

# Subject Name (Gujarati)

4321102 -- Winter 2023

Semester 1 Study Material

Detailed Solutions and Explanations

## પ્રશ્ન 1(અ) [3 ગુણ]

$$(726)_{10} = (\text{_____})_2$$

જવાબ

Table 1: દશાંશમાંથી બાઈનરીમાં રૂપાંતર

સ્ટેપ	ગણતરી	શેષ
1	$726 \div 2 = 363$	0
2	$363 \div 2 = 181$	1
3	$181 \div 2 = 90$	1
4	$90 \div 2 = 45$	0
5	$45 \div 2 = 22$	1
6	$22 \div 2 = 11$	0
7	$11 \div 2 = 5$	1
8	$5 \div 2 = 2$	1
9	$2 \div 2 = 1$	0
10	$1 \div 2 = 0$	1

નીચેથી ઉપર વાંચતા:  $(726)_{10} = (1011010110)_2$

મેમરી ટ્રીક

“બે વડે ભાગો, શેષ ઉપરથી વાંચો”

## પ્રશ્ન 1(બ) [4 ગુણ]

- 1) નીચેના બાઈનરી નંબર  $(10110101)_2$ .
- 2) નીચેના ગ્રે નંબર  $(10110110)_{\text{gray}}$  ને બાઈનરી નંબરમાં કન્વર્ટ કરો.

જવાબ

બાઈનરીથી ગ્રે કન્વર્ઝન:

Binary: 1 0 1 1 0 1 0 1  
          ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓ ↓  
XOR: 1\oplus 0 0\oplus 1 1\oplus 1 1\oplus 0 0\oplus 1 1\oplus 0 0\oplus 1  
          ↓   ↓   ↓   ↓   ↓   ↓   ↓  
Gray: 1 1 0 1 1 1 1

તેથી:  $(10110101)_2 = (1101111)_{\text{gray}}$   
ગ્રેથી બાઈનરી કન્વર્ઝન:

Gray: 1 0 1 1 0 1 1 0  
          ↓  
Binary: 1  
          1\oplus 0 = 1  
          1\oplus 1 = 0  
          0\oplus 1 = 1  
          1\oplus 0 = 1  
          1\oplus 1 = 0

$0 \oplus 1 = 1$   
 $1 \oplus 0 = 1$

તેથી:  $(10110110)_{\text{gray}} = (10110101)_2$

### મેમરી ટ્રીક

“પ્રથમ બિટ સરખો, બાકી XOR અગાઉના બાઈનરી સાથે”

## પ્રશ્ન 1(ક) [7 ગુણ]

NAND ને યુનિવર્સલ ગેટ તરીકે સમજાવો.

### જવાબ

આકૃતિ: NAND યુનિવર્સલ ગેટ તરીકે

#### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting}[]
graph TD
    subgraph "NAND NOT "
        A1(A){-{-}{N1((NAND))}}
        A1(A){-{-}{N1}}
        N1{-{-}{Z1("A{")}}
    end

    subgraph "NAND AND "
        A2(A){-{-}{N2((NAND))}}
        B2(B){-{-}{N2}}
        N2{-{-}{N3((NAND))}}
        N2{-{-}{N3}}
        N3{-{-}{Z2("A·B")}}
    end

    subgraph "NAND OR "
        A3(A){-{-}{N4((NAND))}}
        A3(A){-{-}{N4}}
        B3(B){-{-}{N5((NAND))}}
        B3(B){-{-}{N5}}
        N4{-{-}{N6((NAND))}}
        N5{-{-}{N6}}
        N6{-{-}{Z3("A+B")}}
    end
end
{Highlighting}
{Shaded}
```

- યુનિવર્સલ ગુણધર્મ: NAND ગેટ કોઈપણ બુલિયન ફંક્શન બીજા કોઈપણ ગેટની જરૂર વિના બનાવી શકે છે
- NOT ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: NAND ગેટના બંને ઇનપુટ જોડવાથી NOT ગેટ બને છે
- AND ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: NAND પછી બીજો NAND ગેટ જોડવાથી AND ગેટ બને છે
- OR ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: બે NAND ગેટના સિંગલ ઇનપુટ્સ, પછી NAND જોડવાથી OR ગેટ બને છે

Table 2: NAND ગેટ ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન

લોજિક ફંક્શન	NAND ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન
NOT(A)	NAND(A,A)
AND(A,B)	NAND(NAND(A,B),NAND(A,B))
OR(A,B)	NAND(NAND(A,A),NAND(B,B))

## મેમરી ટ્રીક

“NAND બધા ગેટ બનાવી શકે છે”

### પ્રશ્ન 1(ક) OR [7 ગુણ]

NOR ને યુનિવર્સલ ગેટ તરીકે સમજાવો.

#### જવાબ

આકૃતિ: NOR યુનિવર્સલ ગેટ તરીકે

#### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph TD
    subgraph "NOR NOT "
        A1(A){-{-}{N1((NOR))}}
        A1(A){-{-}{N1}}
        N1{-{-}{Z1("A{")}}
    end

    subgraph "NOR OR "
        A2(A){-{-}{N2((NOR))}}
        B2(B){-{-}{N2}}
        N2{-{-}{N3((NOR))}}
        N2{-{-}{N3}}
        N3{-{-}{Z2("A+B")}}
    end

    subgraph "NOR AND "
        A3(A){-{-}{N4((NOR))}}
        A3(A){-{-}{N4}}
        B3(B){-{-}{N5((NOR))}}
        B3(B){-{-}{N5}}
        N4{-{-}{N6((NOR))}}
        N5{-{-}{N6}}
        N6{-{-}{Z3("A · B")}}
    end
{Highlighting}
{Shaded}
```

- યુનિવર્સલ ગુણધર્મ: NOR ગેટ કોઈપણ બુલિયન ફંક્શન બીજા કોઈપણ ગેટની જરૂર વિના બનાવી શકે છે
- NOT ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: NOR ગેટના બંને ઇનપુટ જોડવાથી NOT ગેટ બને છે
- OR ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: NOR પછી બીજો NOR ગેટ જોડવાથી OR ગેટ બને છે
- AND ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન: બે NOR ગેટના સિંગલ ઇનપુટ્સ, પછી NOR જોડવાથી AND ગેટ બને છે

