



තාර්කික ද්වාර



Start Your Learning Journey with e-thaksalawa

The National e-learning Portal for The General Education

බප/ හෝ/ සිතාමතක මධ්‍ය මහා විද්‍යාලය අවිස්සාවේල්ල.

Copyright © www.e-thaksalawa.moe.gov.lk



හැඳින්වීම

- සංඛ්‍යාංක පරිපථයක ඇති ප්‍රාථමික අංගය වනුයේ තාර්කික ද්වාරය යි.
- බොහොමයක් තාර්කික ද්වාර සඳහා ආදාන දෙකක් සහ එක් ප්‍රතිදානයක් පවතී.
- සලකනු ලබන ඕනෑම අවස්ථාවකදී සෑම ආදාන හෝ ප්‍රතිදාන අග්‍රයක්ම එකිනෙක වෙනස් වෝල්ටීයතාවන්ට අදාලව ඇතිද්වීමය තත්ත්ව වන වැඩි(1) හෝ අඩු(0) යන අවස්ථාවන් නිරූපණය කරයි.
- බොහොමයක් තාර්කික ද්වාර වල අඩු වෝල්ටීය තත්වය දල වශයෙන් ශුන්‍ය වෝල්ටීයතාවක් (0V) වන අතර වැඩි වෝල්ටීය තත්වය දල වශයෙන් වෝල්ට් 5 (+5V) වේ.

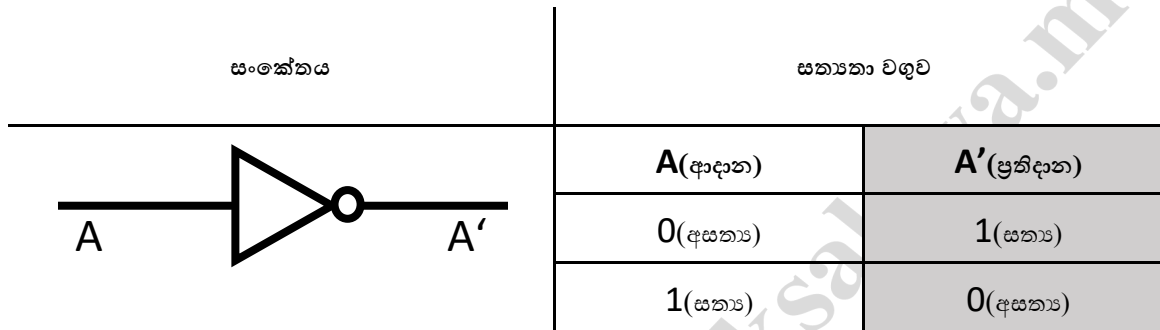
මූලික තාර්කික ද්වාර

මූලික තාර්කික ද්වාර 4 කි. ඒවා නම්,

- NOT
- AND
- OR
- XOR

NOT ද්වාරය

තාර්කික අපවර්තකයක් එසේත් නොමැති නම් **NOT** ද්වාරයක් ලෙස හඳුන්වයි. මේවෙත එක් ආදානයක් පමණක් පවතී. මෙය වෙත ලැබෙන ආදානය ප්‍රතිවර්තනය කර ප්‍රතිදානය ලෙස ලබා දෙයි. එනම් 0 (අසත්‍ය) ආදානය ලෙස ලබා දුන් විට 1 (සත්‍ය) ප්‍රතිදානය ලෙස ලබා දෙන අතර ප්‍රතිලෝම වශයෙන්ද එම ආකාරයම වේ. **NOT** ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.



2.2 AND ද්වාරය

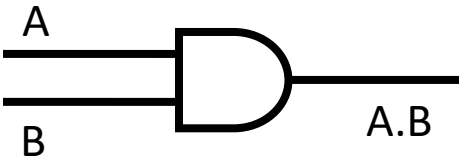
මෙය AND ද්වාරය ලෙස නම් කර ඇත්තේ එය තාර්කික AND මෙහෙයුම ලෙසම ක්‍රියාත්මක වන බැවිනි. එනම් ආදාන දෙකම සත්‍ය (1) වන විට පමණක් ප්‍රතිදානය සත්‍ය (1) වන අතර එක් ආදානයක් හෝ අසත්‍ය (0) වන විට ප්‍රතිදානය අසත්‍ය (0) වේ. AND ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

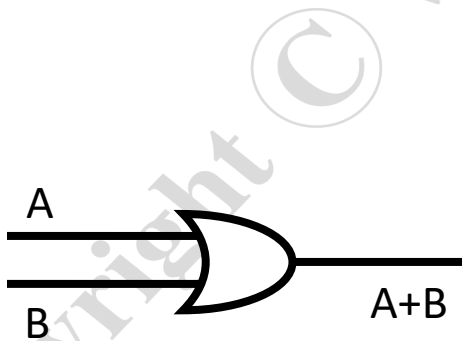


2.3 OR ද්වාරය

මෙය **OR** ද්වාරය ලෙස නම් කර ඇත්තේ එය තාර්කික **OR** මෙහෙයුම ලෙසම ක්‍රියාත්මක වන බැවිනි. එනම් ආදාන දෙකම අසත්‍ය (0) වන විට පමණක් ප්‍රතිදානය අසත්‍ය (0) වන අතර එක් ආදානයක් හෝ සත්‍ය (1) වන විට ප්‍රතිදානය සත්‍ය (1) වේ.

OR ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

Symbol	Truth Table		
	A (ආදාන)	B (ආදාන)	A.B (ප්‍රතිදාන)
	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)

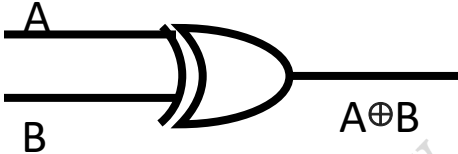


A (ආදාන)	B (ආදාන)	A+B (ප්‍රතිදාන)
0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)



2.4 XOR

මෙය **XOR** ද්වාරය ලෙස නම් කර ඇත්තේ එය තාර්කික **XOR** මෙහෙයුම ලෙසම ක්‍රියාත්මක වන බැවිනි. එනම් ආදාන දෙකම අසත්‍ය (0) හෝ ආදාන දෙකම සත්‍ය (1) වන විට ප්‍රතිදානය අසත්‍ය (0) වන අතර ආදාන දෙකෙහි අගයන් එකිනෙක වෙනස් වන විට ප්‍රතිදානය සත්‍ය (1) වේ. **XOR** ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

Symbol	Truth Table		
	A (ආදාන)	B (ආදාන)	$A \oplus B$ (ප්‍රතිදාන)
	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)

3. සංයුක්ත ද්වාර

සංයුක්ත ද්වාර නිර්මාණය කරනුයේ **NOT** ද්වාරය අනෙකුත් මූලික ද්වාරයන්ගේ ප්‍රතිදානයට

සම්බන්ධ කිරීමෙනි. එමගින් නිර්මාණය වන සංයුක්ත ද්වාර වනුයේ,

- **NAND** ද්වාරය
- **NOR** ද්වාරය
- **XNOR** ද්වාරය

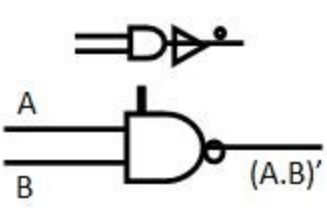


3.1 NAND ද්වාරය

NAND ද්වාරය නිර්මාණය වනුයේ **AND** ද්වාරයේ ප්‍රතිදානයට **NOT** ද්වාරය සම්බන්ධ කිරීමෙනි. එහෙයින් එම ද්වාරය වෙනලැබෙන ආදාන වෙන **AND** තාර්කික මෙහෙයුම සිදු කර ප්‍රතිවර්තනය කරයි. එනම් ආදාන ද්විත්වය මසත්‍ය (1) විට පමණක් ප්‍රතිදානය අසත්‍ය (0) වන අතර එක් ආදානයක් හෝ අසත්‍ය විට ප්‍රතිදානය සත්‍ය වේ. **NAND** ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

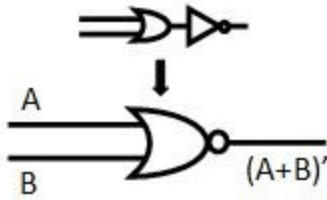
3.2 NOR ද්වාරය

NOR ද්වාරය නිර්මාණය වනුයේ **OR** ද්වාරයේ ප්‍රතිදානයට **NOT** ද්වාරය සම්බන්ධ කිරීමෙනි. එහෙයින් එම ද්වාරය වෙනලැබෙන ආදාන වෙන **OR** තාර්කික මෙහෙයුම සිදු කර ප්‍රතිවර්තනය කරයි. එනම් ආදාන ද්විත්වය ම අසත්‍ය (0) විට පමණක් ප්‍රතිදානය සත්‍ය (1) වන අතර එක් ආදානයක් හෝ සත්‍ය විට ප්‍රතිදානය අසත්‍ය වේ. **NOR** ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

Symbol	Truth Table		
	A (ආදාන)	B (ආදාන)	(A.B)' (ප්‍රතිදාන)
	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)



Symbol



Truth Table

A (ආදාන)	B (ආදාන)	$(A+B)'$ (ප්‍රතිදාන)
0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)

XNOR ද්වාරය

XNOR ද්වාරය නිර්මාණය වනුයේ **XOR** ද්වාරයේ ප්‍රතිදානයට **NOT** ද්වාරය සම්බන්ධ කිරීමෙනි. එහෙයින් එම ද්වාරය වෙනලැබෙන ආදාන වෙන **XOR** තාර්කික මෙහෙයුම සිදු කර ප්‍රතිවර්තනය කරයි. එනම් ආදාන ද්විත්වය මසත්‍ය (1) විට හෝ ආදාන ද්විත්වය ම අසත්‍ය (0) විට ප්‍රතිදානය සත්‍ය (1) වන අතර ආදාන ද්විත්වය එකිනෙක වෙනස් අගයන් ගත් විට ප්‍රතිදානය අසත්‍ය වේ.



