BOLEAN ALGEBRA FORMULA

Distributive Law:

- 1. A+BC=(A+B)(A+C)
- 2. A(B+C)=AB+AC

De-Morgan's law:

Break the bar change the sign

- 1. $\overline{A+B} = \overline{A}.\overline{B}$
- $2. \quad \overline{AB} = \overline{A} + \overline{B}$

| A | \overline{A} | В | \overline{B} | $\overline{A+B}$ | $\overline{A}\overline{B}$ | \overline{AB} | $\overline{A} + \overline{B}$ |
|---|----------------|---|----------------|------------------|----------------------------|-----------------|-------------------------------|
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Various kinds of operation:

| AND | OR | NOT |
|--------------------|--|-------------------------------|
| A.0=0 | A+0=A | $\overline{\overline{A}} = A$ |
| A.1=A | A+1=1 | |
| A.A=A | $\mathbf{A} + \mathbf{A} = \mathbf{A}$ | |
| $A.\overline{A}=0$ | $A+\overline{A}=1$ | |
| | | |

Various kind of gate & their equation:

| NAME | SYMBOL | OPERATION | TRUTH TABLE |
|------------|----------|--|---|
| AND GATE | | F = A.B | A B F O O O O O O I O I I I I |
| OR GATE | | F = A + B | A B F O O O O 1 I 1 O 1 1 I I |
| NOT GATE | ->- | $F = \overline{A}$ | A F 0 1 1 0 |
| NAND GATE | | $F = \overline{A.B}$ | A B F 0 0 1 0 1 1 1 0 1 1 1 0 |
| NOR GATE | → | $F = \overline{A + B}$ | A B F 0 0 1 0 1 0 1 0 0 1 0 0 1 I 0 |
| X-OR GATE | | 1) $Y = A.\overline{B} + \overline{A}.B$ = $(A \oplus B)$ | A B F 0 0 0 0 1 1 1 0 1 1 1 0 |
| X-NOR GATE | =D- | 1) $Y = A.B + \overline{A.B}$ = $\overline{(A \oplus B)}$ | A B F 0 0 1 0 1 0 1 0 0 |

Boolean Algebra

```
=\overline{A+1+1}=\overline{A+1}=\overline{1}=0 (Ans)
 (iii)Y = (A'+B)(A+B)
                                                                Ans: Y=B
        = AA + AB + BA + BB = AB + BA + B = AB + B(A + 1) = AB + B = (A + 1)B = B
 (iv)Y = (A+B+C)(A+B)
                                                                Ans: Y=A+B
        = AA + AB + BA + BB + CA + CB = A + AB + BA + B + CA + CB = A(1 + B) + B(A + 1) + CA + CB = A + B + CA + CB
        = A + CA + B + CB = A(1 + C) + B(1 + C) = A + B (Ans)
2. \mathbf{R} = (\mathbf{A} + \mathbf{B}\mathbf{C})(\mathbf{B} + \mathbf{A}\overline{\mathbf{C}}) কে SOP ও POS এ রুপান্তর কর।
         =AB+A\overline{C}+BC+AB
         =AB+A\overline{C}+BC(SOP)
         POS = \overline{SOP}
        =AB + A\overline{C} + BC
        =(\overline{A}+\overline{B}).(\overline{A}+C).(\overline{B}+\overline{C}) (POS)
3. F= x+y'z কে sum of minterm এর রুপান্তর কর। Ans: F(x,y,z)= ∑m(1,4,5,6,7) ***
        = x(y + \acute{y})(z + \acute{z}) + (x + \acute{x})\acute{y}z = xyz + xy\acute{z} + x\acute{y}z + x\acute{y}z + x\acute{y}z + \acute{x}\acute{y}z = \sum_{m} (1, 4, 5, 6, 7) \quad (\text{Ans})
      Y= AB+B´C কে product of maxterm এ রুপান্তর কর। Ans: Y(A,B,C)=π(0,2,3,4)***
      = (AB + B)(AB + C) = (A + B)(B + B)(A + C)(B + C) = (A + B + C.C)(A + B.B + C)(A.A' + B + C)
       = (A + B + C)(A + B + C)
       = (A + B + C)(A + B + C)(A + B + C)(A + B + C) = \prod_{m} (0, 2, 3, 4)
```

(i) $F(w,x,y,z) = \sum (0,1,2,3,7,11,15)$ simplify use K'map.

| | ΫŹ | ΫZ | YZ | ΥZ̄ |
|----------------------------|----|----|----|-----|
| $\overline{W}\overline{X}$ | 1 | 1 | 1 | 1 |
| WX | | | 1 | |
| WX | | | 1 | |
| WX | | | 1 | |

