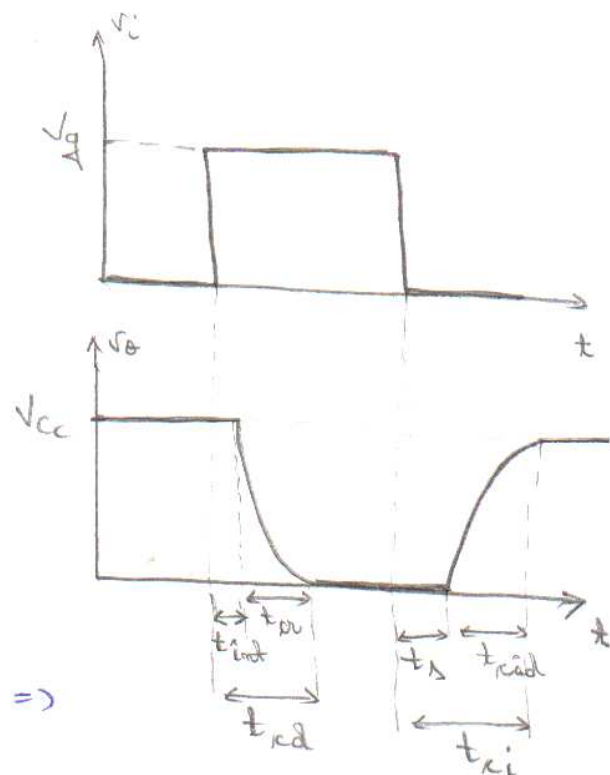
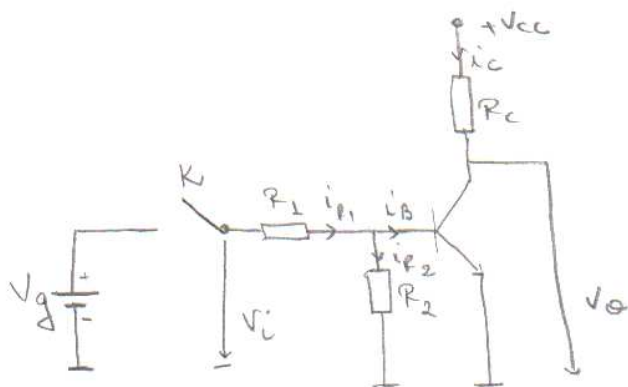


Comutarea directă a TBIP cu sarcină capacitivă (BL-RAN-SAT)

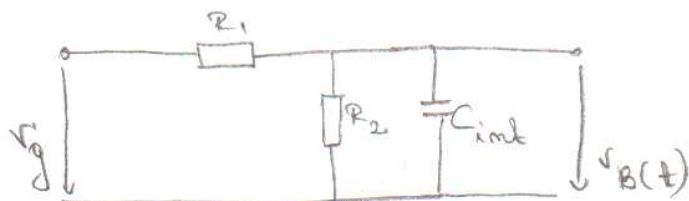


a) Țiimpul de întârziere (t_{int})

Inițial, tranzistorul T este blocat \Rightarrow

$$\Rightarrow i_B = i_C = 0 \text{ și } v_O = V_{CC}$$

Schema echivalentă a circuitului este:



$$C_{int} \approx C_{be} + C_{bc}$$

Tensiunea de pe baza tranzistorului va crește după legea:

$$v_B(t) = v_B(\infty) + \left[v_B(0) - v_B(\infty) \right] e^{-t/\tau_1}$$

\uparrow \uparrow
 0 $\frac{R_2}{R_1+R_2} V_g$

$$\tau_1 = C_{int} \cdot R_1 // R_2$$

$$v_B(t) = \frac{R_2}{R_1+R_2} V_g \left(1 - e^{-t/\tau_1} \right)$$

Tensiunea de deschidere a tranzistorului se va atinge după timpul t_{int} dedus din;

$$v_B(t_{int}) = V_{BE0}$$

$$V_{BE0} = \frac{R_2}{R_1+R_2} V_g \left(1 - e^{-t/\tau_1} \right) \Rightarrow 1 - e^{-t/\tau_1} = \frac{V_{BE0} (R_1+R_2)}{V_g R_2}$$

$$e^{-t/\tau_1} = \frac{V_g R_2 - V_{BE0} (R_1 + R_2)}{V_g R_2}$$

$$-\frac{t}{\tau_1} = \ln \frac{V_g R_2 - V_{BE0} (R_1 + R_2)}{V_g R_2}$$

$$t = \tau_1 \ln \frac{V_g R_2}{V_g R_2 - V_{BE0} (R_1 + R_2)}$$

$$t = \tau_1 \ln \frac{1}{1 - \frac{V_{BE0} (R_1 + R_2)}{V_g R_2}}$$

$$\boxed{t_{\text{int}} = \tau_1 \ln \frac{1}{1 - \left(1 + \frac{R_1}{R_2}\right) \frac{V_{BE0}}{V_g}}}$$

$$\tau_1 = C_{\text{int}} \cdot R_1 // R_2$$

b) Timpul de crestere

$$i_B = i_{R_1} - i_{R_2} = \frac{V_g - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2} = \frac{V_g}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_1 // R_2}$$

Dacă se neglijează curentul prin C_{be} , din metoda sarcinii rezultă:

$$i_B = \frac{dQ(t)}{dt} + \frac{Q(t)}{\tau_m}, \quad Q(0) = 0$$

$$\frac{dQ(t)}{dt} = i_B - \frac{Q(t)}{\tau_m} \Rightarrow dt = \frac{\tau_m \cdot dQ(t)}{\tau_m i_B - Q(t)}$$

$$t = \int \frac{\tau_m}{\tau_m i_B - Q(t)} dQ(t) = -\tau_m \ln (Q(t) - \tau_m i_B) + C$$

$$\Rightarrow \ln (Q(t) - \tau_m i_B) = \frac{t - C}{-\tau_m}$$

$$\ln (Q(t) - \tau_m i_B) = -\frac{t}{\tau_m} + C'$$

$$Q(t) - \tau_m i_B = e^{-t/\tau_m} \cdot C'' \Rightarrow Q(t) = \tau_m i_B + e^{-t/\tau_m} \cdot C''$$

$$\text{dar } Q(0) = 0$$

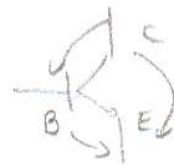
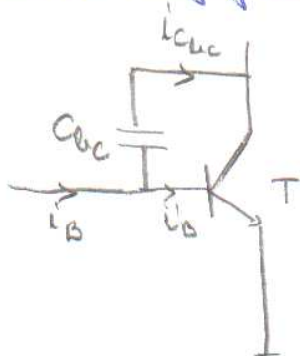
$$\Rightarrow \tau_m i_B + C'' = 0 \Rightarrow C'' = -\tau_m i_B$$

$$Q(t) = \tau_m i_B - \tau_m i_B e^{-t/\tau_m}$$

$$Q(t) = \tau_m i_B (1 - e^{-t/\tau_m})$$

$$\Rightarrow i_c(t) = \beta_0 \cdot \frac{Q(t)}{\tau_m} = \beta_0 i_B (1 - e^{-t/\tau_m})$$