XNOR ද්වාරයට අදාළ සංකේතය හා සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි වේ.

Symbol	Truth Table		
	A (ආදාන)	B (ආදාන)	$(A \oplus B)'$ (ප්‍රතිදාන)
	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)
	0 (අසත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)	0 (අසත්‍ය)
	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)	1 (සත්‍ය)

බුද්ධි ප්‍රකාශනයකට අදාළව සත්‍යතා වගුවක් නිර්මාණය කිරීම.

මේ සඳහා පහත පියවර අනුගමනය කළ යුතුය.

ප්‍රකාශනයෙහි ඇති විචල්‍ය ගණන හඳුනාගෙන එමගින් සෑදෙන එකිනෙකට වෙනස් ද්විමය රටා ගණන තීරණය කර ගන්න.

$$\text{ද්විමය රටා ගණන} = 2 \text{ ආදාන ගණන}$$

Logic Gate	Symbol	Example
NOT	' , $\bar{\quad}$	A' , \bar{A}
AND	.	$A.B$
OR	+	$A+B$
XOR	\oplus	$A \oplus B$

ii ප්‍රකාශනයෙහි ඇති පද සත්‍යතා වගුව ගත කිරීමට පහත පෙන්වා ඇති පරිදි මූලිකත්වය පරිදි සිදු කළ යුතුය. මෙහි මූලිකත්වය වැඩිම සිට අඩුම යන පිළිවෙලට සකසා ඇත.



i ප්‍රකාශනයෙහි(), [], {} යෙදේ නම් ඊට NOT ද්වාරයටත් වඩා වැඩි මූලිකත්වයක් හිමි වේ. වරහන තුළඉහත වගුවේ ආකාරයටම මූලිකත්වය හිමි වේ. වරහන් කිහිපයක් ඇති විට අභයන්තරයේම වූ වරහන පළමුව සලක බැලේ.

ii ඉන් පසු ප්‍රකාශනයේ පද සත්‍යතා වගු ගත කොට ඊට අදාළ අගයන් මගින් වගුව පුරවා ගනියි.

Eg:-පහතප්‍රකාශනය සඳහා සත්‍යතා වගුව ගොඩ නැගීම සලකා බලමු

$$F=A+B'.(A' \oplus B)$$

- මෙමප්‍රකාශනයෙහි A හා B ලෙස බූලීය විචල්‍ය 2ක් ඇත. එනම් ඉන් ලැබෙන ආදාන රටා ගණන $2^2 = 4$ වේ.
- එම නිසා පහත අයුරින් සත්‍යතා වගුව නිර්මාණය කිරීම අරඹයි.

A	B
0	0
0	1
1	0
1	1



- පළමුවෙන් වරහන් තුළ වූ කොටස සලක බැලේ. එහි $A' \oplus B$ පදය පවතී එම පදය තුළ A විචල්‍යය සඳහා 'NOT' මෙහෙයුමද 'A' හා 'B' අතර XOR මෙහෙයුමද පවතී. එබැවින් සත්‍යතා වගුව පහත පරිදි දිගු වේ.

A	B	A'	$A' \oplus B$
0	0	1	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	1	0	0

- වරහනෙන් පිටත A විචල්‍යය සඳහා 'NOT' මෙහෙයුමද 'A' හා 'B' අතර OR මෙහෙයුමද 'B' හා $A' \oplus B$ අතර AND මෙහෙයුමද පවතී. එහෙයින් පළමුව NOT ඉන්පසු 'AND' සහ අවසානයේ 'OR' මෙහෙයුමද වගුගත වේ.

A	B	A'	$A' \oplus B$	B'	$B'.(A' \oplus B)$	$A+B'.(A' \oplus B) = F$
0	0	1	0	1	0	1
0	1	1	1	0	0	1
1	0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	0	0

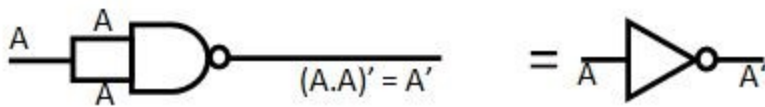


5. සාර්වත්‍රිකකාරකද්වාර(Universal Logic gates)

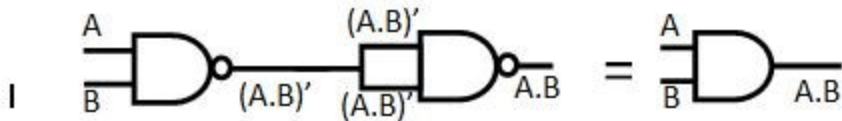
අනෙකුත් ද්වාර සියල්ල නිර්මාණයට යොදා ගත හැකි ද්වාර වර්ග මේ නමින් හැඳින්වේ. **NAND** සහ **NOR** ද්වාර මේ යටතේ වර්ග කෙරේ.