Table 3: NOR ગેટ ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન

લોજિક ફંક્શન	NOR ઇમ્પ્લિમેન્ટેશન
NOT(A)	NOR(A,A)
OR(A,B)	NOR(NOR(A,B),NOR(A,B))
AND(A,B)	NOR(NOR(A,A),NOR(B,B))

## મેમરી ટ્રીક

“NOR બધા લોજિક સર્કિટ બનાવી શકે છે”

### પ્રશ્ન 2(અ) [3 ગુણ]

$$(11011011)_2 X (110)_2 = (\underline{\hspace{2cm}})_2$$

## જવાબ

Table: બાઈનરી ગુણાકાર

```

    1 1 0 1 1 0 1 1
  \times          1 1 0
  -----
    1 1 0 1 1 0 1 1 (\times 0)
    1 1 0 1 1 0 1 1 (\times 1)
  1 1 0 1 1 0 1 1 (\times 1)
  -----
  1 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0

```

તેથી:  $(11011011)_2 \times (110)_2 = (10000001110)_2$

## મેમરી ટ્રીક

“દરેક બિટ સાથે ગુણાકાર કરો, પંક્તિઓ ઉમેરો”

## પ્રશ્ન 2(બ) [4 ગુણ]

ડીમોર્ગનાનો પ્રમેય સાબિત કરો.

## જવાબ

Table 4: ડીમોર્ગનાના પ્રમેયની સાબિતી

A	B	A'	B'	A+B	(A+B)'	A'·B'
0	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	0
1	0	0	1	1	0	0
1	1	0	0	1	0	0

ડીમોર્ગનાના પ્રમેય: 1.  $(A+B)' = A' \cdot B'$  2.  $(A \cdot B)' = A' + B'$   
 ટૂથ ટેબલ સાબિત કરે છે કે  $(A+B)' = A' \cdot B'$  કારણ કે બંને કોલમ મેચ થાય છે.

## મેમરી ટ્રીક

“રેખાને તોડો, ચિહ્ન બદલો”

## પ્રશ્ન 2(ક) [7 ગુણ]

લોજિક સર્કિટ, બુલિયન સમીકરણ અને ટૂથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને કુલ એડર સમજાવો.

## જવાબ

આકૃતિ: કુલ એડર સર્કિટ

Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting} []
graph LR
    A(A){-{-}{XOR1(XOR)}}
    B(B){-{-}{XOR1}}
    XOR1{-{-}{XOR2(XOR)}}
    Cin(Cin){-{-}{XOR2}}
    XOR2{-{-}{Sum(Sum)}}

    A{-{-}{AND1(AND)}}

```

B{-{-}{-}{-}}AND1}  
AND1{-{-}{-}{-}}OR1 (OR)}

A{-{-}{-}{-}}AND2 (AND)}  
Cin{-{-}{-}{-}}AND2}  
AND2{-{-}{-}{-}}OR1}

B{-{-}{-}{-}}AND3 (AND)}  
Cin{-{-}{-}{-}}AND3}  
AND3{-{-}{-}{-}}OR1}

OR1{-{-}{-}{-}}Cout (Cout)}

{Highlighting}

{Shaded}

Table 5: કુલ એડર ટ્રુથ ટેબલ

A	B	Cin	Sum	Cout
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

• બુલિયન સમીકરણો:

- $Sum = A \oplus B \oplus Cin$
- $Cout = (A \cdot B) + (B \cdot Cin) + (A \cdot Cin)$

મેમરી ટ્રીક

“સરવાળા માટે ત્રણ XOR, કેરી માટે AND પછી OR”

પ્રશ્ન 2(અ) OR [3 ગુણ]

$(11010010)_2(101)_2 = (\text{_____})_2$

જવાબ

Table: બાઈનરી ભાગાકાર

```

      1 0 1 0 1 1
101 ) 1 1 0 1 0 0 1 0
      1 0 1
      ----
        1 1 0
        1 0 1
        ----
          0 1 0
          0 0
          ----
            1 0 0
            1 0 1
            ----
              1 1 0
              1 0 1
              ----
                0 1 0
  
```

$$\begin{array}{r} 0 \ 0 \\ \hline 1 \ 0 \\ 0 \\ \hline 0 \end{array}$$

તેથી:  $(11010010)_2 \div (101)_2 = (101011)_2(0)_2$

#### મેમરી ટ્રીક

“દશાંશની જેમ ભાગો, પણ બાઈનરી બાદબાકી વાપરો”

#### પ્રશ્ન 2(બ) OR [4 ગુણ]

બુલિયન અભિવ્યક્તિ  $Y = A'B + AB' + A'B' + AB$  ને સરળ બનાવો

#### જવાબ

Table 6: બુલિયન સરલીકરણ

સ્ટેપ	અભિવ્યક્તિ	વપરાયેલ નિયમ
1	$Y = A'B + AB' + A'B' + AB$	મૂળ
2	$Y = A'(B + B') + A(B' + B)$	ફેક્ટરિંગ
3	$Y = A'(1) + A(1)$	$B + B' = 1$
4	$Y = A' + A$	સરલીકરણ
5	$Y = 1$	$A' + A = 1$

તેથી:  $Y = 1$  (હંમેશા TRUE)

#### મેમરી ટ્રીક

“પહેલા ફેક્ટર કરો, ઓળખો લાગુ કરો, સમાન પદો જોડો”

#### પ્રશ્ન 2(ક) OR [7 ગુણ]

લોજિક સર્કિટ, બુલિયન સમીકરણ અને ટ્રુથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને કુલ સબટ્રેક્ટર સમજાવો.

#### જવાબ

આકૃતિ: કુલ સબટ્રેક્ટર સર્કિટ

#### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph LR
    A(A){-{-}{-}{-}}XOR1(XOR){-{-}{-}{-}}
    B(B){-{-}{-}{-}}XOR1(XOR){-{-}{-}{-}}
    XOR1(XOR){-{-}{-}{-}}XOR2(XOR){-{-}{-}{-}}
    Bin(Bin){-{-}{-}{-}}XOR2(XOR){-{-}{-}{-}}
    XOR2(XOR){-{-}{-}{-}}D(Difference){-{-}{-}{-}}

    A(A){-{-}{-}{-}}NOT1(NOT){-{-}{-}{-}}
    NOT1(NOT){-{-}{-}{-}}AND1(AND){-{-}{-}{-}}
    B(B){-{-}{-}{-}}AND1(AND){-{-}{-}{-}}
    AND1(AND){-{-}{-}{-}}OR1(OR){-{-}{-}{-}}

    XOR1(XOR){-{-}{-}{-}}NOT2(NOT){-{-}{-}{-}}
```