Dacă nu se neglijează curentul prin $C_{bc} \Rightarrow$



$$i_B'(t) = i_B - i_{C_{bc}} = i_B - C_{bc} \frac{dV_{bc}}{dt}$$

$$V_{bc} = -V_{cb} = -(V_{ce} - V_{be}) = -(V_{cc} - i_c R_c - V_{be}) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \frac{dV_{bc}}{dt} = R_c \frac{di_c}{dt}$$

$$\Rightarrow i_B'(t) = i_B - C_{bc} R_c \frac{di_c}{dt}$$

$$\Rightarrow \tau_m \frac{di_c(t)}{dt} + i_c(t) = \beta_0 \left(i_B - C_{bc} R_c \frac{di_c}{dt} \right)$$

$$\underbrace{(\tau_m + \beta_0 C_{bc} R_c)}_{\tau_m'} \cdot \frac{di_c(t)}{dt} + i_c(t) = \beta_0 i_B$$

$$Q(t) = \tau_m' i_B (1 - e^{-t/\tau_m'})$$

$$i_c(t) = \beta_0 i_B (1 - e^{-t/\tau_m'})$$

Terminare comutații direct:

$$\text{— în RAN: } \Rightarrow i_c(t_{cr}) = 0,9 \beta_0 i_B \Rightarrow \cancel{\beta_0 i_B} (1 - e^{-t_{cr}/\tau_m'}) = 0,9 \cancel{\beta_0 i_B}$$

$$e^{-t_{cr}/\tau_m'} = 0,1 \Rightarrow -\frac{t_{cr}}{\tau_m'} = -\ln 10$$

$$\boxed{t_{cr} = 2,3 \tau_m'}$$

$$\text{— în SAT: } \Rightarrow i_c(t_{cr}) = 0,9 i_{c\text{sat}} \Rightarrow \beta_0 i_B (1 - e^{-t_{cr}/\tau_m'}) = 0,9 i_{c\text{sat}}$$

$$1 - e^{-t_{cr}/\tau_m'} = \frac{0,9 i_{c\text{sat}}}{\beta_0 i_B}$$

$$e^{-t_{cr}/\tau_m'} = 1 - \frac{0,9 i_{c\text{sat}}}{\beta_0 i_B} \Rightarrow \boxed{t_{cr} = \tau_m' \ln \frac{1}{1 - \frac{0,9 i_{c\text{sat}}}{\beta_0 i_B}}}$$

$$\text{Dar } m' = \frac{i_B}{i_{Bsi}} = \frac{i_B}{\frac{i_{c\text{sat}}}{\beta_0}} = \frac{i_B \beta_0}{i_{c\text{sat}}} \Rightarrow \boxed{t_{cr} = \tau_m' \ln \frac{1}{1 - \frac{0,9}{m'}}}$$

Se observă că timpul de creștere depinde de τ_m, R_c, β_0 și C_{bc} .
Pentru ca $t_{cr} \rightarrow 0$ este necesar ca: β_0 cât mai mic, τ_m și C_{bc} cât mai mici și R_c cât mai mic.

$$\frac{dQ_b(t)}{dt} + \frac{Q_b(t)}{\tau_b} + \frac{Q_{si}}{\tau_m'} = i_B, \quad Q_{si} = \tau_m' \cdot i_{Bsi}$$

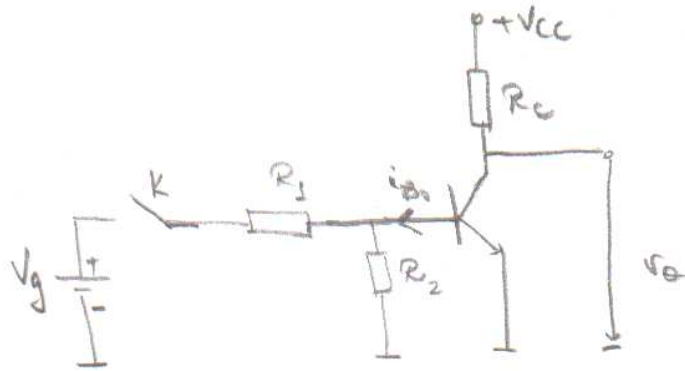
$$\frac{dQ_s(t)}{dt} + \frac{Q_s(t)}{\tau_b} = i_B - i_{Bsi}$$

$$\boxed{Q_s(t) = \tau_b (i_B - i_{Bsi}) \left(1 - e^{-t/\tau_b}\right)}$$

$$Q_b(\infty) = \tau_b (i_B - i_{Bsi}) = \tau_b i_{Bsi} \left(\frac{i_B}{i_{Bsi}} - 1\right) = Q_{si} (m' - 1) = m Q_{si}$$

$$Q_b(0) = 0$$

Comutator inverso a TPIP cu sarcină capacitivă



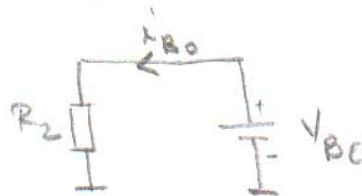
+ Schema



a) Timpul de stocare

Până la eliminarea sarcinii din laza tranzistorului, tensiunea V_{BE} rămâne la valoarea de deschidere.