5.1 NANDසාර්වත්‍රික ද්වාරයක් ලෙසයොදා ගනිමින් අනෙකුත් ද්වාර නිරූපණය

- **NOT ද්වාරය නිරූපණය**

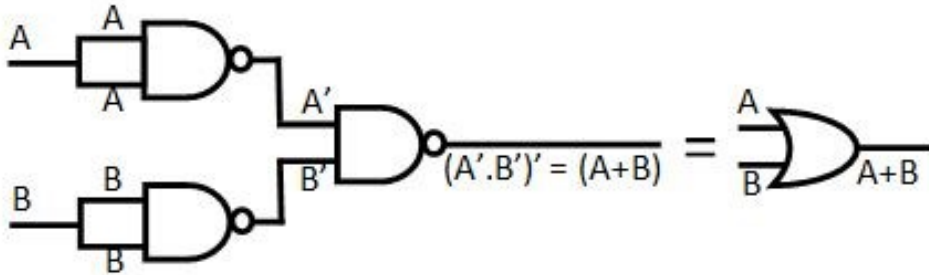


- **AND ද්වාරය නිරූපණය**

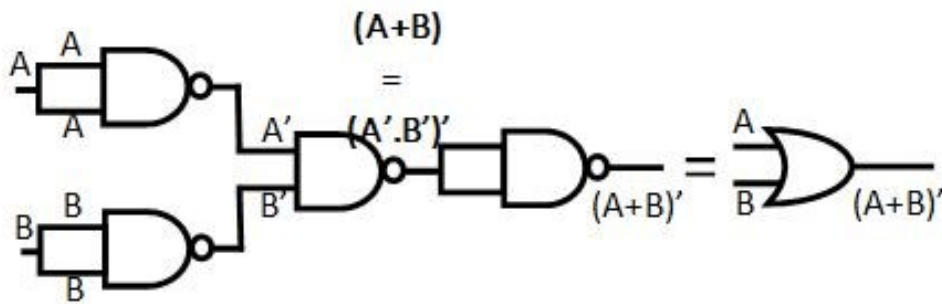




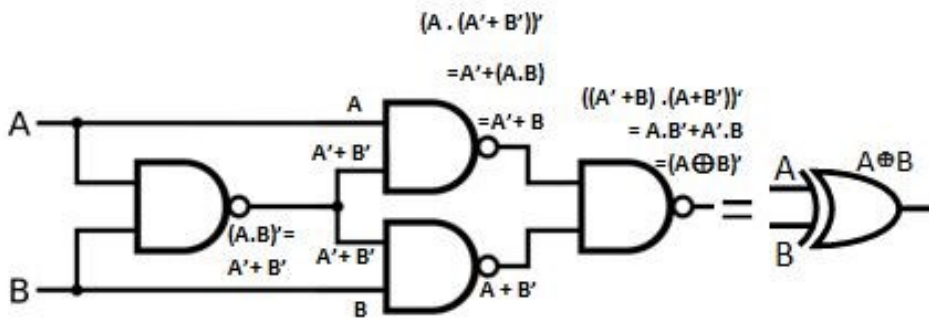
• OR ද්වාරය නිර්මාණය



• NOR ද්වාරය නිර්මාණය

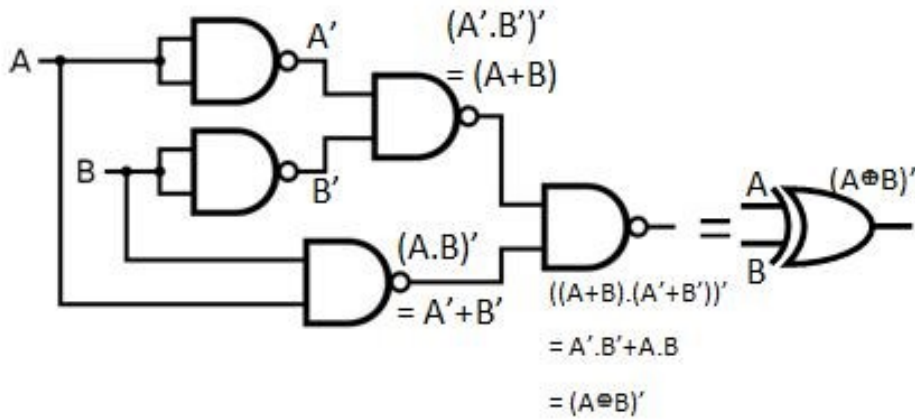


• XOR ද්වාරය නිර්මාණය





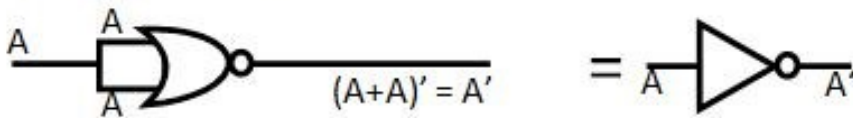
• XNOR ද්වාරය නිරූපණය



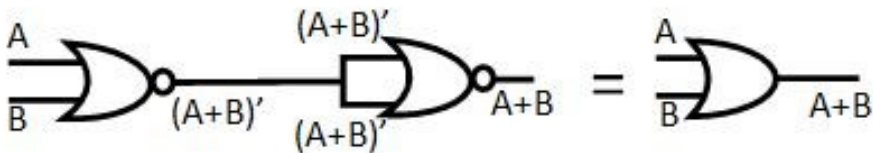
www.moe.gov.lk

5.2. NOR සාර්වත්‍රික ද්වාරයක් ලෙස යොදා ගනිමින් අනෙකුත් ද්වාර නිරූපණය

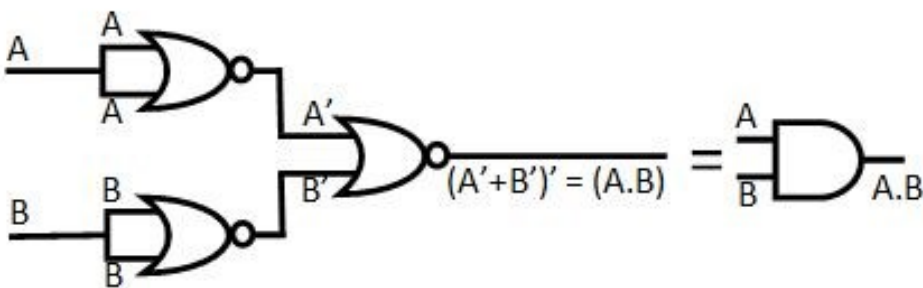
• NOT ද්වාරය නිරූපණය



• AND ද්වාරය නිරූපණය

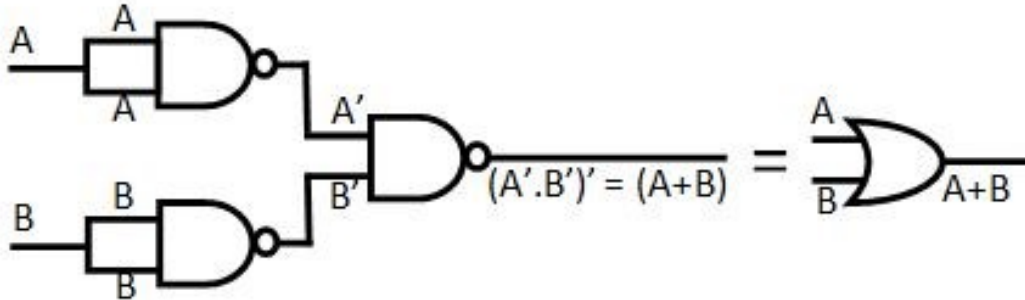


• OR ද්වාරය නිරූපණය

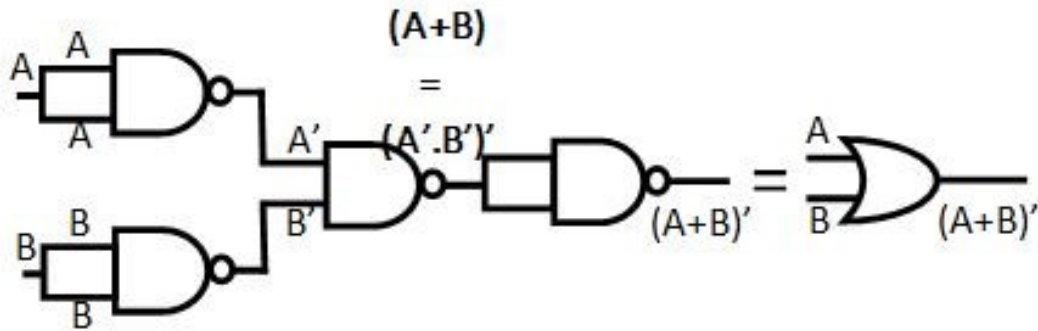




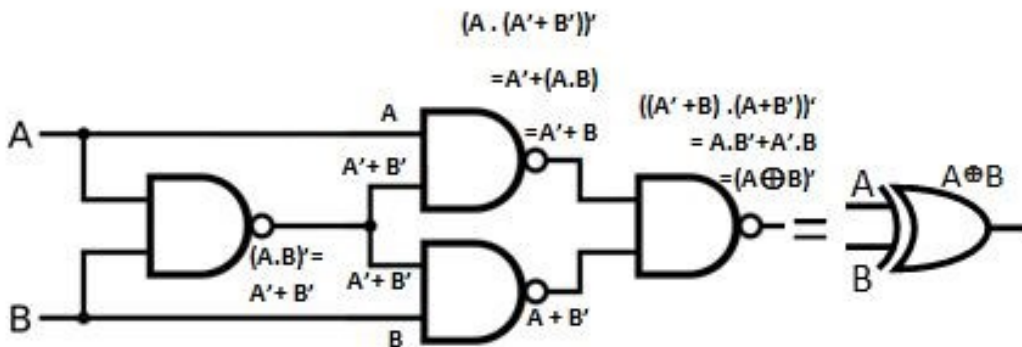
- OR ද්වාරය නිර්මාණය



- NOR ද්වාරය නිර්මාණය

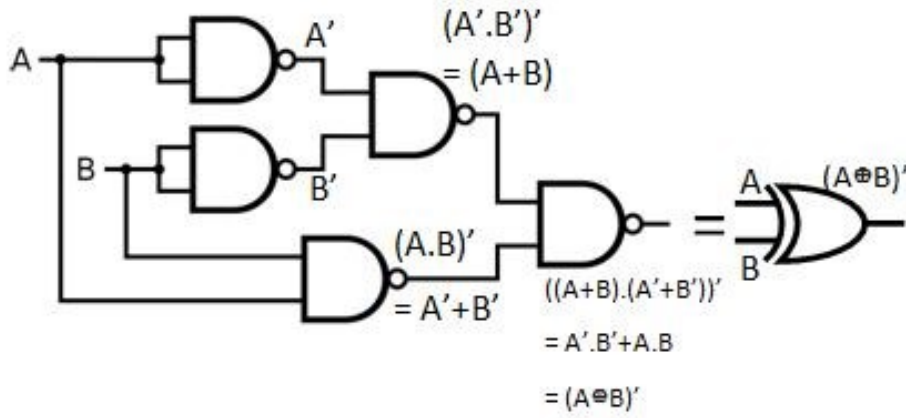


- XOR ද්වාරය නිර්මාණය





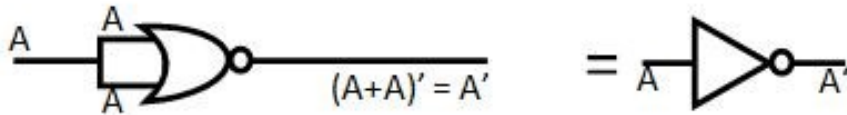
• XNOR ද්වාරය නිරූපණය



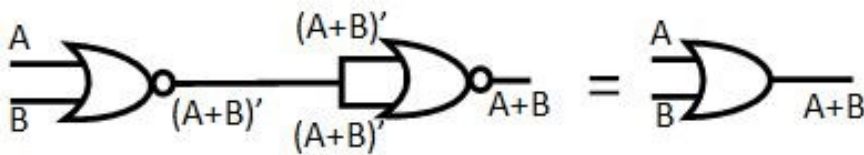
www.moe.gov.lk

5.2. NOR සාපේක්ෂිත ද්වාරයක් ලෙස යොදා ගනිමින් අනෙකුත් ද්වාර නිරූපණය

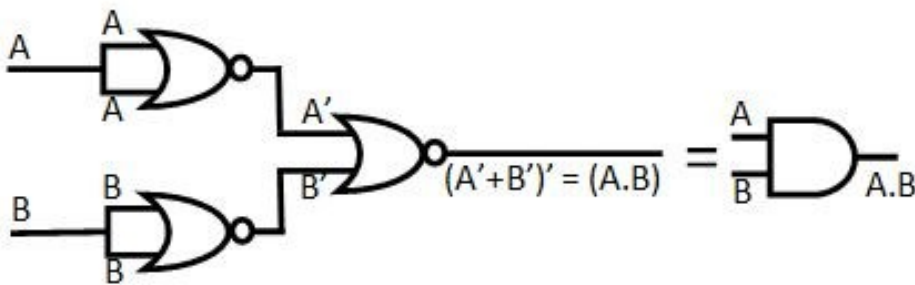
• NOT ද්වාරය නිරූපණය



• AND ද්වාරය නිරූපණය

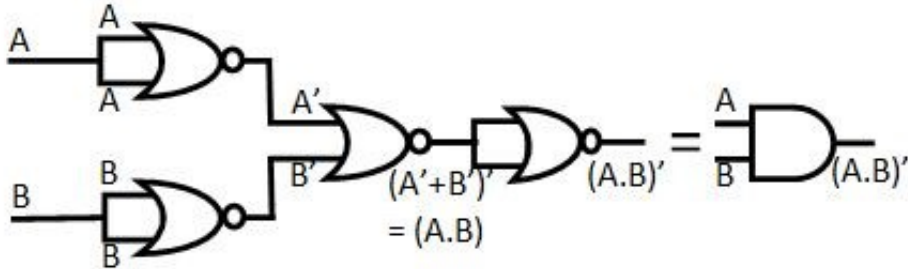


• OR ද්වාරය නිරූපණය

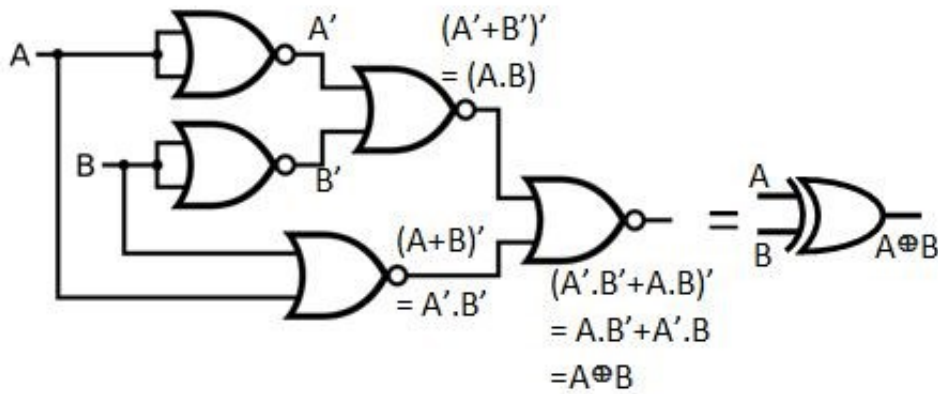




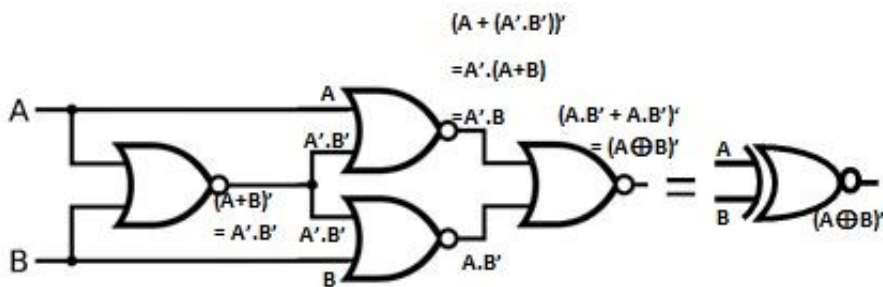
• NAND ද්වාරය නිරූපණය



• XOR ද්වාරය නිරූපණය



• XNOR ද්වාරය නිරූපණය





6. ද්විත්වතර්කනය

හැඳින්වීම 01: සත්‍ය හා අසත්‍ය ලෙස තත්ත්ව දෙකකින් උපකල්පනය කල හැකි සංඛ්‍යාංක තර්ක වේ.

හැඳින්වීම 02: ප්‍රතිදාන ලෙස උස් හා පහත් ලෙස හෝ විවෘත හා සංවෘත ලෙස දෙකෙන් එකක් ලබා දිය හැකි සංඛ්‍යාංක තර්ක වේ.

7. බුලිය වීජ ගණිතය

බුලිය වීජ ගණිතය යනු , ගණිත ශාස්ත්‍රය හා ගණිත ශාස්ත්‍රමය තර්කය තුළ වීජ ගණිතයෙහි ශාඛාවක් වේ. මෙහි සත්‍ය හා අසත්‍ය ලෙස සත්‍යතා අගයන් පවතින අතර ඒවා 0 හා 1 මගින් නිරූපණය කරනු ලබයි.

8. බුලිය වීජ ගණිතයෙහි උපග්‍රහණ (ප්‍රත්‍යක්ෂ)(Postulates (Axioms))

උපග්‍රහණයක් හෝ ප්‍රත්‍යක්ෂයක් යනු හේතුදැක්වීමක් සඳහා වන පදනම හෝ ආරම්භක ස්ථානයයි.

සාමාන්‍යයෙන් ප්‍රත්‍යක්ෂ ලෙස සලකනුයේ යමක පදනම වන අතර ඒ සඳහා වූ ඉදිරිපත්කිරීම තර්කයකින් තොරව සත්‍ය ලෙස පිලිගැනේ. බුලිය වීජ ගණිතය සම්බන්ධයෙන් වූ ප්‍රත්‍යක්ෂ පහත පරිදි වේ.

- $0 \cdot 0 = 0$