જગીય

Table: કનોડા મેપ

	CD			
AB	00	01	11	10
00	1	1	0	1
01	0	0	1	1
11	0	0	1	0
10	1	0	0	0

આકૃતિ: K-map ગ્રુપિંગ

+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+
		1			1			0			1																					
		A			A						A																					
+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+
		0			0			1			1																					
								B			B																					
+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+
		0			0			1			0																					
								B																								
+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+
		1			0			0			0																					
		C																														
+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+	-	{	-	{	-	{	-	+

ગ્રુપ A: A'B'C' (4 સેલ) ગ્રુપ B: BCD (3 સેલ) ગ્રુપ C: A'B'CD' (1 સેલ)  
 સરળ અભિવ્યક્તિ:  $F(A,B,C,D) = A'B'C' + BCD + A'B'CD'$

મેમરી ટ્રીક

"2<sup>n</sup>, "

**પ્રશ્ન 3(ક) [7 ગુણ]**

લોજિક સર્કિટ અને ટ્યૂથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને 3 થી 8 ડીકોડર સમજાવો.

**જીવિત**

આકૃતિ: 3-થી-8 ડીકોડર

Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting}[]
graph TD
    A(A){-{-}{}}NOT1(NOT){}
    B(B){-{-}{}}NOT2(NOT){}
    C(C){-{-}{}}NOT3(NOT){}

    NOT1{-{-}{}}AND0(AND){}
    NOT2{-{-}{}}AND0{ }
    NOT3{-{-}{}}AND0{ }
    AND0{-{-}{}}DO(DO){}

    NOT1{-{-}{}}AND1(AND){}
    NOT2{-{-}{}}AND1{ }
    C{-{-}{}}AND1{ }
    AND1{-{-}{}}D1(D1){}

    NOT1{-{-}{}}AND2(AND){}
    B{-{-}{}}AND2{ }
```



NOT3{-{-}{-}{-}}AND2}  
AND2{-{-}{-}{-}}D2(D2)}

NOT1{-{-}{-}{-}}AND3(AND)}  
B{-{-}{-}{-}}AND3}  
C{-{-}{-}{-}}AND3}  
AND3{-{-}{-}{-}}D3(D3)}

A{-{-}{-}{-}}AND4(AND)}  
NOT2{-{-}{-}{-}}AND4}  
NOT3{-{-}{-}{-}}AND4}  
AND4{-{-}{-}{-}}D4(D4)}

A{-{-}{-}{-}}AND5(AND)}  
NOT2{-{-}{-}{-}}AND5}  
C{-{-}{-}{-}}AND5}  
AND5{-{-}{-}{-}}D5(D5)}

A{-{-}{-}{-}}AND6(AND)}  
B{-{-}{-}{-}}AND6}  
NOT3{-{-}{-}{-}}AND6}  
AND6{-{-}{-}{-}}D6(D6)}

A{-{-}{-}{-}}AND7(AND)}  
B{-{-}{-}{-}}AND7}  
C{-{-}{-}{-}}AND7}  
AND7{-{-}{-}{-}}D7(D7)}

{Highlighting}  
{Shaded}

Table 9: 3-થી-8 ડીકોડર ટ્રુથ ટેબલ

ઇનપુટ્સ			આઉટપુટ્સ							
A	B	C	D0	D1	D2	D3	D4	D5	D6	
0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	
0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	
0	1	0	0	0	1	0	0	0	0	
0	1	1	0	0	0	1	0	0	0	
1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	
1	0	1	0	0	0	0	0	1	0	
1	1	0	0	0	0	0	0	0	1	
1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	

- કાર્ય: 3-બિટ બાઈનરી ઇનપુટના આધારે 8 આઉટપુટ બાઈનમાંથી એક સક્રિય કરે છે
- ઉપયોગો: મેમરી એડ્રેસિંગ, ડેટા રાઉટિંગ, ઇન્સ્ટ્રક્શન ડિકોડિંગ
- બુલિયન સમીકરણો:  $D0 = A \cdot B \cdot C$ ,  $D1 = A \cdot B' \cdot C$ , વગેરે.

### મેમરી ટ્રીક

“બાઈનરી એડ્રેસ પર એક હોટ આઉટપુટ”

### પ્રશ્ન 3(અ) OR [3 ગુણ]

નિર્દેશ મુજબ કરો.  $1) (101011010111)_2 = (\text{_____})_8$

### જવાબ

Table: બાઈનરીથી ઓક્ટલ કન્વર્ઝન

Binary: 1 | 010 | 110 | 101 | 11

Octal:        ↓        ↓        ↓        ↓        ↓  
                  1        2        6        5        3

તેથી:  $(101011010111)_2 = (12653)_8$

### મેમરી ટ્રીક

“જમણેથી ડાબે ત્રણના સમૂહમાં વિભાજિત કરો”

### પ્રશ્ન 3(બ) OR [4 ગુણ]

કનોફ મેપ (K' મેપ) પદ્ધતિનો ઉપયોગ કરીને બુલિયન સમીકરણને સરળ બનાવો:  $F(A,B,C,D) = \sum m(1,3,5,7,8,9,10,11)$

#### જવાબ

Table: કનોફ મેપ

	CD			
AB	00	01	11	10
00	0	1	1	0
01	0	1	1	0
11	0	0	0	0
10	1	1	1	1

આકૃતિ: K-map ગ્રુપિંગ