Circuitul echivalent:



$$i_{B0} = \frac{V_{BE}}{R_2}$$

$$\frac{dQ_s(t)}{dt} + \frac{Q_s(t)}{\tau_s} + \frac{Q_{si}}{\tau_m'} = -i_{B0}, \text{ cu } Q_s(0) = \tau_s (i_B - i_{Bsi})$$

$$Q_{si} = \tau_m' i_{Bsi}$$

$$\Rightarrow \frac{dQ_s(t)}{dt} + \frac{Q_s(t)}{\tau_s} = -(i_{B0} + i_{Bsi})$$

$$\frac{dQ_s(t)}{dt} = -\frac{Q_s(t)}{\tau_s} - (i_{B0} + i_{Bsi})$$

$$dt = \frac{dQ_s(t)}{-\frac{Q_s(t)}{\tau_s} - i_{B0} - i_{Bsi}} = \frac{-\tau_s dQ_s(t)}{Q_s(t) + \tau_s (i_{B0} + i_{Bsi})}$$

$$\int dt = -\tau_s \int \frac{dQ_s(t)}{Q_s(t) + \tau_s (i_{B0} + i_{Bsi})}$$

$$t = -\tau_s \ln (Q_s(t) + \tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}})) + C$$

$$-\frac{t-C}{\tau_s} = \ln (Q_s(t) + \tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}}))$$

$$Q_s(t) + \tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}}) = e^{-t/\tau_s} \cdot C''$$

$$Q_s(t) = -\tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}}) + e^{-t/\tau_s} \cdot C'' \quad \Bigg| \Rightarrow$$

$$\text{dac } Q_s(0) = \tau_s(i_B - i_{B_{Si}})$$

$$\Rightarrow -\tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}}) + C'' = \tau_s(i_B - i_{B_{Si}})$$

$$C'' = \tau_s(i_B - i_{B_{Si}} + i_{B_0} + i_{B_{Si}})$$

$$C'' = \tau_s(i_B + i_{B_0})$$

$$\text{Deci } Q_s(t) = -\tau_s(i_{B_0} + i_{B_{Si}}) + \tau_s(i_{B_0} + i_B) e^{-t/\tau_s}$$

$$Q_s(t_s) = 0$$

$$\Rightarrow \cancel{\tau_s}(i_{B_0} + i_B) e^{-t_s/\tau_s} = \cancel{\tau_s}(i_{B_0} + i_{B_{Si}})$$

$$e^{-t_s/\tau_s} = \frac{i_{B_0} + i_{B_{Si}}}{i_{B_0} + i_B}$$

$$-\frac{t_s}{\tau_s} = \ln \frac{i_{B_0} + i_{B_{Si}}}{i_{B_0} + i_B} \Rightarrow \boxed{t_s = \tau_s \ln \frac{i_{B_0} + i_B}{i_{B_0} + i_{B_{Si}}}}$$

Pentru ca t_s să fie cât mai mic este necesar ca:

- τ_s să fie cât mai mic
- i_B să fie cât mai mic (influențează negativ timpul de creștere)
- i_{B_0} să fie cât mai mare

b) Țiimpul de scădere

$$\tau_m' \cdot \frac{di_c(t)}{dt} + i_c(t) = -\beta_0 i_{B_0}, \text{ cu } i_c(0) = i_{c_{set}} = \beta_0 i_{B_{Si}}$$

$$\tau_m' \cdot \frac{di_c(t)}{dt} = -\beta_0 i_{B_0} - i_c(t)$$

$$dt = \frac{\tau_m' di_c(t)}{-\beta_0 i_{B_0} - i_c(t)}$$

$$\int dt = -\tau_m' \int \frac{di_c(t)}{i_c(t) + \beta_0 i_{B_0}}$$

$$t = -\tau_m' \ln(i_c(t) + \beta_0 i_{B_0}) + C$$

$$-\frac{t}{\tau_m'} + C' = \ln(i_c(t) + \beta_0 i_{B_0})$$

$$i_c(t) + \beta_0 i_{B_0} = e^{-t/\tau_m'} \cdot C''$$

$$i_c(t) = e^{-t/\tau_m'} \cdot C'' - \beta_0 i_{B_0}$$

$$\text{dar } i_c(0) = \beta_0 i_{B_{Si}}$$

$$\Rightarrow C'' - \beta_0 i_{B_0} = \beta_0 i_{B_{Si}} \\ C'' = \beta_0 (i_{B_0} + i_{B_{Si}})$$

$$\text{Deci } i_c(t) = -\beta_0 i_{B_0} + \beta_0 (i_{B_0} + i_{B_{Si}}) e^{-t/\tau_m'}$$

$$i_c(t_{cad}) = 0$$

$$\Rightarrow \beta_0 i_{B_0} = \beta_0 (i_{B_0} + i_{B_{Si}}) e^{-t_{cad}/\tau_m'}$$

$$e^{-t_{cad}/\tau_m'} = \frac{i_{B_0}}{i_{B_0} + i_{B_{Si}}}$$

$$-\frac{t_{cad}}{\tau_m'} = \ln \frac{i_{B_0}}{i_{B_0} + i_{B_{Si}}} \Rightarrow \boxed{t_{cad} = \tau_m' \ln \left(1 + \frac{i_{B_{Si}}}{i_{B_0}} \right)}$$

Deoarece t_{cad} să fie cât mai mic este necesar ca:

- τ_m' să fie cât mai mic
- i_{B_0} să fie cât mai mare

Metoda sarcinii

• pentru RAN:

$$\begin{cases} \frac{dQ(t)}{dt} + \frac{Q(t)}{\tau_m} = i_B(t) \\ i_C(t) = \beta_0 \frac{Q(t)}{\tau_m} \end{cases}$$

$$\text{sau: } \tau_m \frac{di_C(t)}{dt} + i_C(t) = \beta_0 i_B(t)$$

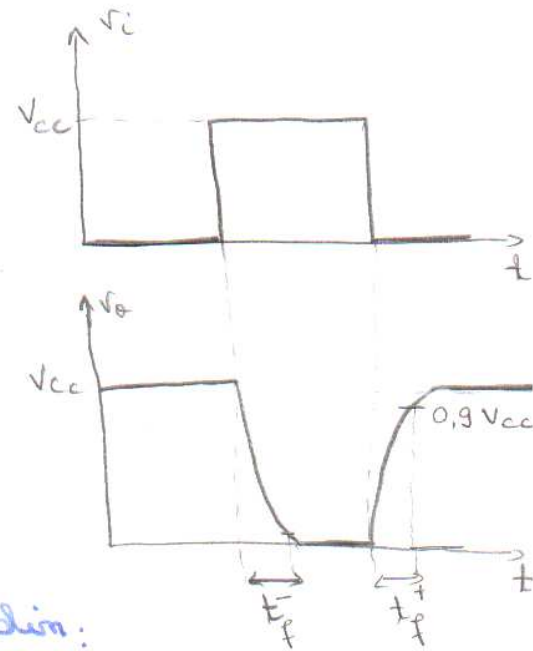
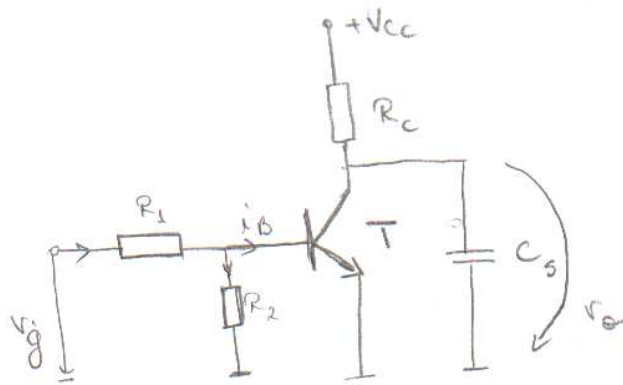
• pentru SAT:

