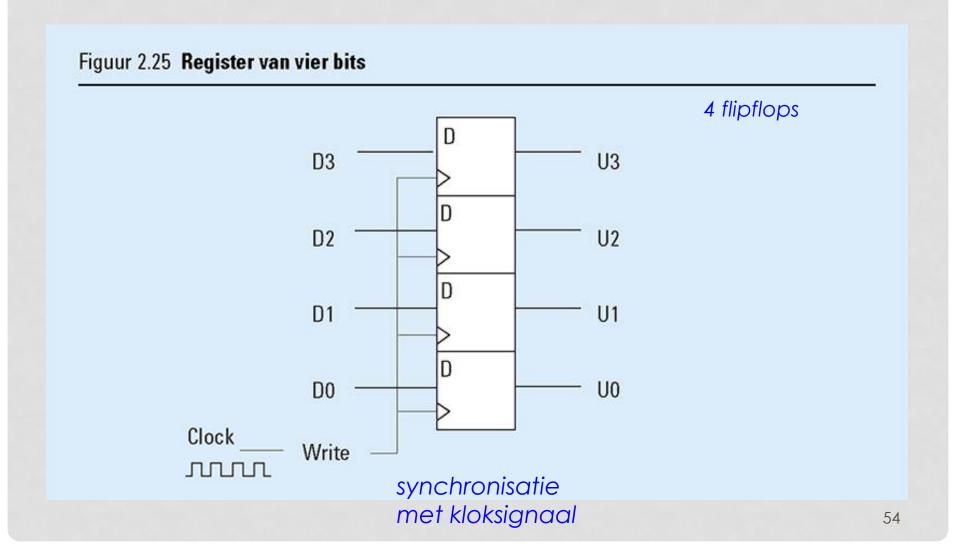
#### LATCH EN FLIP-FLOP



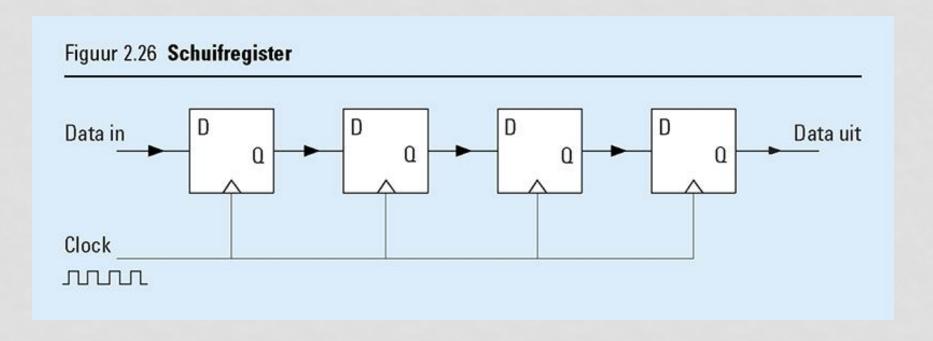
latch: level sensitive

ff: edge sensitive

### REGISTER



#### **SCHUIFREGISTER**



Bij elke voorflank / rising edge schuift het woord 1 positie naar rechts

### COMBINATORISCH VS. SEQUENTIEEL

#### combinatorisch circuit

- uitgang is alleen een functie van huidige toestand ingangen
- schakelingen met poorten zonder feedback
- voorbeeld : een full-adder
- NAND-poort delay ≈ 10 nS

#### sequentieel circuit

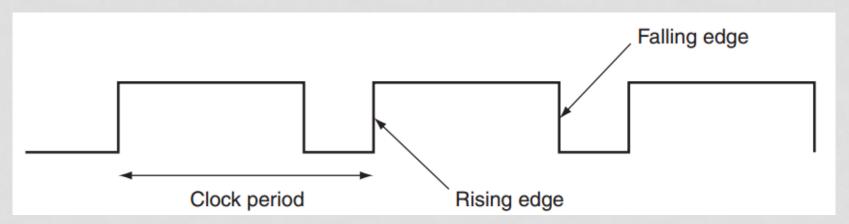
- uitgang hangt niet alleen af van huidige, maar ook van vorige "toestand"
- sequentiële schakeling bevat geheugen
- voorbeelden: flip-flop, teller, schuifregister

#### **AGENDA**

- ASCII en Unicode
- transistors
- logische poorten
- schakelingen met poorten
- half en full adder
- geheugen elementen
- systeemklok en timers

#### SYSTEEMKLOK

- elektronisch circuit dat een signaal afgeeft met exacte puls-breedte
  - vaste periode
  - vaste frequentie
- sequentiële schakelingen worden aangestuurd door klok



#### SYSTEEMKLOK

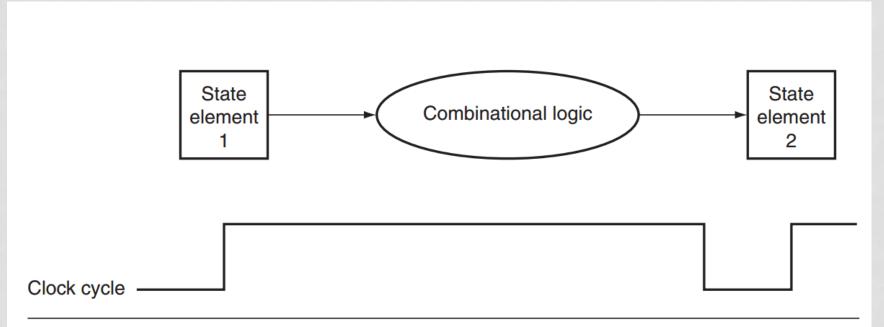
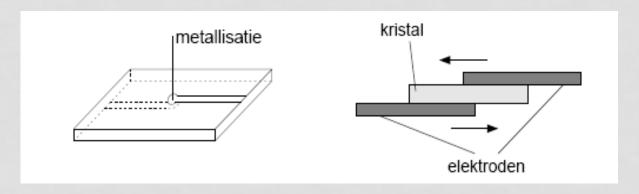


FIGURE B.7.2 The inputs to a combinational logic block come from a state element, and the outputs are written into a state element. The clock edge determines when the contents of the state elements are updated.



- kwartskristal: dun plaatje kwarts waarvan de onder- en bovenzijde voorzien zijn van een metallisatie
- bij een elektrische spanning zal het kristal elastisch vervormen
- piëzo-elektrisch effect : mechanische trillingen in het kristal veroorzaken een elektrisch signaal en omgekeerd
- ander typen oscillatoren: RC en keramisch



# EEN (UP/DOWN) COUNTER



#### **OPGAVE**

- systeemklok heeft een frequentie van 1 MHZ
- counter telt tot 2000
- wat is de periode van de puls die de counter afgeeft?