



b) $t_n = E_0 + E_C + I_C = 100ns$ c) $t_p = E_C + C_C = 100ns$ 9-5
 $K=9$

c) $\frac{n t_n}{(K+n-1)t_p}$ if $n=10 \rightarrow S = \frac{10 \times 100}{12 \times 50} = 1.6V$
 if $n=100 \rightarrow S = \frac{100 \times 100}{(9+99) \times 50} = 7.96$

d) $S_{max} = \frac{t_n}{t_p} = \frac{100}{50} = 2$

load \rightarrow load $\& R1 \leftarrow$ memory
 increment $\& R1 \leftarrow R1 + 1$

$E, R1$ لوری (لوری و فای) زود است که در A افزایش می‌دهد
 می‌تواند افزایش را در

1	2	3	4
I	A	E	E
I	A	E	E

بسیارترین مقدار قابل نمایش می‌باشد که $n-1$ و r^n-1

که در n و r^n-1 پس max حاصل می‌شود که n و r^n-1 برابر است با:
 $(r^n-1)(r^n-1) = r^{2n} - r^n - r^n + 1 = r^{2n} - 2r^n + 1$

$r \leq r^n \rightarrow 1 \leq r^n$ $r^{2n} - 2r^n + 1 < r^{2n} - 1$

پس برای نمایش 2 و n بزرگتر از n → نیاز به بزرگ‌تر

$$(+15) \times (+13) = +195$$

$$+195 = (0011\ 0000\ 11)_2$$

10-14f

$$Q_1\ BR = 0111 \quad \overline{BR} = 1000 \quad QR = 01101$$

Q_n	Q_{n+1}	initial sub. BR	AC	QR	Q_{n+1}	SC
1	0		00000 <u>10001</u> 10001	01101	0	101
		ashr	11000	10110	1	100
0	1	add BR	01111 <u>001111</u> 000111			
		ashr	00011	11011	0	011
1	0	sub. BR	10001 <u>10100</u> 11010			
		ashr	11010	01101	1	010
1	1	ashr	11101	00110	1	001
0	1	add BR	0111 <u>01100</u> 00110			
		ashr	00110	00011	0	000
			+195			

$$(15) \times (-13) = -195 = (1100111101)$$

Q_n	Q_{n+1}	initial sub BR	AC	QR	Q_{n+1}	SC
1	0		00000 <u>10001</u> 10001	10011	0	101
		ashr	11000	11001	1	100
1	1	ashr	11100	01100	1	011
0	1	add BR	01111 <u>01011</u> 00101			
		ashr	00101	10110	0	010
0	0	ashr	00010	11011	0	001
		sub BR	10001 <u>10011</u> 11001			
1	0	ashr	11001	11101	1	000
			-195			

10-14f

10-78



$$AC = A_5 A_1 A_2 \dots A_n$$

$$BS = B_5 B_1 B_2 \dots B_n$$

10-22

13_3

13-72