- $1 + 1 = 1$
- $1 \cdot 1 = 1$
- $0 + 0 = 0$
- $0 \cdot 1 = 1 \cdot 0 = 0$
- $0 + 1 = 1 + 0 = 1$
- if $x = 0$, then $x' = 1$
- if $x = 1$, then $x' = 0$



9. බුලීය වීජ ගණිතයෙහි න්‍යාය/ප්‍රමේයය (Laws/theorems)

න්‍යායක් යනු පෙර ප්‍රකාශිත ප්‍රත්‍යක්ෂ හෝ වෙනත් න්‍යායන් මත පදනම්ව ඔප්පු කරන ලද ප්‍රකාශයන් වේ.

න්‍යායදේශ න්‍යාය (Commutative Law)

- $x \cdot y = y \cdot x$
- $x + y = y + x$

සංසටන න්‍යාය (Associative Law)

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$$

$$x + (y + z) = (x + y) + z$$

විසටන න්‍යාය (Distributive Law)

$$x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z$$

$$x + y \cdot z = (x + y) \cdot (x + z)$$

සර්වසාමාන්‍ය න්‍යාය (Identity Law)

$$x \cdot 0 = 0 \quad x + 1 = 1 \quad x \cdot 1 = x \quad x + 0 = x$$

$$x \cdot x = x \quad x + x = x \quad x \cdot x' = 0 \quad x + x' = 1 \quad (x')' = x$$

සම්‍රික්තතා න්‍යාය (Redundancy/Absorption Law)

$$x + x \cdot y = x$$

$$x \cdot (x + y) = x$$

$$x + x'y = x + y$$

$$x \cdot (x' + y) = x \cdot y$$

A (ආදාන)	B (ආදාන)	C (ආදාන)	F (ප්‍රතිදාන)	F' = ~F
----------	----------	----------	---------------	---------

ඩී මෝර්ගන් ගේ න්‍යාය (De Morgan's theorem)

$$(x \cdot y)' = x' + y'$$

$$(x + y)' = x' \cdot y'$$



10. සම්මත තාර්කිකමය ප්‍රකාශ

බුලියානු ප්‍රකාශයක් ප්‍රකාශනය කිරීමට හැකි ආකාර බොහොමයක් පවතී.

ඒ සඳහා සම්මත හෝ නිලලත් ආකාරයක් පැවතීම ප්‍රයෝජනවත්ය.

එම ආකාරය සත්‍යතා වගු මගින් ව්‍යුත්පන්න කල හැක.

සාමාන්‍යයෙන් මෙම ආකාරය ප්‍රකාශනය සතු සරලම ආකාරය නොවන අතර ඒ සඳහා ආකාර දෙකක් පවතී.

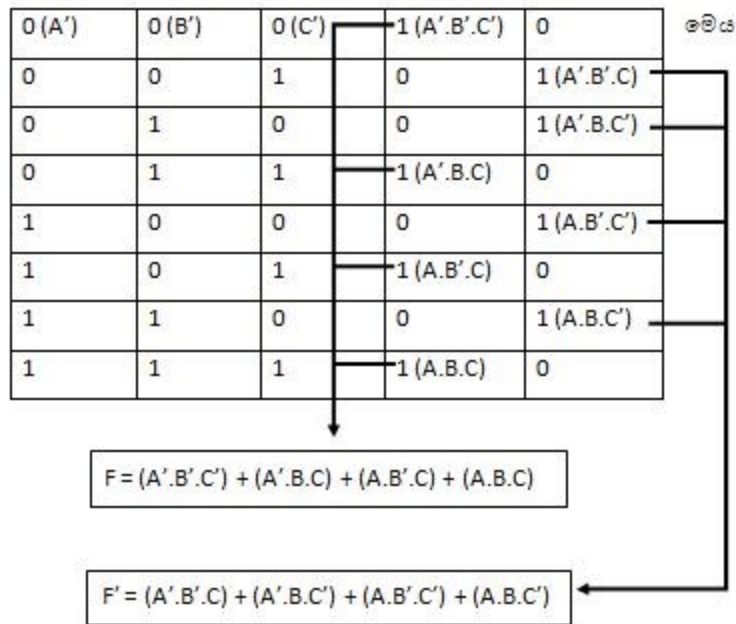
ගුණිතයන්ගේ එකතුව - **Sum of products (SOP)**

එකතූන්හි ගුණිතය - **Product of sums (POS)**

10.1 ගුණිතයන්ගේ එකතුව - Sum of products

මෙමගින් බුලියානු විචල්‍යයන්හි ගුණිත (AND) අතර එකතුවක් (OR) නිරූපනය කරයි.

Eg:- $(A'.B') + (B.C') + (C'.A)$





ව්‍යුත්පන්න කර ගැනීම සඳහා සත්‍යතා වගුවේ, ප්‍රතිදාන අගය සත්‍ය (1) ලෙස ඇති ප්‍රතිදානය ජේලි සලකා බැලේ. මෙම ප්‍රතිදානයන් minterm ලෙසද හැඳින්වේ.

ප්‍රතිදානයන්ට අදාළ බුලිය ප්‍රකාශය හා එහි අනුපූරක අගය යන ප්‍රකාශන දෙකම ඉහත පරිදි ලබා ගත හැක. ඉහත අදක්වෙන සත්‍යතා වගුවේ ආදානයන්ට අදාළ ප්‍රතිදානයන් ලබා දී ඇතැයි සිතමු.

10.2 එකතු වල ගුණිතය- (product of sums)

මෙමගින් බුලිය විචල්‍ය අතර එකතුවේ (OR) ගුණිතයක් (AND) නිරූපනය කෙරේ.