 $Output = \overline{W}\overline{X} + YD$

(ii) $F(A,B,C)=\prod (0,1,4,5,7)$ simplify use K'map.

| | B€ | ВC | BC | B€ |
|---|----|----|----|----|
| Ā | 0 | 0 | | |
| A | 0 | 0 | 0 | |

$$Output = \overline{\overline{B} + AC} = B.\overline{AC} = B(\overline{A} + \overline{C})$$

(iii) $F(A,B,C,D)=\sum (1,3,7,11,15)$ & don't care= $\sum (0,2,5)$ simplify use K'map.

| | ŪŪ | <u>C</u> D | CD | ŪD |
|----------------------------|----|------------|----|----|
| $\overline{A}\overline{B}$ | × | 1 | 1 | × |
| Ā₿ | | × | 1 | |
| AB | | | 1 | |
| $A\overline{B}$ | | | 1 | |

 $Output = CD + \overline{AB}$

(iv) $F(A,B,C,D)=\prod (4,5,6,7,8,12) \& don't care = \sum (1,2,3,9,11,14) simplify use K'map.$

| | $\overline{C}\overline{D}$ | <u>C</u> D | CD | CD |
|----------------------------|----------------------------|------------|----|----|
| $\overline{A}\overline{B}$ | | × | × | × |
| ĀB | 0 | 0 | 0 | 0 |
| AB | 0 | | | × |
| $A\overline{B}$ | 0 | × | × | |

$$Output = \overline{AB} + A\overline{C}D$$

$$= \overline{AB}.\overline{AC}D$$

$$= (A + \overline{B})(\overline{A} + C + \overline{D})$$

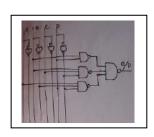
 (\mathbf{v}) একটি কারনু ম্যাপ থেকে আউটপুট পাওয়া গেল $\mathbf{Y} = \mathbf{BD}$; যদি Input function $Y = B\overline{C}D + \overline{A}BCD$ হয়, তবে don't care condition টি বের কর?

| | ŪŪ | C D | CD | <u>CD</u> |
|----------------------------|----|------------|----|-----------|
| $\overline{A}\overline{B}$ | | | | _ |
| $\overline{A}B$ | | 1 | 1 | |
| AB | | 1 | × | |
| $A\overline{B}$ | _ | | | 7 |

: Dont care is 15th number.

Combinational and Sequentiona

1. F=BD+BCD'+AB'D' bolean expression শুধুমাত্র NAND gate দ্বারা ডিজাইন কর।



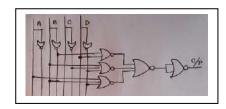
2. Y=BD´+B´CD+A´B´D কে শুধুমাত্র NOR gate মাধ্যমে ডিজাইন কর।

$$= \overline{BD' + B'CD + A'B'D}$$

$$= \overline{\overline{(BD)}}. (\overline{B'CD}). (\overline{A'B'D})$$

$$= \overline{(\overline{B} + D).(B + \overline{C} + \overline{D}).(A + B + \overline{D})}$$

$$=\overline{(\overline{B}+D)}+\overline{(B+\overline{C}+\overline{D})}+\overline{(A+B+\overline{D})}$$



3. Combinational ও Sequential circuit এর মধ্যে পার্থক্য লিখ।

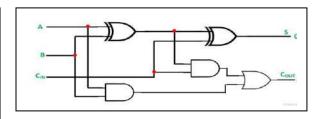
| Combinational & Sequential Circuit (44 4(4) 11445 1141 | |
|---|---|
| Combinational | Sequential |
| ১. যে সকল লজিক সার্কিটের আউটপুট ইহার ইনপুটের যে কোন মানের উপর নির্ভর করে, তাকে বলে | ১. যে সকল লজিক সার্কিটের আউটপুট ইহার ইনপুটের তাক্ষণিক মানের উপর নির্ভর করে এবং একই সাথে ইহার পূর্ববর্তী আউটপুটের উপর নির্ভর করে, তাকে বলে |
| ২. উদাহরণ: Adder, Subtractor | 2. Flip-flop, Register |
| | |

4. সুটি Half adder ও একটি OR gate দারা Full Adder Design কর।

$$\begin{aligned} & \text{Sum} = & \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC \\ & = \bar{A}(\bar{B}C + B\bar{C}) + A(\bar{B}\bar{C} + BC) \\ & = & A \oplus B \oplus C \end{aligned}$$