$$\begin{cases} \frac{dQ_s(t)}{dt} + \frac{Q_s(t)}{\tau_s} + \frac{Q_{si}}{\tau_m} = i_B(t) \\ i_C(t) = i_{C_{sat}} \end{cases}$$

$$\text{sau: cu } \tau_s = \frac{\tau_m}{1 + \beta_0(1 - \delta)}$$

$$v_o(t) = v_o(\infty) + [v_o(0) - v_o(\infty)] \cdot e^{-t/\tau}$$

Comutarea inductorului cu TBIP și cu sarcină capacitivă



- Capacitatea de sarcină este compusă din:
 - capacitatea de intrare a circuitelor comandate
 - capacitatea de ieșire a circuitului în cauză
 - capacitatea parazită a conexiunilor
 toate minimizate și distribuite

• TBIP este considerat un comutator ideal.

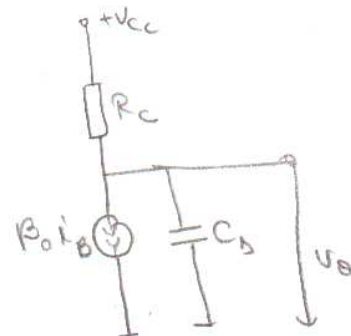
Inițial, tranzistorul T este blocat, $i_c = 0$, $v_o = V_{cc}$.

La aplicarea impulsului de comandă, tranzistorul T se deschide imediat și rămâne în RAN, deoarece tensiunea de ieșire nu poate să scadă brusc (din cauza capacității C_s care nu admite salturi de tensiune).

$$i_B = i_{R1} - i_{R2} = \frac{V_g - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2}$$

$$i_c = i_B \beta_0$$

Schema echivalentă:



Tensiunea v_o variază după lege:

$$v_o(t) = v_o(\infty) + [v_o(0) - v_o(\infty)] e^{-t/\tau}$$

\downarrow
 $V_{cc} - R_c \beta_0 i_B$

\downarrow
 V_{cc}

\downarrow
 ∞

$$\tau = R_c \cdot C_s$$

$$\Rightarrow v_o(t) = V_{cc} - R_c \cdot \beta_o i_B + [V_{ce} - V_{cc} + \beta_o i_B R_c] e^{-t/\tau}$$

$$\boxed{v_o(t) = V_{cc} - R_c \beta_o i_B + \beta_o i_B R_c e^{-t/\tau}}$$

$$v_o(t_f^-) \approx 0 \Rightarrow V_{cc} - (1 - e^{-t_f/\tau}) R_c \beta_o i_B = 0$$

$$1 - e^{-t_f/\tau} = \frac{V_{cc}}{R_c \beta_o i_B}$$

$$e^{-t_f/\tau} = \frac{R_c \beta_o i_B - V_{cc}}{R_c \beta_o i_B}$$

$$\boxed{t_f^- = \tau \ln \frac{\beta_o i_B R_c}{\beta_o i_B R_c - V_{cc}}}$$

Dacă $\beta_o i_B R_c \gg V_{cc} \Rightarrow t_f^-$ nu depinde de R_c ($\beta_o i_B \gg \frac{V_{cc}}{R_c}$),

- se neglijează curenții prin R_c ,

Descărcarea lui C_s se face cu un curent constant $i_c = -\beta_o i_B$

$$v_o(t) = v_o(0) + \frac{1}{C_s} \int_0^t i_c dt$$

$$v_o(t) = V_{cc} - \frac{\beta_o i_B}{C_s} \cdot t$$

$$v_o(t_f^-) = 0$$

$$\Rightarrow t_f^- = \frac{V_{cc} \cdot C_s}{\beta_o i_B}$$

Pe durata impulsului, tranzistorul este în saturație dacă este îndeplinită condiția:

$$i_B > i_{Bsi} = \frac{i_c}{\beta_o} = \frac{V_{cc}}{\beta_o R_c}$$

La dispariția impulsului de comandă (comutarea inversă), tranzistorul se blochează, iar tensiunea de ieșire scade după lege:

$$v_o(t) = \underset{\substack{\downarrow \\ V_{cc}}}{v_o(\infty)} + \left[\underset{\substack{\downarrow \\ 0}}{v_o(0)} - \underset{\substack{\downarrow \\ V_{cc}}}{v_o(\infty)} \right] e^{-t/\tau}$$

$$\tau = R_c C_s$$

$$\boxed{v_o(t) = V_{cc} (1 - e^{-t/\tau})}$$

$$v_0(t_f^+) = 0,9 V_{CC}$$

$$\Rightarrow V_{CC} (1 - e^{-t_f^+/\tau}) = 0,9 V_{CC}$$

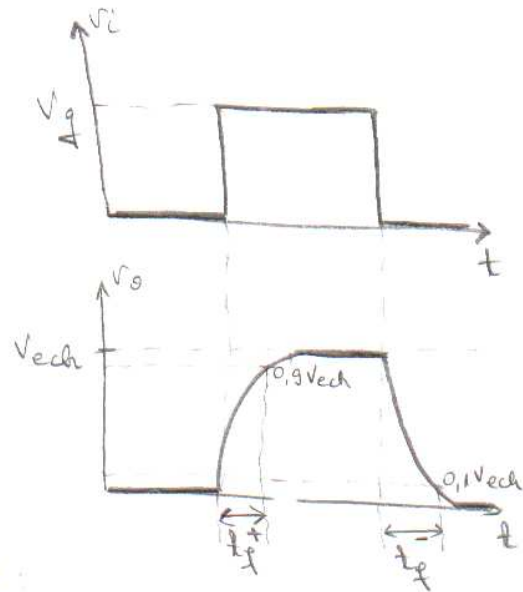
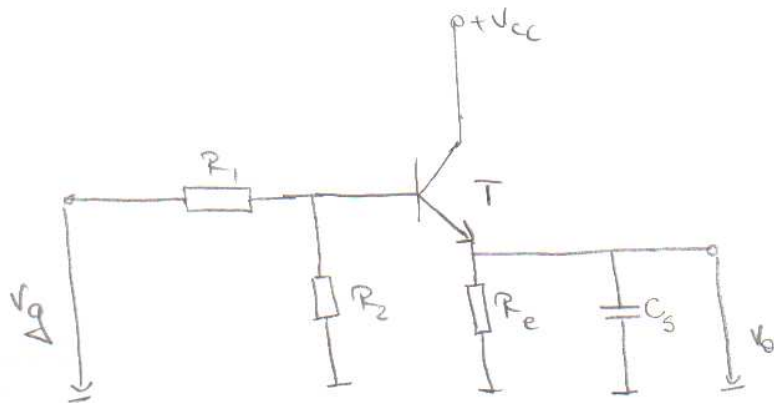
$$e^{-t_f^+/\tau} = \frac{1}{10} \Rightarrow \boxed{t_f^+ = \tau \ln 10}$$

$$t_f^+ = 2,3 R_C C_0 \gg t_f^-$$

Concluzii:

- întreromul descarcă rapid o capacitate de sarcină, dar o încarcă greu
- t_f^+ poate fi micșorat prin micșorarea lui R_C , dar astfel se crește puterea disipată și t_f^-

Comutarea repetitorului pe emitor cu sarcină capacitivă

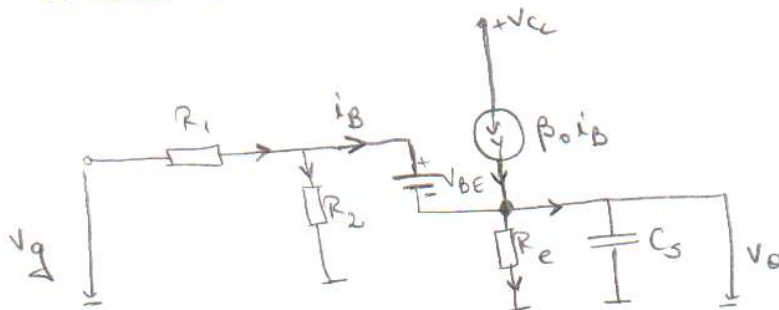


- Capacitatea de sarcină se compune din:
 - capacitatea de intrare a circuitului comandat
 - capacitatea de ieșire a circuitului în cauză
 - capacitatea parazită a conexiunilor
 toate distribuite și meliorate
- TBiP este considerat un comutator ideal
 - se folosește atât la circuite ECL (datând performanțele sale), cât și la circuite TTL (în regim de comutație)
 - nu se saturează

Inițial, tranzistorul T este închis $\Rightarrow v_o = 0$

La apariția impulsului de comandă (comutație directă), tranzistorul T se deschide în RAN, iar tensiunea de ieșire începe să crească.

Circuitul echivalent este:



$$\frac{V_{ech}}{R_e} = i_B (1 + \beta_0) \Rightarrow V_{ech} = R_e \cdot i_B (1 + \beta_0)$$

$$i_B = i_{R_1} - i_{R_2}$$

$$i_B = \frac{V_g - V_{ech} - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{ech} + V_{BE}}{R_2} = \frac{R_2 V_g - V_{ech}(R_1 + R_2) - V_{BE}(R_1 + R_2)}{R_1 R_2}$$

$$= \frac{V_g}{R_1} - \frac{V_{ech}}{R_1 // R_2} - \frac{V_{BE}}{R_1 // R_2}$$

$$\Rightarrow V_{ech} = R_e(1 + \beta_0) \left[\frac{V_g}{R_1} - \frac{V_{ech}}{R_1 // R_2} - \frac{V_{BE}}{R_1 // R_2} \right]$$

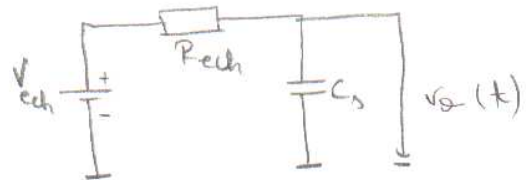
$$V_{ech} \left(1 + \frac{R_e(1 + \beta_0)}{R_1 // R_2} \right) = R_e(1 + \beta_0) \frac{V_g}{R_1} - R_e(1 + \beta_0) \frac{V_{BE}}{R_1 // R_2} \quad \left| \cdot \frac{R_1 // R_2}{R_e(1 + \beta_0)} \right.$$

$$V_{ech} \left(1 + \frac{R_e(1 + \beta_0)}{R_1 // R_2} \right) = V_g \cdot \frac{R_2}{R_1 + R_2} - V_{BE}$$

$$V_{ech} = \left(V_g \cdot \frac{R_2}{R_1 + R_2} - V_{BE} \right) \cdot \frac{1}{1 + \frac{R_e(1 + \beta_0)}{R_1 // R_2}}$$

$$\frac{1}{R_{ech}} = \frac{1}{R_e} + \frac{1}{R_1 // R_2} + \frac{\beta_0}{R_1 // R_2} = \frac{1}{R_e} + \frac{(1 + \beta_0)}{R_1 // R_2} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow R_{ech} = R_e // \frac{R_1 // R_2}{(1 + \beta_0)}$$



Remarque de la série
série d'après l'équation:

$$v_s(t) = \underset{\downarrow V_{ech}}{v_s(\infty)} + \left[\underset{\downarrow 0}{v_s(0)} - \underset{\downarrow V_{ech}}{v_s(\infty)} \right] e^{-t/\tau}, \quad \tau = R_{ech} \cdot C_s$$

$$\Rightarrow \boxed{v_s(t) = V_{ech} (1 - e^{-t/\tau})}$$

$$v_s(t_f^+) = 0,9 V_{ech} \Rightarrow 0,9 V_{ech} = V_{ech} (1 - e^{-t_f^+/\tau})$$

$$e^{-t_f^+/\tau} = \frac{1}{10} \Rightarrow \frac{t_f^+}{\tau} = \ln 10$$

$$\boxed{t_f^+ = 2,3 R_{ech} \cdot C_s} \quad (\text{ms})$$

La disparitià impulsului de comandă (comutarea inversă) tranzistorul T se blochează, iar capacitatea de sarcină se descarcă prin rezistența din emitor.