Eg:- $(A+B') \cdot (B+C') \cdot (C'+A)$

A (ආදාන)	B (ආදාන)	C (ආදාන)	F (ප්‍රතිදාන)	F' = ~F
0 (A')	0 (B')	0 (C')	1	0 (A+B+C)
0	0	1	0 (A+B+C')	1
0	1	0	0 (A+B'+C)	1
0	1	1	1	0 (A+B'+C')
1	0	0	0 (A'+B+C)	1
1	0	1	1	0 (A'+B+C')
1	1	0	0 (A'+B'+C)	1
1	1	1	1	0 (A'+B'+C')

$$F = (A+B+C') \cdot (A+B'+C) \cdot (A'+B+C) \cdot (A'+B'+C)$$

$$F' = (A+B+C) \cdot (A+B'+C') \cdot (A'+B+C') \cdot (A'+B'+C')$$



ව්‍යුත්පන්න කර ගැනීම සඳහා සත්‍යතා වගුවේ, ප්‍රතිදාන අගය අසත්‍ය (0) ලෙස ඇති ප්‍රතිදානය ජේලි සලකා බැලේ. (වැදගත්: මෙහි ආදාන වල තත්ව අනුපූරණ අවස්ථාවෙන් සැලකිය යුතුය. එනම් 0 යන අගය සත්‍ය (A) යන්න නිරූපනය කරන අතර 1 යන අගය අසත්‍ය (A') නිරූපනය කරයි)

මෙම ප්‍රතිදානයන් maxterm ලෙසද හැඳින්වේ.

ප්‍රතිදානයන්ට අදාළ බුලිය ප්‍රකාශය හා එහි අනුපූරක අගය යන ප්‍රකාශන දෙකම ඉහත පරිදි ලබා ගත හැක.

ඉහත දක්වෙන සත්‍යතා වගුවේ ආදානයන්ට අදාළ ප්‍රතිදානයන් ලබා දී ඇතැයි සිතමු.

10.3 SOP හා POS ප්‍රකාශ ඒවයේ සම්මත ආකාරයට හැරවීම

සම්මත ආකාරයේ **SOP** හා **POS** ප්‍රකාශ වල සෑම පදයකම ප්‍රකාශනය තුල වන සියලුම විචල්‍ය පැවතිය යුතු වේ.

Eg :-

	Not Standard	Standard
SO P	$A + A'.B + B'.C$	$A'.B.C + A.B'.C' + A'.B'.C$
PO S	$P . (P'+Q) . (Q'+R)$	$(P+Q+R') . (P'+Q+R') . (P+Q+R')$



*** SOP ප්‍රකාශනයක් සම්මත ආකාරයට පරිවර්තනය කිරීම**

මේ සඳහා SOP ප්‍රකාශනය තුළ පද වල නොමැති විචල්‍යයන් පදයේ සහ ප්‍රකාශනයේ අගය වෙනස් නොවන අන්දමින් පහත දක්වා ඇති පරිදි එක් කල යුතුය.

Eg: - $F = A.C' + A'.B$ යන ප්‍රකාශය සම්මතකරණය කල යුතුයැයි සිතන්න

- ඉහත ප්‍රකාශනයේ A, B, C ලෙස එකිනෙකට වෙනස් විචල්‍ය 3ක් පවතී.
- පළමු පදය තුළ B විචල්‍යය නොපවතී.
- එබැවින් එම පදය සම්මතකරණය කිරීමට $(B + B')$ යන පදය සමග ගුණ(AND) කල යුතුය.

- $B + B' = 1$ බැවින්, එය ගුණනයක් ලෙස යෙදීමේදී, අදාළ පදයෙහි හෝ මුළු ප්‍රකාශනයෙහි අගයට බලපෑමක් සිදු නොවේ.

- ඒ අයුරින්ම දෙවන පදය තුළ C විචල්‍ය නොපවතින බැවින් එම පදය සම්මතකරණය සඳහා $C + C'$ මගින් ගුණ කල යුතුය.

- ඉහත පරිදි සම්මතකරණය ආදේශ කල විට ප්‍රකාශනය පහත පරිදි වෙනස් වේ.

$$F = A.C'.(B+B') + A'.B.(C + C')$$

- ඉන්පසු විසටන න්‍යාය පහත පරිදි ආදේශ කර අවශ්‍ය නම් සර්වසාමය න්‍යාය ආදේශ කරයි.

$$F = A.C'.(B+B') + A'.B.(C + C')$$

$$= A.C'.B + A.C'.B' + A'.B.C + A'.B.C'$$

- අවසානයේ සම්මත SOP ප්‍රකාශනය පහත පරිදි වේ.

$$F = A.C'.B + A.C'.B' + A'.B.C + A'.B.C'$$



*** POS ප්‍රකාශනයක් සම්මත ආකාරයට පරිවර්තනය කිරීම**

මේ සඳහා POS ප්‍රකාශනය තුළ පද වල නොමැති විචල්‍යයන් පදයේ සහ ප්‍රකාශනයේ අගය වෙනස් නොවන අන්දමින් පහත දක්වා ඇති පරිදි එක් කල යුතුය.

Eg: - $P = (A+C') \cdot (A'+B)$ යන ප්‍රකාශය සම්මතකරණය කල යුතුයැයි සිතන්න

- ඉහත ප්‍රකාශනයේ A, B, C ලෙස එකිනෙකට වෙනස් විචල්‍ය 3ක් පවතී.
- පළමු පදය තුළ B විචල්‍යය නොපවතී.
- එබැවින් එම පදය සම්මතකරණය කිරීමට $(B \cdot B')$ යන පදය සමග එකතු(OR) කල යුතුය.
- $B \cdot B' = 0$ බැවින්, එය එකතුවක් ලෙස යෙදීමේදී, අදාළ පදයෙහි හෝ මුළු ප්‍රකාශනයෙහි අගයට බලපෑමක් සිදු නොවේ.
- ඒ අයුරින්ම දෙවන පදය තුළ C විචල්‍යය නොපවතින බැවින් එම පදය සම්මතකරණය සඳහා $C \cdot C'$ මගින් එකතු කල යුතුය.
- ඉහත පරිදි සම්මතකරණය ආදේශ කල විට ප්‍රකාශනය පහත පරිදි වෙනස් වේ.

$$P = ((A+C')+(B \cdot B')) \cdot ((A'+B)+(C \cdot C'))$$

- ඉන්පසු විසටන න්‍යාය පහත පරිදි ආදේශ කර අවශ්‍ය නම් සර්වසාමය න්‍යාය ආදේශ කරයි.

$$P = ((A+C')+(B \cdot B')) \cdot ((A'+B)+(C \cdot C'))$$

$$= (A+C'+B) \cdot (A+C'+B') \cdot (A'+B+C) \cdot (A'+B+C')$$

- අවසානයේ සම්මත POS ප්‍රකාශනය පහත පරිදි වේ.

$$P = (A+C'+B) \cdot (A+C'+B') \cdot (A'+B+C) \cdot (A'+B+C')$$



10.4 SOP ප්‍රකාශයක් POS බවට පරිවර්තනය හා එහි ප්‍රතිලෝමය

- **POS ප්‍රකාශය SOP බවට පරිවර්තනය**

පදඑකිනෙක ගුණ කර පිළිතුර සරල කරන්න

e.g.:- $G = X(Y + Z)(X + Y + Z)$ <----- POS

$$= XYX + XYY + XYZ + XZX + XZY + XZZ \text{ (Distributive Law)}$$

$$= XY + XY + XYZ + XZ + XZY + XZ \text{ (Identity law)}$$

$$= XY + XYZ + XZ \text{ (identity law)}$$

$$= XY(1 + Z) + XZ \text{ (Redundancy Law3)}$$

$$= XY.1 + XZ \text{ (Identity law)}$$

$$= XY + XZ \text{ (Identity law) <----- SOP}$$

- * **POS ප්‍රකාශය SOP බවට පරිවර්තනය**

ප්‍රතිවර්තනය කරන්න, සී මොර්ගන් ගේ න්‍යාය යොදන්න, පිළිතුර එකිනෙක ගුණ කරන්න, නැවත ප්‍රතිවර්තනය කරන්න.

e.g. $F = Y'Z' + XZ$ <----- SOP

$$F' = (Y'Z' + XZ)'$$

$$= (Y + Z) \cdot (X' + Z') \text{ (De Morgan Law)}$$

$$= YX' + YZ' + ZX' + ZZ' \text{ (Distributive Law)}$$

$$= YX' + ZX' + ZY + 0 \text{ (Identity Law)}$$

$$= YX' + ZX' + ZY \text{ (Identity Law)}$$

$$F'' = F = (YX' + ZX' + ZY)'$$

$$F = (Y' + X) \cdot (Z' + X) \cdot (Z' + Y') \text{ (De Morgan Law) <----- POS}$$



11. බුලිය ප්‍රකාශයක් සරල කිරීම

බුලිය ප්‍රකාශයක් සරල කල හැකි ආකාර බොහොමයක් පවතී. පහත දැක්වෙනුයේ ඒ සඳහා බහුලව යොදා ගනු ලබන ක්‍රමවේද දෙකකි.

- බුලිය ප්‍රමේයයන් යොදා ගෙන සරල කිරීම
- කානෝ සිතියම් භාවිතයෙන් සරල කිරීම

11.1 බුලිය ප්‍රමේයයන් යොදා ගෙන සරල කිරීම

- බුලිය ප්‍රමේයයන් භාවිතයෙන් සරල කිරීමේදී පෙර සාකච්ඡා කරන ලද බුලිය ප්‍රමේයයන් සිහියෙහි තබා ගෙන සුළු කිරීම වැදගත් වේ.
- එමෙන්ම සෑම සුළු කිරීමකටම අදාළ බුලිය ප්‍රමේයය සඳහන් කිරීම සාමාන්‍යයෙන් සිදු කරයි.
- පොදුවිචල්‍යයන් දක්නට ලැබෙන අවස්ථා වලදී ඒවා පොදු පද ලෙස වරහන් භාවිතයෙන් ඉවතට ගැනීම සරල කිරීම පහසු කරයි.