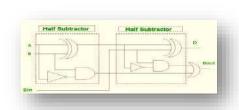
$$\begin{aligned} \mathsf{Carry} &= \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC \\ &= C(\bar{A}B + A\bar{B}) + AB(C + \bar{C}) \\ &= C(\bar{A}B + A\bar{B}) + AB \\ &= C(\bar{A}B + A\bar{B}) + AB \end{aligned}$$

| | Input | | Out | put |
|---|-------|-----|-----|-------|
| A | В | Cin | Sum | Carry |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |



5. একটি Full adder ও একটি NOT gate দ্বারা Full subtractor Design কর।

| Input | | | Output | | |
|-------|---|---|------------|--------|--|
| A | В | С | Difference | Borrow | |
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | |



6. NAND gate খারা Full Adder Circuit Design কর।

$$Sum = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC$$

$$= \overline{A}\overline{B}C + \overline{A}B\overline{C} + A\overline{B}\overline{C} + ABC$$

 $= \overline{\overline{A}\overline{B}C}.\overline{\overline{A}B}\overline{\overline{C}}.\overline{A}\overline{B}\overline{\overline{C}}.\overline{AB}\overline{C}$

$$Carry = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC$$

$$= \overline{\bar{A}BC + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC}$$

 $= \overline{\overline{A}BC.\overline{A}\overline{B}C.\overline{A}B\overline{C}.\overline{A}B\overline{C}}$



$$Sum = \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + ABC$$

$$= \overline{A}\overline{B}C + \overline{A}B\overline{C} + A\overline{B}\overline{C} + ABC$$

$$=\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}.\overline{\bar{A}B\bar{C}}.\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}.\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}.\overline{\bar{A}\bar{B}\bar{C}}$$

$$= \overline{(A+B+\bar{C})(A+\bar{B}+C)(\bar{A}+B+C)(\bar{A}+\bar{B}+\bar{C})}$$

$$= \overline{(A+B+\bar{C})} + \overline{(A+\bar{B}+C)} + \overline{(\bar{A}+B+C)} + \overline{(\bar{A}+\bar{B}+\bar{C})}$$

$$= \overline{(A+B+\bar{C})} + \overline{(A+\bar{B}+C)} + \overline{(\bar{A}+B+C)} + \overline{(\bar{A}+\bar{B}+\bar{C})}$$

$Carry = \overline{ABC} + A\overline{BC} + AB\overline{C} + ABC$

$$= \overline{ABC} + A\overline{BC} + AB\overline{C} + ABC$$

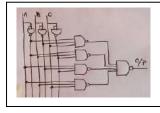
$$= \overline{ABC} + \overline{ABC} + \overline{ABC} + \overline{ABC}$$

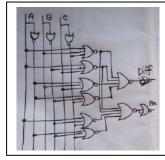
$$= \overline{ABC}.\overline{ABC}.\overline{ABC}.\overline{ABC}$$

$$= \overline{(A + \overline{B} + \overline{C})(\overline{A} + B + \overline{C})(\overline{A} + \overline{B} + C)(\overline{A} + \overline{B} + \overline{C})}$$

$$= (\overline{A} + \overline{B} + \overline{C}) + (\overline{A} + B + \overline{C}) + (\overline{A} + \overline{B} + C) + (\overline{A} + \overline{B} + \overline{C})$$

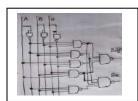
$$= \overline{(A + \overline{B} + \overline{C})} + \overline{(\overline{A} + B + \overline{C})} + \overline{(\overline{A} + \overline{B} + C)} + \overline{(\overline{A} + \overline{B} + \overline{C})}$$





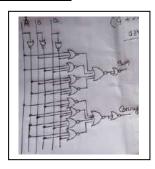
8. NAND gate ত্বারা Full Subtractor Design কর l

```
\begin{array}{ll} \text{Difference} = & \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ = & \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ = & \bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ \\ \text{Borrow} = & \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ = & \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ = & \bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C}.\bar{A}\bar{B}\bar{C} \\ \end{array}
```



9. NOR gate দাবা Full Subtractor Desgin কর।

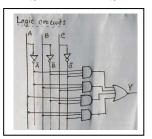
```
Difference=\bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}\bar{C} + A\bar{B}C
= \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}B\bar{C} + \bar{A}B\bar{C} + A\bar{B}C
= \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}\bar{C}
= \bar{A}\bar{B}C - \bar{A}\bar{B}\bar{C} - \bar{A}\bar{B}\bar{C} - \bar{A}\bar{B}\bar{C} - \bar{A}\bar{B}\bar{C}
= (A + B + \bar{C})(A + \bar{B} + C)(\bar{A} + B + C)(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
= (A + B + \bar{C}) + (A + \bar{B} + C) + (\bar{A} + B + C) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
= (A + B + \bar{C}) + (A + \bar{B} + C) + (\bar{A} + \bar{B} + C) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
Borrow= \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}C + \bar{A}\bar{B}C
= \bar{A}\bar{B}C - \bar{A}\bar{B}\bar{C} - \bar{A}\bar{B}\bar{C} - \bar{A}\bar{B}\bar{C}
= (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
= (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
= (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
= (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B} + \bar{C})
```