```

+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+
| 0 | 1 | 1 | 0 |
|   | A | A |   |
+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+
| 0 | 1 | 1 | 0 |
|   | A | A |   |
+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+
| 0 | 0 | 0 | 0 |
|   |   |   |   |
+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+
| 1 | 1 | 1 | 1 |
| B | B | B | B |
+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+[-][-][-][-][-]+

```

ગ્રુપ A:  $A'CD$  (4 સેલ) ગ્રુપ B:  $AB'$  (4 સેલ)  
 સરળ અભિવ્યક્તિ:  $F(A,B,C,D) = A'CD + AB'$

### મેમરી ટ્રીક

“2ની ઘાતના સમૂહો બનાવો, ચલો ઘટાડો”

### પ્રશ્ન 3(ક) OR [7 ગુણ]

લોજિક સર્કિટ અને ટ્રુથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને 8 થી 1 મલ્ટિપ્લેક્સર સમજાવો.

#### જવાબ

આકૃતિ: 8-થી-1 મલ્ટિપ્લેક્સર

Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph TD
    DO(DO){-[-]{}}ANDO(AND)}

```

D1(D1){-{-}{}}AND1(AND)}  
D2(D2){-{-}{}}AND2(AND)}  
D3(D3){-{-}{}}AND3(AND)}  
D4(D4){-{-}{}}AND4(AND)}  
D5(D5){-{-}{}}AND5(AND)}  
D6(D6){-{-}{}}AND6(AND)}  
D7(D7){-{-}{}}AND7(AND)}

S0(S0){-{-}{}}NOT0(NOT)}  
S1(S1){-{-}{}}NOT1(NOT)}  
S2(S2){-{-}{}}NOT2(NOT)}

NOT0{-{-}{}}AND0}  
NOT1{-{-}{}}AND0}  
NOT2{-{-}{}}AND0}

S0{-{-}{}}AND1}  
NOT1{-{-}{}}AND1}  
NOT2{-{-}{}}AND1}

NOT0{-{-}{}}AND2}  
S1{-{-}{}}AND2}  
NOT2{-{-}{}}AND2}

S0{-{-}{}}AND3}  
S1{-{-}{}}AND3}  
NOT2{-{-}{}}AND3}

NOT0{-{-}{}}AND4}  
NOT1{-{-}{}}AND4}  
S2{-{-}{}}AND4}

S0{-{-}{}}AND5}  
NOT1{-{-}{}}AND5}  
S2{-{-}{}}AND5}

NOT0{-{-}{}}AND6}  
S1{-{-}{}}AND6}  
S2{-{-}{}}AND6}

S0{-{-}{}}AND7}  
S1{-{-}{}}AND7}  
S2{-{-}{}}AND7}

AND0{-{-}{}}OR1(OR)}  
AND1{-{-}{}}OR1}  
AND2{-{-}{}}OR1}  
AND3{-{-}{}}OR1}  
AND4{-{-}{}}OR1}  
AND5{-{-}{}}OR1}  
AND6{-{-}{}}OR1}  
AND7{-{-}{}}OR1}

OR1{-{-}{}}Y( Y)}

{Highlighting}  
{Shaded}

Table 10: 8-થી-1 મલ્ટિપ્લેક્સર ટ્રુથ ટેબલ

સિલેક્ટ લાઈન્સ	આઉટપુટ		
S2	S1	S0	Y
0	0	0	D0

0	0	1	D1
0	1	0	D2
0	1	1	D3
1	0	0	D4
1	0	1	D5
1	1	0	D6
1	1	1	D7

- કાર્ય: 8 ઇનપુટ ડેટા લાઈન્સમાંથી એક પસંદ કરી આઉટપુટ પર રૂટ કરે છે
- ઉપયોગો: ડેટા રૂટિંગ, ફંક્શન જનરેશન, પેરેલલ-ટુ-સીરિયલ કન્વર્ઝન
- બુલિયન સમીકરણ:  $Y = S2' \cdot S1' \cdot S0' \cdot D0 + S2' \cdot S1' \cdot S0 \cdot D1 + \dots + S2 \cdot S1 \cdot S0 \cdot D7$

#### મેમરી ટ્રીક

“સિલેક્ટ બિટ્સ એક ઇનપુટને આઉટપુટ પર મોકલે છે”

### પ્રશ્ન 4(અ) [3 ગુણ]

બાઈનરી થી ગ્રે કન્વર્ટર માટે લોજિક સર્કિટ દોરો.

#### જવાબ

આકૃતિ: બાઈનરી થી ગ્રે કોડ કન્વર્ટર

#### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph TD
    B3(B3) --{-}{-}{-}{G3(G3)}
    B3 --{-}{-}{-}{XOR1(XOR)}
    B2(B2) --{-}{-}{-}{XOR1}
    XOR1 --{-}{-}{-}{G2(G2)}
    B2 --{-}{-}{-}{XOR2(XOR)}
    B1(B1) --{-}{-}{-}{XOR2}
    XOR2 --{-}{-}{-}{G1(G1)}
    B1 --{-}{-}{-}{XOR3(XOR)}
    B0(B0) --{-}{-}{-}{XOR3}
    XOR3 --{-}{-}{-}{G0(G0)}
{Highlighting}
{Shaded}
```

- બાઈનરી ઇનપુટ્સ: B3, B2, B1, B0 (સૌથી વધુથી ઓછા મહત્વના બિટ્સ)
- ગ્રે આઉટપુટ્સ: G3, G2, G1, G0 (સૌથી વધુથી ઓછા મહત્વના બિટ્સ)
- કન્વર્ઝન નિયમ:  $G3 = B3, G2 = B3 \oplus B2, G1 = B2 \oplus B1, G0 = B1 \oplus B0$

#### મેમરી ટ્રીક

“પ્રથમ બિટ સરખી, બાકી પડોશીઓ સાથે XOR”

### પ્રશ્ન 4(બ) [4 ગુણ]

સીરિયલ ઇન સીરિયલ આઉટ શિફ્ટ રજિસ્ટરનું કામ સમજાવો

#### જવાબ

આકૃતિ: સીરિયલ-ઇન સીરિયલ-આઉટ શિફ્ટ રજિસ્ટર

#### Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    Din( ){-{-}{}}FF0(FF0)}
    CLK( ){-{-}{}}FF0}
    CLK{-{-}{}}FF1(FF1)}
    CLK{-{-}{}}FF2(FF2)}
    CLK{-{-}{}}FF3(FF3)}
    FF0{-{-}{}}FF1}
    FF1{-{-}{}}FF2}
    FF2{-{-}{}}FF3}
    FF3{-{-}{}}Dout( )}
{Highlighting}
{Shaded}