Tensiunea de la ieșire variază după lege:

$$v_s(t) = v_s(\infty) + [v_s(0) - v_s(\infty)] e^{-t/\tau}, \quad \tau = R_e C_s$$

\downarrow
0

\downarrow
 V_{ech}

\downarrow
0

$$\Rightarrow \boxed{v_s(t) = V_{ech} e^{-t/\tau}}$$

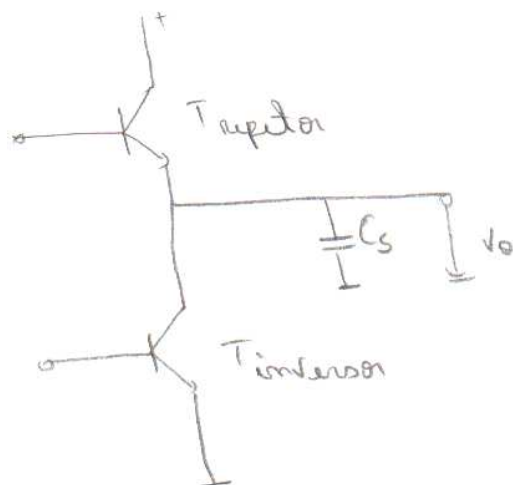
$$v_s(t_f^-) = 0,1 V_{ech} \Rightarrow 0,1 V_{ech} = V_{ech} e^{-t_f^-/\tau}$$

$$e^{-t_f^-/\tau} = \frac{1}{10} \Rightarrow t_f^- = \tau \ln 10$$

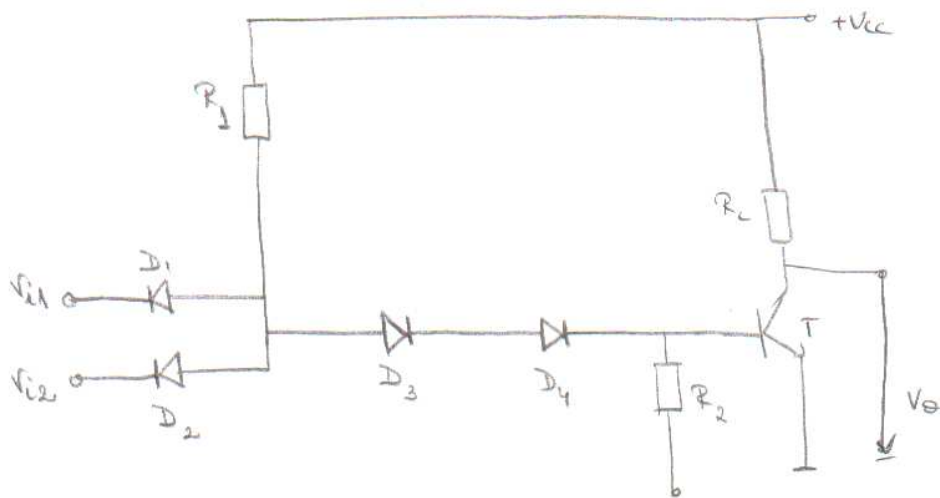
$$\Rightarrow \boxed{t_f^- = 2,3 R_e C_s} \Rightarrow t_f^+$$

Concluzii

- cuplajul pe emitor încarcă rapid o capacitate de sarcină, dar o descarcă greu.
- prin combinarea unui inversor și a unui cuplaj pe emitor \Rightarrow stăp totemic



Circuite logice DTL



Structura elementară a circuitelor DTL este circuitul logic și-NU, în care:

- diodele D_1 și D_2 și rezistența R_1 formează circuitul logic și de la intrare
- diodele D_3 și D_4 și rezistența R_2 formează circuitul de transpoziție
- tranzistorul și rezistența R_c formează un inversor.

Funcționarea porții și-NU din punct de vedere electric:

- toate diodele de la intrare blocați \Rightarrow tranzistorul se saturează și la ieșire se obține nivelul logic "0".
- cel puțin o diodă de la intrare este deschisă \Rightarrow tranzistorul este blocat și la ieșire se obține tensiune mare (V_{cc}), nivel logic "1".

Capacitatea de încărcare statică maximă

- în starea logică "1", având în vedere că $V_{IH} \approx 0$, numărul de circuite identice care pot fi comandate este nelimitat
- în starea logică "0", se pune condiția ca tranzistorul de comandă să rămână saturat cu un grad de saturație minim impus de:

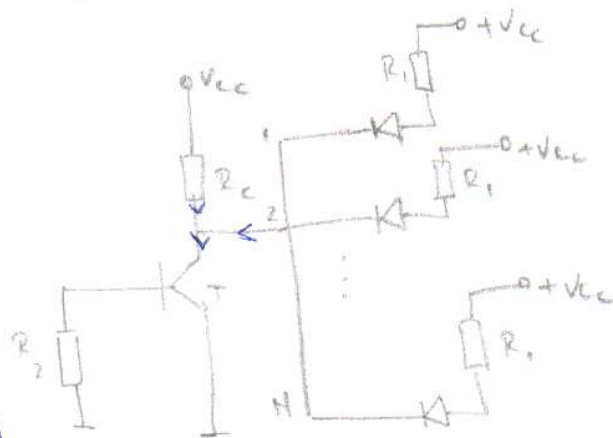
$$\frac{I_B - I_{B_{si}}}{I_{B_{si}}} > n \Rightarrow I_B - I_{B_{si}} > n I_{B_{si}} \Rightarrow \boxed{I_B > (n+1) I_{B_{si}}}$$

$$I_B = I_{R_1} - I_{R_2} = \frac{V_{CC} - 2V_D - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2}$$

$$I_{Bsi} = \frac{I_{Cset}}{\beta_0}$$

$$I_{Cset} = \frac{V_{CC}}{R_C} + N \cdot \frac{V_{CC} - V_D}{R_1}$$

$$I_{Bsi} = \frac{1}{\beta_0} \left(\frac{V_{CC}}{R_C} + N \cdot \frac{V_{CC} - V_D}{R_1} \right)$$



Înlocuim pe I_B și I_{Bsi} în:

$$I_B > (m+1) I_{Bsi} \Rightarrow \frac{V_{CC} - 2V_D - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2} > \frac{(m+1)}{\beta_0} \left(\frac{V_{CC}}{R_C} + N \cdot \frac{V_{CC} - V_D}{R_1} \right)$$