Eg:-F = $A'B'C + A'B$ යන ප්‍රකාශනය සරල කිරීම පහත පරිදි සිදු කරයි.

$$= A'(B'C + B)$$

$$= A'(B + B'C) \quad (\text{න්‍යාදේශ න්‍යාය})$$

$$= \underline{A'(B + C)} \quad (\text{සමරික්තතා න්‍යාය})$$



11.2 කානෝ සිතියම් භාවිතයෙන් සරල කිරීම(K-maps)

- සියලුම සම්මත බුලීය ප්‍රකාශන කානෝ සිතියම්ගත කොට සරල කර ප්‍රකාශ කල හැක.
- මෙහිදී අප විසින් විචල්‍ය 2, 3 හා 4ක් සහිත බුලීය ප්‍රකාශන සඳහා කානෝ සිතියම් භාවිතා කර සරල කිරීම සිදු කරයි.
- මේ සඳහා යොදා ගනු ලබන කානෝ සිතියමෙහි ප්‍රකාශනයට අදාළ පද සඳහා වෙන් වූ කොටුවක් බැගින් පවතී. (පහත දක්වා ඇති පරිදි)
- ප්‍රකාශනයේ සෑම පදයක් සඳහාම, 1 යන අගය කානෝ සිතියම් තුළ අදාළ කොටුවෙහි යෙදීමෙන් පසු ඉතිරි කොටු සියල්ල 0 යන අගය යොදා සම්පූර්ණ කල යුතුය.
- පහත සත්‍යතා වගුවට මගින් $F = X'Y + XY' + XY$ ප්‍රකාශනය ව්‍යුත්පන්න කර දකුණු පස පෙන්වා ඇති පරිදි කානෝ සිතියම් ගත කල හැක.

X	Y	F	Minterms
0	0	0	$X'Y'$ (m0)
0	1	1	$X'Y$ (m1)
1	0	1	XY' (m2)
1	1	1	XY (m3)

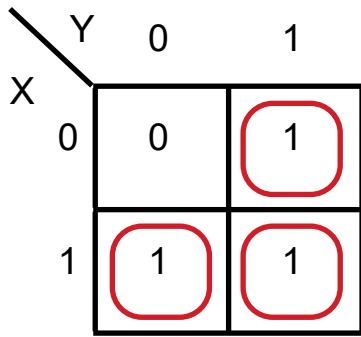
		Y	
		0	1
X	0	m0 $X'Y'$ 0	m1 $X'Y$ 1
	1	m2 XY' 1	m3 XY 1



* කානෝ සිතියම තුළ සිරස්භෝ තිරස් දිශාවන්ට වූ කොටු තුළඇති 1 අගයන්, කණ්ඩායම් කිරීම මගින් (පහත පෙන්වා ඇති පරිදි), සරල කරන ලද බුලිය ප්‍රකාශය සාදා ගත හැක. ඒසේ සිදු කිරීමට පහත පියවර අනුගමනය කල යුතුය.

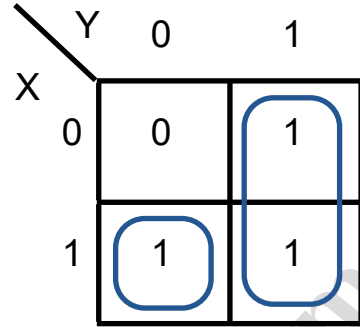
- 1 පවතින ස්ථානසිරස්භෝ තිරස් ලෙසපමණක්කණ්ඩායම් කල යුතුයි. (මෙහිදී කණ්ඩායමේ තරම 2හි බලයකට සමාන විය යුතුය)
- සාදනු ලබන මෙම කණ්ඩායමට අදාලව බුලිය ප්‍රකාශනයෙහි පද අතර සම්බන්ධතාවක් ඇත.
- කණ්ඩායම විශාල වන තරමට පදය වඩාත් සරල වේ.
- සියලුම 1 ඒවා ආවරණය වන අයුරින් කණ්ඩායම් කල යුතු අතර අවශ්‍යතාවය පරිදි වරක් කණ්ඩායම් කරනලද 1 ඒවා නැවත වෙනත් කණ්ඩායමකටද ඇතුලත් විය හැක.
- එක් එක් කණ්ඩායමෙහි පොදු විචල්‍යයන් අතර ගුණිත වලින් සමන්විත SOP ප්‍රකාශය මගින් සරල කරන ලද ප්‍රකාශය ලබා ගනී.

Copyright © www.e-thaksalawa.moe.gov.lk



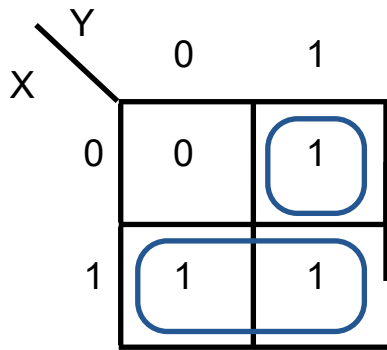
$$F = XY + XY' + XY$$

(සරල නොවූ ප්‍රකාශනය)



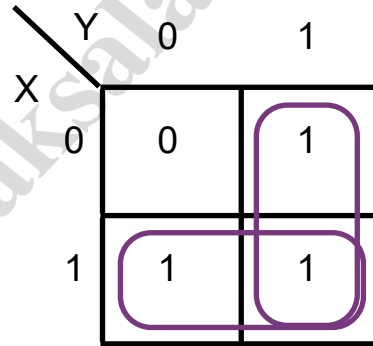
$$F = Y + XY'$$

(අර්ධ ලෙස සරල වූ ප්‍රකාශනය)



$$F = X + X'Y$$

(අර්ධ ලෙස සරල වූ ප්‍රකාශනය)



$$F = Y + X$$

(සරල වූ ප්‍රකාශනය)

විචල්‍ය 3 හා 4 සහිත කානෝ සීතියම් පහත පරිදි නිර්මාණය වේ.

3 variables





4 variables

	YZ	00	01	11	10
WX	00				
	01				
	11				
	10				

YZ: 00, 01, 11, 10
WX: 00, 01, 11, 10
W: 00, 01, 11, 10
X: 01, 11, 10
Y: 11
Z: 01, 11

* කානෝ සිතියම ඉහල හා වම්පස දක්වා ඇති ද්වීමය රටාව ලිවීමේදී කැමති ද්වීමයයුගලකින් ආරම්භ කර ඊළඟද්වීමය යුගලය ලිවීමේදී එක් ස්ථානයක අගයක් නොවෙනස්ව තබා ඉතිරි ස්ථානයේ අගය වෙනස් කල හැක. 3න් වන යුගලය ලිවීමේදී ඊට පෙර වෙනස් කල ස්ථානයේ අගය ස්ථාවරව තබා පෙර ස්ථාවරව තිබූ ස්ථානයේ අගය වෙනස් කල හැක. ඉන්පසු එම ආකාරයටම හතරවන යුගලය ලබා ගත හැක.

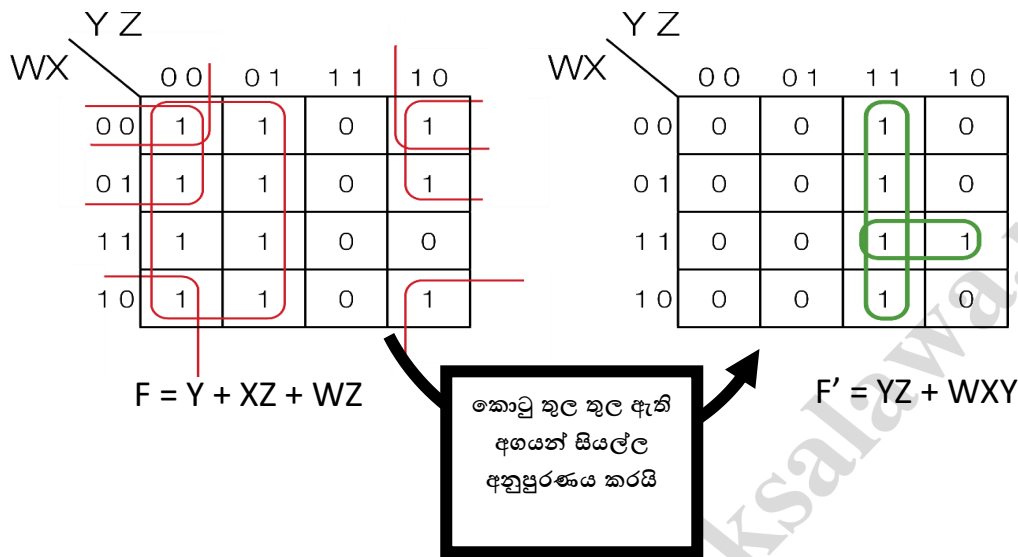
* විචල්‍ය 3 හෝ 4ක් යෙදෙන කානෝ සිතියම් තුල කණ්ඩායම් කිරීමේ විශේෂ අවස්ථා පවතී. ඒවා පහත පරිදි වේ

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

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



* කානෝ සිතියම් අධාරයෙන් යම් ප්‍රකාශනයක අනුපූරක අගය ද පහත පෙන්වා ඇති පරිදි ලබා ගත හැක.