```

Table 11: સીરિયલ-ઇન સીરિયલ-આઉટ ઓપરેશન

ક્લોક સાયકલ	FF0	FF1	FF2	FF3	ડેટા આઉટ
પ્રારંભિક	0	0	0	0	0
1 (Din=1)	1	0	0	0	0
2 (Din=0)	0	1	0	0	0
3 (Din=1)	1	0	1	0	0
4 (Din=1)	1	1	0	1	1

- કાર્ય: ડેટા બિટ્સ ઇનપુટ પર ક્રમશઃ દાખલ થાય છે, બધા ફ્લિપ-ફ્લોપ્સ દ્વારા શિફ્ટ થાય છે, અને ક્રમશઃ બહાર નીકળે છે
- ઉપયોગો: ડેટા ટ્રાન્સમિશન, સમય વિલંબ, સીરિયલ-ટુ-સીરિયલ કન્વર્ઝન
- વિશેષતાઓ: સરળ ડિઝાઇન, ઓછા I/O પિન્સ જરૂરી પણ વધુ ક્લોક સાયકલ્સ લાગે

## મેમરી ટ્રીક

“એક બિટ અંદર, બધા શિફ્ટ, એક બિટ બહાર”

## પ્રશ્ન 4(ક) [7 ગુણ]

સર્કિટ ડાયાગ્રામ અને ટ્રુથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને D ફ્લિપ ફ્લોપ અને JK ફ્લિપ ફ્લોપની કામગીરી સમજાવો.

### જવાબ

આકૃતિ: D ફ્લિપ-ફ્લોપ

#### Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    D(D){-{-}{}}DFF(D {-} )}
    CLK( ){-{-}{}}DFF}
    DFF{-{-}{}}Q(Q)}
    DFF{-{-}{}}Q{"Q{ }"}
{Highlighting}
{Shaded}

```

Table 12: D ફ્લિપ-ફ્લોપ ટ્રુથ ટેબલ

D	ક્લોક	Q(આગામી)
0	□	0
1	□	1

## આકૃતિ: JK ફ્લિપ-ફ્લોપ

### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    J(J){--}{--}{JKFF(JK {--})}
    K(K){--}{--}{JKFF}
    CLK({--}){--}{JKFF}
    JKFF{--}{--}{Q(Q)}
    JKFF{--}{--}{Q}{Q{"Q{--}"}}
{Highlighting}
{Shaded}
```

Table 13: JK ફ્લિપ-ફ્લોપ ટ્રુથ ટેબલ

J	K	ક્લોક	Q(આગામી)
0	0	□	Q(કોઈ ફેરફાર નહીં)
0	1	□	0
1	0	□	1
1	1	□	Q' (ટોગલ)

- D ફ્લિપ-ફ્લોપ: ડેટા (D) ઇનપુટ ક્લોકના પોઝિટિવ એજ પર આઉટપુટ Q પર ટ્રાન્સફર થાય છે
- JK ફ્લિપ-ફ્લોપ: વધુ બહુમુખી, સેટ (J), રીસેટ (K), હોલ્ડ અને ટોગલ ક્ષમતાઓ સાથે
- ઉપયોગો: સ્ટોરેજ તત્વો, કાઉન્ટર્સ, રજિસ્ટર્સ, સિક્વેન્શિયલ સર્કિટ્સ

## મેમરી ટ્રીક

"D માં જે હોય તે Q માં જાય, JK કમશ: સેટ, રીસેટ, હોલ્ડ, ટોગલ કરે"

## પ્રશ્ન 4(અ) OR [3 ગુણ]

ત્રે થી બાઈનરી કન્વર્ટર માટે લોજિક સર્કિટ ઘોરો.

### જવાબ

આકૃતિ: ત્રે થી બાઈનરી કોડ કન્વર્ટર

### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    G3(G3){--}{--}{B3(B3)}
    G3{--}{--}{XOR1(XOR)}
    G2(G2){--}{--}{XOR1}
    XOR1{--}{--}{B2(B2)}
    XOR1{--}{--}{XOR2(XOR)}
    G1(G1){--}{--}{XOR2}
    XOR2{--}{--}{B1(B1)}
    XOR2{--}{--}{XOR3(XOR)}
    G0(G0){--}{--}{XOR3}
    XOR3{--}{--}{B0(B0)}
{Highlighting}
{Shaded}
```

- ત્રે ઇનપુટ્સ: G3, G2, G1, G0 (સૌથી વધુથી ઓછા મહત્વના બિટ્સ)
- બાઈનરી આઉટપુટ્સ: B3, B2, B1, B0 (સૌથી વધુથી ઓછા મહત્વના બિટ્સ)
- કન્વર્ઝન નિયમ:  $B3 = G3$ ,  $B2 = B3 \oplus G2$ ,  $B1 = B2 \oplus G1$ ,  $B0 = B1 \oplus G0$

### મેમરી ટ્રીક

“પ્રથમ બિટ સરખી, બાકી અગાઉના પરિણામ સાથે XOR”

### પ્રશ્ન 4(બ) OR [4 ગુણ]

પેરેલલ ઇન પેરેલલ આઉટ શિફ્ટ રજિસ્ટરનું કામ સમજાવો

#### જવાબ

આકૃતિ: પેરેલલ-ઇન પેરેલલ-આઉટ શિફ્ટ રજિસ્ટર

#### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph LR
    D0(D0){-{-}{}}FF0(FF0)}
    D1(D1){-{-}{}}FF1(FF1)}
    D2(D2){-{-}{}}FF2(FF2)}
    D3(D3){-{-}{}}FF3(FF3)}
    CLK( ){-{-}{}}FF0}
    CLK{-{-}{}}FF1}
    CLK{-{-}{}}FF2}
    CLK{-{-}{}}FF3}
    LOAD( ){-{-}{}}FF0}
    LOAD{-{-}{}}FF1}
    LOAD{-{-}{}}FF2}
    LOAD{-{-}{}}FF3}
    FF0{-{-}{}}Q0(Q0)}
    FF1{-{-}{}}Q1(Q1)}
    FF2{-{-}{}}Q2(Q2)}
    FF3{-{-}{}}Q3(Q3)}
{Highlighting}
{Shaded}
```