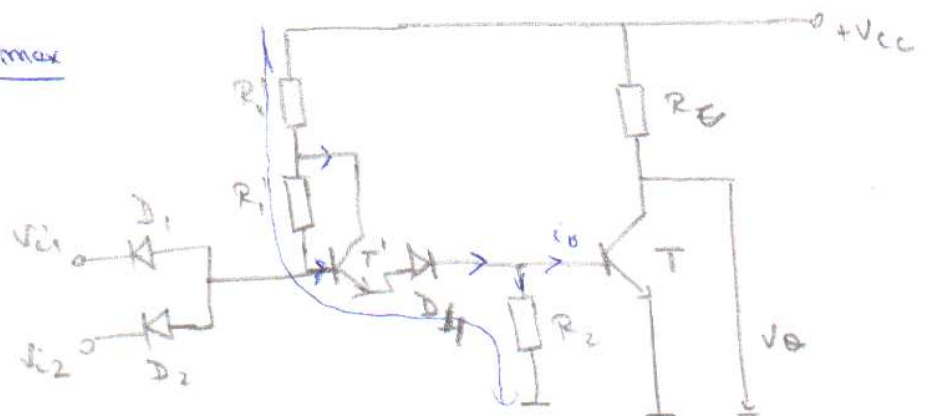
$$\frac{m+1}{\beta_0} \cdot N \cdot \frac{V_{CC} - V_D}{R_1} < \frac{V_{CC} - 2V_D - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2} - \frac{m+1}{\beta_0} \cdot \frac{V_{CC}}{R_C}$$

$$N < \frac{R_1}{V_{CC} - V_D} \cdot \frac{\beta_0}{m+1} \left(\frac{V_{CC} - 2V_D - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2} - \frac{m+1}{\beta_0} \cdot \frac{V_{CC}}{R_C} \right)$$

$$N_{\max} < \frac{R_1}{V_{CC} - V_D} \left[\frac{\beta_0}{m+1} \left(\frac{V_{CC} - 2V_D - V_{BE}}{R_1} - \frac{V_{BE}}{R_2} \right) - \frac{V_{CC}}{R_C} \right]$$

N_{\max} depinde de elementele tranzistorului (β_0, V_{BE}) și de circuit (V_{CC}, R_C, R_1, R_2)

Ilustrarea lui N_{\max}



- Releul diodii D_3 este punctul de joncțiune BE la tranzistorul T' .

- $R_1' + R_1'' = R_1$
 $(i_B + i_C = i_E); i_C = i_E / \beta_0 \Rightarrow i_B = i_E - i_C / \beta_0 \Rightarrow i_B (\beta_0 + 1) = i_E$
 $V_{CC} - V_{BE} = R_1' \cdot i_E' + R_1'' \cdot \frac{i_E'}{\beta_0' + 1} + V_{BE}' + V_D$

$$i_E' \left(R_1' + \frac{R_1''}{\beta_0' + 1} \right) = V_{CC} - V_{BE} - V_{BE}' - V_D$$

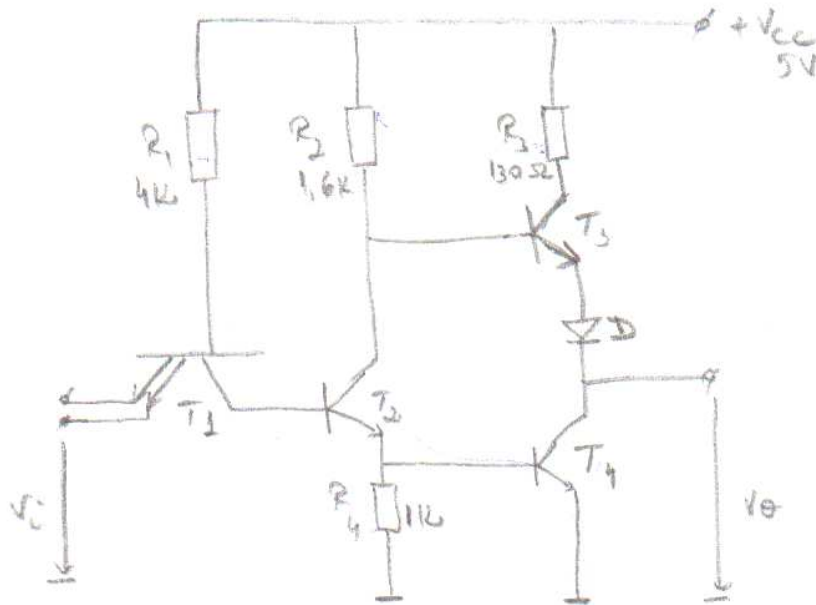
$$i_E' = \frac{V_{CC} - V_{BE} - V_{BE}' - V_D}{R_1' + \frac{R_1''}{1 + \beta_0'}}$$

$$i_B = i_E' - \frac{V_{BE}}{R_2}$$

$$N_{max} < \frac{R_1}{V_{CC} - V_D} \left[\frac{\beta_0}{m+1} \left(\frac{V_{CC} - V_{BE} - V_{BE}' - V_D}{\underbrace{R_1' + \frac{R_1''}{1 + \beta_0'}}_{< R_1}} - \frac{V_{BE}}{R_2} \right) - \frac{V_{CC}}{R_C} \right] \Rightarrow$$

$\Rightarrow N_{max}$ rezult.

Circuite logice TTL



| | T ₁ | T ₂ | T ₃ | T ₄ | OUT |
|---|----------------|----------------|----------------|----------------|-----|
| 1 | RAI | SAT | BL | SAT | 0 |
| 0 | SAT | BL | SAT | BL | 1 |

• Valori tipice pentru elementele de circuit:

$R_1 = 4K$; $R_2 = 1,6k$; $R_3 = 130\Omega$; $R_4 = 1K$; $V_{CC} = 5V$

$V_{BE0} = V_{D0} = 0,6V$; $V_{BE} = V_D = 0,8V$; $\beta_0 = 40$; $V_{CEsat} = 0 \div 0,2V$

• Funcționare:

dacă ambele intrări ale circuitului sunt la „1” logic, tranzistorul T_1 se deschide în RAI și asigură curent de bază pentru T_2 care se saturează. Curentul său de emitor saturează tranzistorul T_4 , și asigură tensiune mică la ieșire (V_{CEsat}), adică nivel logic „0”. T_3 se blochează cu ajutorul diodei D.

dacă cel puțin una dintre intrări este la „0” logic, T_1 se saturează, determinând un potențial mic pe baza lui T_2 , blocându-l, și blochează și T_4 . T_3 este deschis și asigură tensiune mare la ieșire (nivel logic „1”).

funcția realizată este SI-NU

• Condiții de saturație

- pentru tranzistorul T_1 :

$$I_{B1} = \frac{V_{CC} - V_{BE}(T_1)}{R_1}, \text{ practic egal cu curentul său de emitor = } (deoareza \text{ curentul de colector este foarte mic})$$