12 සංඛ්‍යාංක පරිපථ සඳහා සත්‍යතා වගු හා බුලිය ප්‍රකාශන

- සංඛ්‍යාංක පරිපථයක් නිර්මාණය කිරීම සඳහා පළමුව අප විසින් පරිපථයේ හැසිරීමට අදාළ බුලිය ප්‍රකාශනය නිවැරදිව හඳුනාගත යුතුය
- එසේ කිරීම සඳහා අප විසින් පරිපථයට අදාළව තිබෙන්නේ ආදාන, ප්‍රතිදාන සහ ආදාන වලට අනුකූලව ප්‍රතිදාන හැසිරෙන ආකාරය පිළිබඳ නිවැරදිව හඳුනාගත යුතුයි
- උදාහරණයක් ලෙස පහත දැක්වෙන අවස්ථාව සලකා බලමු

ඔබගේ අලුත් කාර් රථය සඳහා අනතුරු හැඟවීමේ සංඥා පද්ධතියක් පද්ධතියක් සවි කොට ඇති අතර එමගින් යතුර, යතුර කට්ටි ඇති අවස්ථාවකදී දොර විවෘතව පවතී නම් හෝ ආසන පටි පැළඳ නොමැති නම් ක්‍රියාත්මක වේ



- ඉහත විස්තර කර ඇති අවස්ථාවට අනුව එහි ආදාන තුනක් ඇත එනම් දොර(D) යතුර(k) සහ ආසන පටිය(S) යි. ප්‍රතිදානය ලෙස අනතුරු හැඟවීම් සංඥාව(B) ක්‍රියා කරයි
- අප විසින් ඉහත හඳුනාගන්නා ලද ආදාන හා ප්‍රතිදාන වෙත ඒවා හඳුනා ගැනීම සඳහා විචල්‍ය නාම පහත පරිදි ඉදිරිපත් කළ යුතු වේ.
 - D: දොර $\rightarrow 0$ =දොර විවෘත / 1 =දොර වැසුණු
 - K: යතුර $\rightarrow 0$ =යතුරදමානැති / 1 =යතුරදමාඇති
 - S: ආසන පටිය $\rightarrow 0$ =ආසන පටිය දමානැති / 1 =ආසන පටිය දමාඇති
 - B: අනතුරු හැඟවීමේ සංඥාව $\rightarrow 0$ =ක්‍රියාත්මක නැත / 1 =ක්‍රියාත්මකයි
- මෙහි ආදාන තුනක් ඇති නිසා එම ආධාර වලට අදාළව එකිනෙකට වෙනස් රටාවන් ඇත එම රටාවන් සත්‍යතා වගුවක වගු ගත කොට ඊට අදාළ නිවැරදි ප්‍රතිදාන ලබාදී පහත පරිදි ඒවා ඇසුරෙන් **maxterm** හෝ **minterm** ලබාගත යුතුයි.

D(ආදාන)	K(ආදාන)	S(ආදාන)	B(ප්‍රතිදාන)	Maxterm	Minterm
0	0	0	0	D+K+S	
0	0	1	0	D+K+S'	
0	1	0	1		D'.K.S'
0	1	1	1		D'.K.S
1	0	0	0	D'+K+S	
1	0	1	0	D'+K+S'	
1	1	0	1		D.K.S'
1	1	1	0	D'+K'+S'	



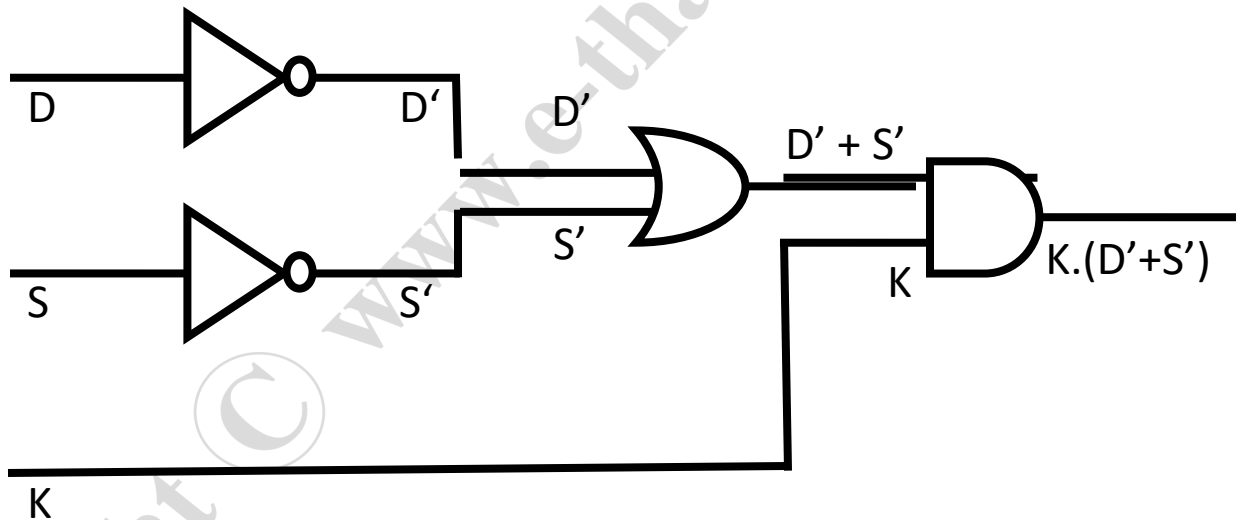
- ඉන්පසු ට අදාළව නිවැරදි SOP හෝ POS පහත පරිදි ප්‍රකාශන ව්‍යුත්පන්න කරගත හැක

$$B = (D+K+S).(D+K+S').(D'+K+S).(D'+K+S').(D'+K'+S')$$

- හෝ

$$B = (D'.K.S')+(D'.K.S)+(D.K.S')$$

- ව්‍යුත්පන්න කළ ප්‍රකාශනය බුලිය වීජ ගණිතමය නීති භාවිතා කොට සරල කරගත යුතු වන අතර එයට ප්‍රධාන හේතුව වනුයේ පරිපථ නිර්මාණය කිරීම සඳහා වන පිරිවැය අවම කර ගැනීමයි. SOP හෝ POS ප්‍රකාශයන් සරල කළ විට $K.(D' + S')$ යන ප්‍රතිඵලය ලැබේ.
- අවසානයේ පහත දැක්වෙන පරිදි තාර්කික ද්වාර භාවිතා කර පරිපථය නිර්මාණය කරගතහැක සම්බන්ධයෙන් මූලික ද්වාර මේ සඳහා භාවිත වේ



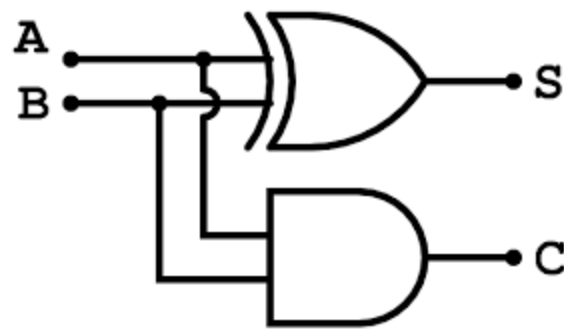


13. මධ්‍ය සැකසුම් ඒකකයේ තැනුම් ඒකක (Building blocks of CPU)

13.1 අර්ධාකලනය (Half adder)

- තාර්කික ද්වාරවල ආධාරය ඇතිව එකතු කිරීම සිදු කළ හැකි සරල පරිපථ නිර්මාණය කිරීම, අර්ධාකලනය භාවිතයෙන් සිදුකළ හැක
- පළමුව අප බිටු දෙකක් එකතු වන ආකාරය පිළිබඳ සලකා බලමු
 $0+0 = 0$ $0+1 = 1$ $1+0 = 1$ $1+1 = 10$
- ඉහත දැක්වෙනුයේ බිටු දෙකක් අතර සිදුවිය හැකි එකතු වීමේ ආකාර ප්‍රමාණය යි
- නමුත් $1 + 1$ යන අවස්ථාවේ ප්‍රතිඵලය වනුයේ 10 වේ
- එනම් මෙම එකතු කිරීම් වල ප්‍රතිඵලය නැවත බිටු 2ක් භාවිතයෙන් පහත පරිදි ලියා දැක්විය හැක
 $0+0 = 00$ $0+1 = 01$ $1+0 = 01$ $1+1 = 10$
- මෙහි බුලීය ආකලනයට අනුව 10 හි 1 යන සංකේතය ආනීතිය (**carry out**) වේ.
- මෙම එකතු කිරීම් වල ප්‍රතිඵලය පහත පරිදි සත්‍යතා වගුවක අර්ධාකලනයේ පරිපථය සමඟ පෙන්වා ඇත
- සාමාන්‍ය ප්‍රතිදානය **SUM** යටතේ පෙන්වන අතර **CARRY** යටතේ පෙන්වා ඇත්තේ ආනීතිය වේ

Inputs		Outputs	
B	Sum	Carry	
0	0	0	
1	1	0	
0	1	0	
1	0	1	

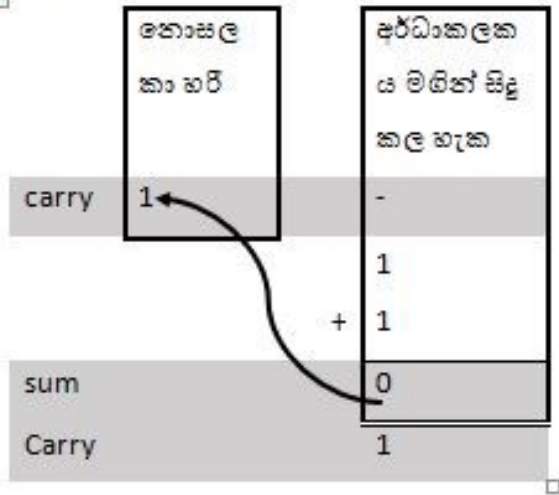


මේ ආකාරයේ පරිපථ මධ්‍ය සැකසුම් ඒකකය තුළ වූ අංක ගණිතමය හා තාර්කිකමය ඒකකය තුළ දක්නට ලැබේ.