Table 14: પેરેલલ-ઇન પેરેલલ-આઉટ ઓપરેશન

લોડ	ક્લોક	D0-D3	Q0-Q3 (ક્લોક પછી)
1	□	1010	1010
0	□	xxxx	1010 (કોઈ ફેરફાર નહીં)
1	□	0101	0101

- કાર્ય: ડેટા સમાંતરમાં લોડ થાય છે, બધા બિટ્સ એક સાથે આઉટપુટ પર ટ્રાન્સફર થાય છે
- ઉપયોગો: ડેટા સ્ટોરેજ, બફરિંગ, કામચલાઉ હોલ્ડિંગ રજિસ્ટર્સ
- વિશેષતાઓ: સૌથી ઝડપી રજિસ્ટર પ્રકાર, સૌથી વધુ I/O પિન્સ જરૂરી, બિટ શિફ્ટિંગ નથી

### મેમરી ટ્રીક

“બધું અંદર, બધું બહાર, બધું એક સાથે”

### પ્રશ્ન 4(ક) OR [7 ગુણ]

સર્કિટ ડાયાગ્રામ અને ટ્રુથ ટેબલનો ઉપયોગ કરીને T ફ્લિપ ફ્લોપ અને SR ફ્લિપ ફ્લોપની કામગીરી સમજાવો.

#### જવાબ

આકૃતિ: T ફ્લિપ-ફ્લોપ

#### Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    T(T){-{-}{}}TFF(T {-} )}
    CLK( ){-{-}{}}TFF}
    TFF{-{-}{}}Q(Q)}
    TFF{-{-}{}}Q{"Q{}}"}
{Highlighting}
{Shaded}

```

Table 15: T ફ્લિપ-ફ્લોપ ટ્રુથ ટેબલ

T	ક્લોક	Q(આગામી)
0	□	Q (કોઈ ફેરફાર નહીં)
1	□	Q' (ટોગલ)

આકૃતિ: SR ફ્લિપ-ફ્લોપ

Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    S(S){-{-}{}}SRFF(SR {-} )}
    R(R){-{-}{}}SRFF}
    CLK( ){-{-}{}}SRFF}
    SRFF{-{-}{}}Q(Q)}
    SRFF{-{-}{}}Q{"Q{}}"}
{Highlighting}
{Shaded}

```

Table 16: SR ફ્લિપ-ફ્લોપ ટ્રુથ ટેબલ

S	R	ક્લોક	Q(આગામી)
0	0	□	Q (કોઈ ફેરફાર નહીં)
0	1	□	0 (રીસેટ)
1	0	□	1 (સેટ)
1	1	□	અમાન્ય

- T ફ્લિપ-ફ્લોપ: ટોગલ ફ્લિપ-ફ્લોપ જ્યારે T=1 હોય ત્યારે સ્થિતિ બદલે છે, જ્યારે T=0 હોય ત્યારે સ્થિતિ જાળવે છે
- SR ફ્લિપ-ફ્લોપ: સેટ (S) અને રીસેટ (R) ઇનપુટ્સ સાથેનો મૂળભૂત ફ્લિપ-ફ્લોપ
- ઉપયોગો: T ફ્લિપ-ફ્લોપ કાઉન્ટર્સ અને ફ્લિકવન્સી ડિવાઇડર્સ માટે, SR મૂળભૂત મેમરી માટે

મેમરી ટ્રીક

"T ટુ હોય ત્યારે ટોગલ કરે, SR સેટ અથવા રીસેટ કરે"

## પ્રશ્ન 5(અ) [3 ગુણ]

TTL, CMOS અને ECL લોજિક ફેમિલીની સરખામણી કરો.

જવાબ

Table 17: લોજિક ફેમિલીઓની સરખામણી

પેરામીટર	TTL	CMOS	ECL
પાવર વપરાશ	મધ્યમ	ખૂબ ઓછો	ઉચ્ચ
સ્પીડ	મધ્યમ	ઓછી-મધ્યમ	ખૂબ ઉચ્ચ
નોઇઝ ઇમ્યુનિટી	મધ્યમ	ઉચ્ચ	ઓછી



ફેન-આઉટ	10	>50	25
સપ્લાય વોલ્ટેજ	+5V	+3V થી +15V	-5.2V
જટિલતા	મધ્યમ	ઓછી	ઉચ્ચ

- TTL: ટ્રાન્ઝિસ્ટર-ટ્રાન્ઝિસ્ટર લોજિક - સ્પીડ અને પાવરનું સારું સંતુલન
- CMOS: કોમ્પ્લિમેન્ટરી મેટલ-ઓક્સાઇડ-સેમિકન્ડક્ટર - ઓછો પાવર, ઉચ્ચ ઘનતા
- ECL: એમિટર-કપલ્ડ લોજિક - સૌથી વધુ સ્પીડ, ઉચ્ચ-પરફોર્મન્સ એપ્લિકેશનમાં વપરાય છે

## મેમરી ટ્રીક

“TTL સમાધાન, CMOS કરકસર, ECL સ્પીડમાં શ્રેષ્ઠ”

## પ્રશ્ન 5(બ) [4 ગુણ]

લોજિક સર્કિટ ડાયાગ્રામ અને ટ્રુથ ટેબલની મદદથી દાયકા કાઉન્ટર સમજાવો.