10. তিনটি ইনপুট বিশিষ্ট লজিক circuit design কর যার বিজোড় সংখ্যক ইনপুট হাই হলে আউটপুট লো হবে।

| | В | С | Output |
|---|---|---|--------|
| A | Ď | | Output |
| 0 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 0 |

$$Y = \overline{A}\overline{B}\overline{C} + \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C}$$

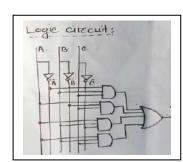


10. তিনটি ইনপুট বিশিষ্ট এমন একটি লজিক circuit design কর যার বিজোড় সংখ্যক ইনপুট হাই হলে আউটপুট হাই হবে। (SELF STUDY)

11.তিনটি ইনপুট বিশিষ্ট লজিক circuit design কর, যার যেকোন দুটি ইনপুট লো হলে আউটপুট লো হবে। Boolean function টি লিখে সিম্পলিপাই করে logic circuit design কর।

| A | В | C | Output |
|---|---|---|--------|
| 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 |

$$Y = \overline{A}BC + A\overline{B}C + AB\overline{C} + ABC$$



বিবিধ

19. Register , Latch , Flip flop কাকে বলে?

Register: কতগুলো ফ্লিপ ফ্লপ এ সমন্বয়ে গঠিত এমন একটি ইউনিট যাহা একত্রিভাবে একটি ইউনিটের মত কাজ করে এবং বাইনারি ওয়ার্ডকে ধারণ করতে পারে তাহাকে রেজিস্টার বলে।

Flip flop: ফ্লিপ ফ্লপ এমন একটি ইলেক্ট্রনিক সার্কিট যার মাত্র দুইটি অবস্থা রয়েছে।

Latch circuit: যে সার্কিট সেট রিসেট পদ্ধতি ডাটা জমা রাখে।

20. Toggle 3 Race condition এর পার্থক্য লিখ।

| Toggle | Race |
|---|-------------------------------------|
| እ. Toggle means 0 to change 1 & 1 to change 0 | ১. Race means S,R=(1,1). যা অসম্ভব। |
| ২. J-K flip flop এ ঘটে। | ২. R-S flip flop এ ঘটে। |

21. R-S ,J-K flip flop truth table লিখ।

R-S flip-flop:

J-k flip flop:

| S | R | Q |
|---|---|----------------|
| 0 | 0 | N.C |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | Race condition |

| J | K | Q |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | N.C |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 1 |
| - | U | |

22. Multiplexer, De-multiplexer, Encoder, Decoder কাকে বলে এবং এদের ব্যবহার লিখ।

Multiplexer: যে সার্কিট এর একাধিক ইনপুট সিগন্যাল এবং একটি মাত্র আউটপুট সিগন্যাল থাকে, Multiplexer তাকে বলে। ব্যবহার:

- একাধিক ইনপুট সিগন্যাল হতে নির্দিষ্ট আউটপুট সিগন্যালকে নির্বাচন করার জন্য ডাটা সিলেক্টর হিসেবে।
- সিদ্ধান্ত গ্রহণকারী ডিভাইস হিসেবে।
- বিভিন্ন ইলেক্ট্রনিক ও কম্পিউটার ডিভাইসে।

De-multiplexer: যে সার্কিট এর একটি ইনপুট সিগন্যাল এবং একাধিক আউটপুট সিগন্যাল থাকে, তাকে De-multiplexer বলে। ব্যবহার:

- একটি ইনপট সিগন্যাল হতে যথাযথ আউটপট লাইনকে নির্বাচন করার জন্য ডাটা সিলেক্টর হিসেবে।
- সিদ্ধান্ত গ্রহণকারী ডিভাইস হিসেবে।
- বিভিন্ন ইলেক্ট্রনিক ও কম্পিউটার ডিভাইসে।

Encoder: যে সার্কিটের সাহায্যে Man to machine যোগাযোগ প্রতিষ্ঠা করা যায়, তাকে Encoder বলে। ব্যবহার:

- ডেসিমাল থেকে বাইনারীতে রূপান্তর করার জন্য।
- ইনপট ডিভাইসে ব্যবহৃত হয়।
- ফিজিক্যাল সিগন্যালকে মেশিন কোডে রূপান্তর করতে

Decoder: যে সার্কিটের সাহায্যে Machine to man যোগাযোগ প্রতিষ্ঠা করা যায়, তাকে Decoder বলে।

ব্যবহার:

- বাইনারী থেকে ডেসিমাল এ রূপান্তর করার জন্য।
- আউটপুট ডিভাইসে ব্যবহৃত হয়।
- মেশিন কোডকে ফিজিক্যাল সিগন্যাল এ রূপান্তর করতে

23. লজিক ফ্যামিলির সংজ্ঞা ও বৈশিষ্ট্য গুলোর সংজ্ঞা লিখ।

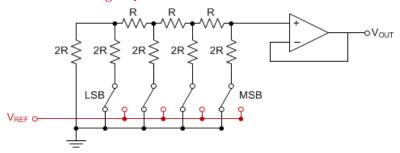
Logic family: ডিজিটাল সিপ্টেম এ বিভিন্ন আইসি গুলোর সমন্বয়কে লজিক ফ্যামিলি বলে। বৈশিষ্ট্য:

- Fan in : যতগুলো ইনপুট সুষ্টভাবে পরিচালনা করতে পারে তাকে ফ্যান ইন বলে।
- Fan out: যতগুলো আউটপট সম্ভভাবে পরিচালনা করতে পারে তাকে ফ্যান ইন বলে।
- Noise mergin: যে পরিমাণ নয়েজ থাকলে লজিক গেইট সুষ্ঠভাবে আউটপুট প্রদান করতে পারে, তাকে Noise mergin বলে।
- Propagation delay: ইনপুট দেওয়ার পর আউটপুট পেতে যে সময়ের প্রয়োজন হয়, তাকে Propagation delay বলে।
- Power dissipation: ইনপুট দেওয়ার পর যে পাওয়ার অপচয় হয়, তাকে Power dissipation বলে।
- Operating frequency: যে ফ্রিকুয়েন্সি পর্যন্ত উহার বৈশিষ্ট্য অক্ষুন্ন রেখে পরিচালনা করতে পারে, তাকে Operating frequency বলে।

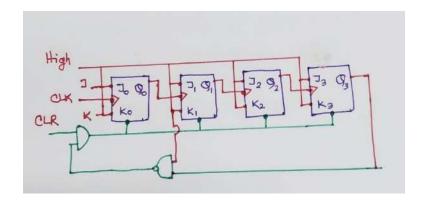
24. সিৰক্ৰোৰাস ও অ্যাসিৰক্ৰোৰাস কাউন্টাবেব পাৰ্থক্য লিখ। ***

| সিল্কোলাস | অ্যাসিল্ক্রোলাস |
|--|--|
| ১. যে কাউন্টার এ সকল ফ্লিপ-ফ্লপ কে একসাথে ক্লক ইনপুট | ১. যে কাউন্টার এ একটি ফ্লিপ-ফ্লপ এর আউটপুট পরবর্তী ফ্লিপ |
| দ্বারা ট্রিগার করা হয়, তাকে সিনক্রোনাস বলে। | ফ্লপ ক্লকের জন্য ব্যবহৃত হয়, তাকে সিনক্রোনাস বলে। |
| ২. প্রোপাগেশন ডিলে কম। | ২. প্রোপাগে শন ডিলে বেশী। |
| ৩. ইহাকে প্যারালাল কাউন্টার বলে। | ৩. |

25. R-2R ladder Design ক্র|

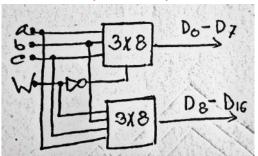


26. MOD-9 Counter/Pragrammble/Decode/Ripple/Frequency Asynchoronous Counter Design কর|



 2^n সূত্র ব্যবহার করে ড্রিপ ফ্লপ হিসাব করা হয়। যেহেতু মোড 9, তাই $\,2^4=16$ । তাই 4 টি ফ্লিপ ফ্লপ ব্যবহার করা হয়েছে। যদি মোড ১৭ কাউন্টার ডিজাইন করতে বলে তাহলে তোমরাই হিসাব কর কয়টা কাউন্টার লাগবে?

27. ৩x৮ ডিকোডার ব্যবহার করে 8 x ১৬ ডিকোডার ডিজাইন কর।



রচনা ও সম্পাদনায়:

আল ফয়সাল রাববী, ডুয়েট, সি.এস.ই

Special Thanks to Meson chakma EEE, DUET