පහත දැක්වෙන ආකලනය වන $1_2 + 1_2$ මේ හරහා සිදු කළ හැකි වුවද දෙවන උදාහරණය මගින් දැක්වෙන ආකලනය මේ හරහා සිදුකළ නොහැක එහෙයින් ඊට විසඳුමක් ලෙස පූර්ණාකලනය හඳුන්වා දී ඇත

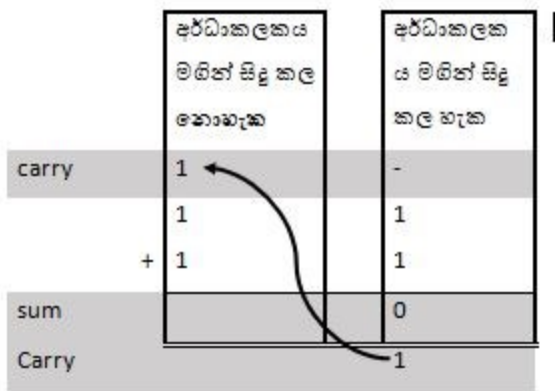


Ex 01:-



Ex 02:- $11_2 + 11_2$ යන ආකලනය සිදුකිරීමේදී ආකාරය අර්ධාකලකය භාවිතා කොට

2^1 ස්ථානයේ ඇති ආකලනය සිදුකළ නොහැක. මන්ද එහිදී බිටුතුනක් එකතු කිරීමට ඇති බැවිනි.



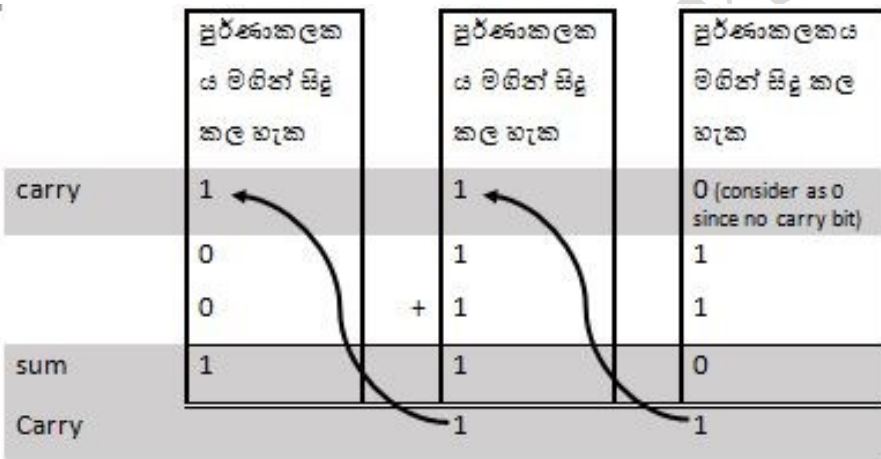


- ඉහත වගුවෙහි බිටු දෙකෙහි ආකලනය සහ බිටු තුනෙහි ආකලනය දක්නට ලැබේ
- මෙහි පළමු ආකලනය සඳහා carry in බිටුවක් නොමැති බැවින් බිටු දෙකක් පමණක් එකතු කිරීමට අර්ධාකලකය ප්‍රමාණවත් වන අතර ඉන් එහාට සිදුවන ආකලන සඳහා carry in බිටුවක් ඇති බැවින් බිටු 3ක් එකතු කිරීම සඳහා පූර්ණ ආකලකය අත්‍යාවශ්‍ය වේ
- පූර්ණාකලකය, අර්ධාකලක දෙකක එකතුවක් වේ. එම නිසා sum සහ Carryout පහත පරිදි පෙන්විය හැක.

$$\text{Sum} = A.B + B.C + A.C.$$

$$\text{Carryout} = A \text{ XOR } B \text{ XOR } C$$

- එමනිසා අර්ධාකලකය භාවිතා කර සිදු කර ගැනීමට නොහැකිව තිබූ ආකලනය පූර්ණාකලකය භාවිතයෙන් පහත පරිදි සිදුකළ හැක





14. අංකිත පරිපථ තුළ බිටු ගබඩා කිරීම

14.1 අනුක්‍රමික පරිපථ සහ සංයුක්ත පරිපථ

ප්‍රතිදානයන් පදනම් කර ගනිමින් පරිපථ පහත ආකාරයට වර්ග කෙරේ

- සංයුක්ත පරිපථ: ප්‍රතිදානය සලකනු ලබන අවස්ථාවේදී ලබා දෙන ආදාන මත පමණක් පදනම්ව ලබාදෙයි
- අනුක්‍රමික පරිපථ: ප්‍රතිදානය සලකනු ලබන අවස්ථාවේදී ලබා දෙන ආදාන මත පමණක් පමණක් නොව පෙර ලබාදුන් ආදාන මතද පදනම්ව ලබා දෙයි. මෙවැනි පරිපථ තවදුරටත් ආදාන ලබා ගැනීමට පෙර අනුක්‍රමික ක්‍රියාවන් සිදු කළ යුතුය. මෙය මතක ගබඩා කිරීම සඳහා උපයෝගී කර ගනී. **(SRAM)**

14.2 පිළිපොල(Flip Flops)

- මෙයා තාර්කික ද්වාරයන්හි යෙදුමක්වේ.
- බුලියානුතර්කනය යොදාගනිමින් මතක සැදීම සඳහා යොදා ගනී.
- පිළිපොල, සසම්භාවී ප්‍රවේශ මතකයෙහි වඩාත්ම ප්‍රාථමික අදහස ලෙස සලකා ගත හැක.
- එයට යම් අගයන් කිහිපයක ලබා දුන් විට මතකයේ රඳවා ගනී.
- පිළිපොලෙහි එක් ආකාරයක් පරිගණකයෙහි බල ගැන්වීමේ ස්විචයට සමානව කටයුතු කරයි. එනම් ආදානය 1 වන මොහොතක පිළිපොල මගින් ප්‍රතිදානය **on** කරනු ලබන අතර ඊළඟ අවස්ථාවේ ආදානය 1 වන විට පිළිපොල මගින් ප්‍රතිදානය **off** කරනු ලබයි.
- මන්ද යත් පිළිපොල වෙත 1 ආදානය වීම, මෙම අවස්ථාවේ ලබා දෙන ප්‍රතිදානය, ඊළඟ වාරයේ ඊට විරුද්ධ ආකාරයට ලබාදීමට ඉවහල් වේ.
- එය පරිගණකයේ බල ගැන්වීමේ ස්විචය පළමු වර තද කිරීමේදී පරිගණකය බලා ගත්වන අතර දෙවන වර තද කළ විට පරිගණකය බල රහිත කරන්නාක් මෙනි.
- නමුත් බලා ගැන්වීමේ ස්විචය මෙන් නොව පිළිපොල එක පෙලට ලැබෙන ආදාන සඳහා ප්‍රතිචාර නොදක්වයි.
- වරක් 1 මගින් එහි ප්‍රතිදාන ආකාරය වෙනස් කළ විට එය 0 අවස්ථාව වෙත නැවත එළඹිය යුතුය.

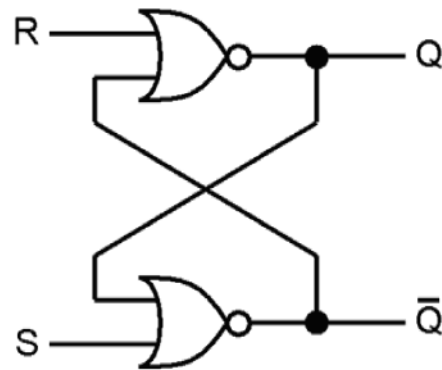
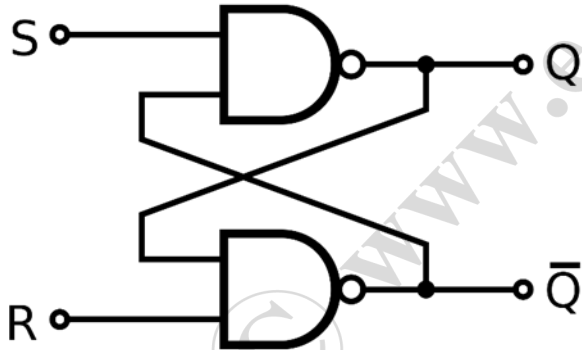
U.S.Y ලක්තරු මයා

බප/ හෝ/ සිතාවක මධ්‍ය මහා විද්‍යාලය අවිස්සාවේල්ල.



14.3 Latch පිලිපොළ(LatchFlip-flop)

- **R-S (Reset Set)** පිලිපොළ යනු පිලිපොළ අතර සරලම පිලිපොළ වන අතර එය තේරුම් ගැනීමටද පහසුය.
- එම උපාංගය සඳහා ආදාන 2ක් ඇති අතර ප්‍රතිදානයද දෙකක පවතී. ප්‍රතිදානයන්ගෙන් එකක් අනෙකෙහි අනුපූරකය පෙන්වුම් කරයි.
- එක් ආදානයක් යම් කිසි තාර්කික තත්වයක පසු වේ.
- අනෙක් ආදානයද ඊට සමාන තත්වයක් ගන්න තෙක් ප්‍රතිදානයද පළමු අදානයට සමාන තත්වයේ පවතී.
- මෙම ආදාන දෙක Set සහReset ලෙස හඳුන්වයි(ඇතැම් විට preset and clear ආදාන ලෙසද හැඳින්වේ.)
- ඉහතනම් කල පිලිපොළ පහත අයුරින් **NAND** හෝ **NOR** ද්වාර භාවිතා කර සෑදිය හැක.



S	R	Q	Q'
1	0	1	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	0	0	1
1	1	0	0

After S=1, R=0

After S=0, R=1

S	R	Q	Q'
1	0	0	1
0	0	0	1
0	1	1	0
0	0	1	0
1	1	1	0

After S=1, R=0

After S=0, R=1