### જવાબ

આકૃતિ: દાયકા કાઉન્ટર (BCD કાઉન્ટર)

### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph LR
    CLK( ) --{-{-}} JK0(JK FF0)}
    JK0{-{-}} Q0(Q0)}
    JK0{-{-}} Q0{"Q0{"}}
    Q0{-{-}} JK1(JK FF1)}
    JK1{-{-}} Q1(Q1)}
    JK1{-{-}} Q1{"Q1{"}}
    Q1{-{-}} JK2(JK FF2)}
    JK2{-{-}} Q2(Q2)}
    JK2{-{-}} Q2{"Q2{"}}
    Q2{-{-}} JK3(JK FF3)}
    JK3{-{-}} Q3(Q3)}
    JK3{-{-}} Q3{"Q3{"}}
    Q3{-{-}} NAND1(NAND)}
    Q1{-{-}} NAND1}
    NAND1{-{-}} CLEAR( )}
    CLEAR{-{-}} JK0}
    CLEAR{-{-}} JK1}
    CLEAR{-{-}} JK2}
    CLEAR{-{-}} JK3}
{Highlighting}
{Shaded}
```

Table 18: દાયકા કાઉન્ટર સ્ટેટ્સ

ગણતરી	Q3	Q2	Q1	Q0
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
3	0	0	1	1
4	0	1	0	0
5	0	1	0	1
6	0	1	1	0
7	0	1	1	1
8	1	0	0	0
9	1	0	0	1
0	0	0	0	0

- કાર્ય: 0 થી 9 (દશાંશ) સુધી ગણે છે અને પછી 0 પર રિસેટ થાય છે
- ઉપયોગો: ડિજિટલ ઘડિયાળો, ફ્લિપ-ફ્લોપ ડિવાઇડર્સ, BCD કાઉન્ટર્સ
- વિશેષતાઓ: 10-ની ગણતરી પર ઓટો-રિસેટ, કલોક સાથે સિંક્રોનસ

## મેમરી ટ્રીક

“એક દાયકો ગણે, નવ પછી રીસેટ”

## પ્રશ્ન 5(ક) [7 ગુણ]

મેમરીનું વિગતવાર વર્ગીકરણ આપો.

### જવાબ

આકૃતિ: મેમરી વર્ગીકરણ

### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting} []
graph TD
    M[ ] --{-}{-}{-} PM[ ]
    M --{-}{-}{-} SM[ ]

    PM --{-}{-}{-} RAM[RAM]
    PM --{-}{-}{-} ROM[ROM]

    RAM --{-}{-}{-} SRAM[RAM]
    RAM --{-}{-}{-} DRAM[RAM]

    ROM --{-}{-}{-} MROM[ROM]
    ROM --{-}{-}{-} PROM[ROM]
    ROM --{-}{-}{-} EPROM[PROM]
    ROM --{-}{-}{-} EEPROM[EEPROM]

    EEPROM --{-}{-}{-} FLASH[ ]

    SM --{-}{-}{-} HD[ ]
    SM --{-}{-}{-} OD[ ]
    SM --{-}{-}{-} USB[USB]
    SM --{-}{-}{-} SD[SD]
{Highlighting}
{Shaded}
```

Table 19: મેમરી પ્રકારોની સરખામણી

મેમરી પ્રકાર	વોલેટિલિટી	રીડ/રાઇટ	એક્સેસ સ્પીડ	સામાન્ય ઉપયોગ
SRAM	વોલેટાઇલ	R/W	ખૂબ ઝડપી	કેશ મેમરી
DRAM	વોલેટાઇલ	R/W	ઝડપી	મુખ્ય મેમરી
ROM	નોન-વોલેટાઇલ	માત્ર વાંચન	મધ્યમ	BIOS, ફર્મવેર
PROM	નોન-વોલેટાઇલ	એકવાર લખાણ	મધ્યમ	કાયમી પ્રોગ્રામ્સ
EPROM	નોન-વોલેટાઇલ	UV દ્વારા ભૂંસી શકાય	મધ્યમ	અપગ્રેડેબલ ફર્મવેર
EEPROM	નોન-વોલેટાઇલ	ઇલેક્ટ્રિકલ ભૂંસી શકાય	મધ્યમ	કોન્ફિગરેશન ડેટા
ફ્લેશ	નોન-વોલેટાઇલ	બ્લોક ભૂંસી શકાય	મધ્યમ-ઝડપી	સ્ટોરેજ ડિવાઇસ

- RAM (રેન્ડમ એક્સેસ મેમરી): અસ્થાયી, વોલેટાઇલ વર્કિંગ મેમરી
- ROM (રીડ ઓન્લી મેમરી): કાયમી, નોન-વોલેટાઇલ પ્રોગ્રામ સ્ટોરેજ
- વિશેષતાઓ: એક્સેસ ટાઇમ, ડેટા રિટેન્શન, ક્ષમતા, બિટ ઈઠ કિંમત

મેમરી ટ્રીક

“RAM અદૃશ્ય થાય, ROM રહી જાય”

**પ્રશ્ન 5(અ) OR [3 ગુણ]**

વ્યાખ્યાયિત કરો: ફેન આઉટ, ફેન ઇન અને ફિગર ઓફ મેરિટ.

Table 20: ડિજિટલ લોજિક પેરામીટર્સ

પેરામીટર	વ્યાખ્યા	સામાન્ય મૂલ્યો
ફેન-આઉટ	એક ગેટ આઉટપુટ ડ્રાઇવ કરી શકે તેવા સ્ટાન્ડર્ડ લોડ્સની સંખ્યા	TTL: 10, CMOS: >50
ફેન-ઇન	એક લોજિક ગેટ સંભાળી શકે તેવા ઇનપુટ્સની સંખ્યા	TTL: 8, CMOS: 100+
ફિગર ઓફ મેરિટ	સ્પીડ-પાવર પ્રોડક્ટ (પ્રોપેગેશન ડિલે $\times$ )	ઓછું હોય તે સારું

- ફેન-આઉટ: એક ગેટ આઉટપુટથી જોડી શકાય તેવા ગેટ ઇનપુટ્સની મહત્તમ સંખ્યા
- ફેન-ઇન: એક જ લોજિક ગેટ પર ઉપલબ્ધ ઇનપુટ્સની મહત્તમ સંખ્યા
- ફિગર ઓફ મેરિટ: વિવિધ લોજિક ફેમિલીઓની તુલના માટેનો ગુણવત્તા ફેક્ટર

મેમરી ટ્રીક

“આઉટ ઘણાને ચલાવે, ઇન ઘણા સ્વીકારે, મેરિટ સારખ માપે”

**પ્રશ્ન 5(બ) OR [4 ગુણ]**

લોજિક સર્કિટ ડાયાગ્રામ અને ટૂથ ટેબલની મદદથી અસિંક્રોનસ અપ કાઉન્ટર સમજાવો.

정답

આકૃતિ: 4-બિટ અસિંક્રોનસ અપ કાઉન્ટર

### Mermaid Diagram (Code)

```

{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    CLK( ){-{-}{}}TFF0(T FF0)}
    TFF0{-{-}{}}Q0(Q0)}
    TFF0{-{-}{}}Q0{"Q0{}}"}
    Q0{-{-}{}}TFF1(T FF1)}
    TFF1{-{-}{}}Q1(Q1)}
    TFF1{-{-}{}}Q1{"Q1{}}"}
    Q1{-{-}{}}TFF2(T FF2)}
    TFF2{-{-}{}}Q2(Q2)}
    TFF2{-{-}{}}Q2{"Q2{}}"}
    Q2{-{-}{}}TFF3(T FF3)}
    TFF3{-{-}{}}Q3(Q3)}
    TFF3{-{-}{}}Q3{"Q3{}}"}

    CLR( ){-{-}{}}TFF0}
    CLR{-{-}{}}TFF1}
    CLR{-{-}{}}TFF2}
    CLR{-{-}{}}TFF3}
{Highlighting}
{Shaded}

```

Table 21: 4-બિટ અસિંક્રોનસ કાઉન્ટર સ્ટેટ્સ

ગણતરી	Q3	Q2	Q1	Q0
0	0	0	0	0
1	0	0	0	1
2	0	0	1	0
...	...	...	...	...
14	1	1	1	0
15	1	1	1	1

- કાર્ય: દરેક ફ્લિપ-ફ્લોપ 1 થી 0 પર ટ્રાન્ઝિશન થતાં આગલાને ટ્રિગર કરે છે
- વિશેષતાઓ: સરળ ડિઝાઇન પરંતુ પ્રોપેગેશન ડિલે (રિપલ)ની સમસ્યા
- ઉપયોગો: ફ્લિકવન્સી ડિવિઝન, બેઝિક કાઉન્ટિંગ એપ્લિકેશન્સ

### મેમરી ટ્રીક

“ઉપર તરફ લહેરો, દરેક બિટ આગલાને ટ્રિગર કરે”

## પ્રશ્ન 5(ક) OR [7 ગુણ]

ડિજિટલ IC ના ઇ-વેસ્ટ મેનેજમેન્ટના પગલાં અને જરૂરિયાતનું વર્ણન કરો.

### જવાબ

આકૃતિ: ઇ-વેસ્ટ મેનેજમેન્ટ સાયકલ

### Mermaid Diagram (Code)

```
{Shaded}
{Highlighting}[]
graph LR
    C[ ] --{-}-> S[ ]
    S --{-}-> D[ ]
    D --{-}-> R[ ]
    R --{-}-> M[ ]
    M --{-}-> N[ ]
    N --{-}-> C
{Highlighting}
{Shaded}
```

Table 22: ઇ-વેસ્ટ મેનેજમેન્ટના પગલાં

પગલું	વર્ણન	મહત્વ
એકત્રીકરણ	જૂના IC એકત્રિત કરવા	ખોટા નિકાલ રોકે છે
વર્ગીકરણ	પ્રકાર અનુસાર વર્ગીકરણ	કાર્યક્ષમ પ્રક્રિયા માટે
ડિસ્એસેમ્બલી	ઘટકોને અલગ કરવા	મટિરિયલ રિકવરી સરળ બનાવે છે
રિસાયકલિંગ	મટિરિયલ્સ પ્રોસેસિંગ	પર્યાવરણ પ્રભાવ ઘટાડે છે
મટિરિયલ રિકવરી	મૂલ્યવાન ધાતુઓ મેળવવી	સંસાધનો સંરક્ષિત કરે છે
સુરક્ષિત નિકાલ	વિષાક્ટ ઘટકોનું સંચાલન	પ્રદૂષણ અટકાવે છે

- ઇ-વેસ્ટ મેનેજમેન્ટની જરૂરિયાત:
  - પર્યાવરણ રક્ષણ: વિષાક્ટ પદાર્થોને જમીન/પાણીમાં મિશ્રિત થતા રોકે છે
  - સંસાધન સંરક્ષણ: સોનું, ચાંદી, તાંબુ જેવી મૂલ્યવાન ધાતુઓ પુનઃપ્રાપ્ત કરે છે
  - આરોગ્ય સુરક્ષા: લેડ, પારા જેવા જોખમી પદાર્થોના સંપર્કને ઘટાડે છે
  - કાયદાકીય અનુપાલન: ઇલેક્ટ્રોનિક કચરા અંગેના નિયમોનું પાલન કરે છે

### મેમરી ટ્રીક

“એકત્રિત કરો, વર્ગીકૃત કરો, છૂટા પાડો, રિસાયકલ કરો, પુનઃપ્રાપ્ત કરો, ફરીથી વાપરો”