$\Rightarrow V_{CEsat}(T_2)$ este foarte mică, neglijabilă

- pentru tranzistorul T_2 :

$$i_{B2} > i_{BSi2}$$

$$i_{B2} = \frac{V_{CC} - V_{BE}(T_1) - V_{BE}(T_2) - V_{BE}(T_4)}{R_1} = \frac{5 - 2,4}{4} \approx 0,65 \text{ mA}$$

$$i_{BSi2} = \frac{i_{Csat2}}{\beta_0} = \frac{V_{CC} - V_{CEsat}(T_2) - V_{BE}(T_4)}{\beta_0 R_2} = \frac{5 - 1}{1,6 \cdot 40} = 0,062 \text{ mA}$$

- pentru tranzistorul T_4 :

$$i_{B4} > i_{BSi4}$$

$$i_{B4} = i_{E2} - i_{R4} = i_{E2} - \frac{V_{BE}(T_2)}{R_4} = i_{B2} + i_{Csat2} - \frac{V_{BE}(T_2)}{R_4} =$$

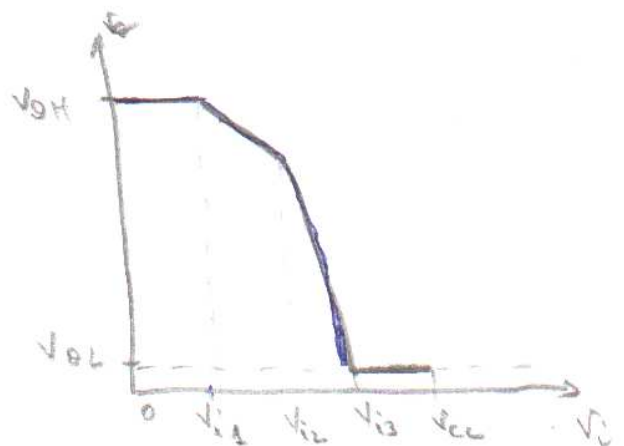
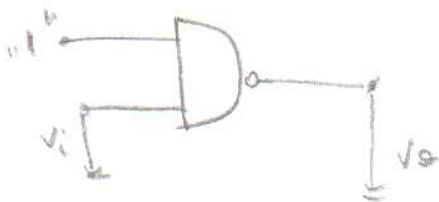
$$= \frac{V_{CC} - V_{BE}(T_1) - V_{BE}(T_2) - V_{BE}(T_4)}{R_1} + \frac{V_{CC} - V_{CEsat}(T_2) - V_{BE}(T_4)}{R_2} - \frac{V_{BE}(T_2)}{R_4}$$

$$\approx 2,35 \text{ mA}$$

$$i_{BSi4} = \frac{i_{Csat4}}{\beta_0}, \text{ unde } i_{Csat4} \leq H_{max} \cdot i_{iL}$$

$$\Rightarrow i_{BSi4} \leq \frac{H_{max} \cdot i_{iL}}{\beta_0} = \frac{10 \cdot 1,6}{40} \approx 0,4 \text{ mA}$$

• Caracteristica de transfer



- $V_i = 0 \Rightarrow T_1 \text{ sat}, T_2 \text{ lsl}, T_3 \text{ RAN}, T_4 \text{ lsl}$.

$$V_0 = V_{OH} = V_{CC} - R_2 i_{B3} - V_{BE0}(T_3) - V_{D0} \approx 3,8 \div 4,1 \text{ V}$$

• Comutarea inversă

(T_H blocat, C_S se încarcă prin rezistența de ieșire R_{ie} a lui T_3)

$$v_o(t) = v_o(\infty) + [v_o(0) - v_o(\infty)] e^{-t/\tau}, \quad \tau = C_S \cdot R_{ie}$$

\downarrow
 V_{OH}

\downarrow
0

\downarrow
 V_{OH}

$$v_o(t) = V_{OH} + [0 - V_{OH}] e^{-t/\tau}$$

$$v_o(t_{fLH}) = 0,9 V_{OH}$$

$$\Rightarrow \boxed{t_{fLH} = C_S R_{ie} \ln 10}$$

• Variante constructive

- poarta TTL standard:

$$\begin{cases} t_p = 10 \text{ ns} \\ P_d = 10 \text{ mW} \end{cases}$$

- poarta TTL de mică putere:

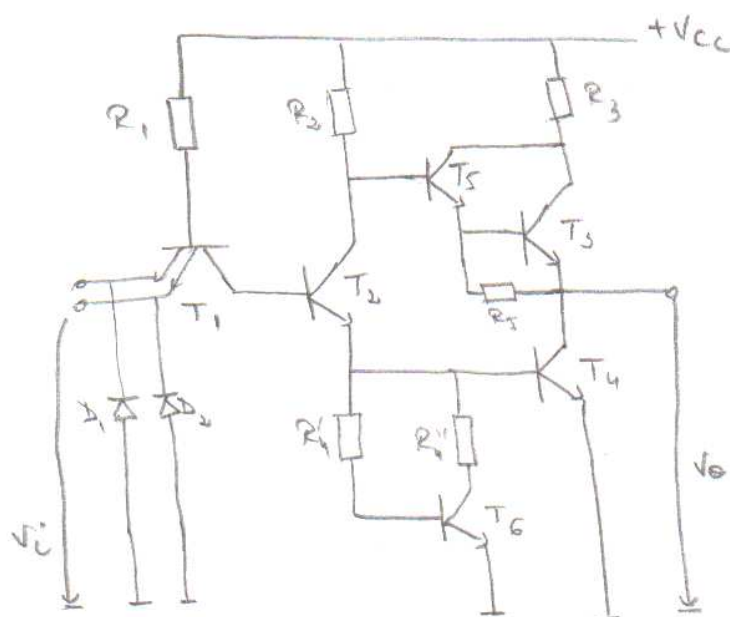
- aceeași structură ca și poarta standard, dar cu rezistențe de $4 \div 10$ ori mai mici
- consum redus: 2 mW
- timp de propagare $> 20 \text{ ns}$
- curenți disponibili la ieșire mai mici
- curenți de alimentare mai mici
- compatibilă prin la putere cu poarta standard.

- poarta TTL de viteză mare:

$$\begin{cases} t_p = 6 \text{ ns} \\ P_d = 22 \text{ mW} \end{cases}$$

- poarta TTL Schottky:

- aceeași structură ca poarta TTL de mare viteză
- folosește diode Schottky pentru evitarea intrării în saturație
- $t_p = 3 \text{ ns}$
- $P_d = 22 \text{ mW}$



$$- 0 \leq v_i \leq v_{i1}$$

$$v_o = v_{OH}$$

v_{i1} este tensiunea la care se deschide T_2

$$v_{i1} = V_{BE0}(T_2) - V_{CEsat}(T_1) \approx 0,6V$$

- $v_{i1} \leq v_i \leq v_{i2} \Rightarrow T_2$ se deschide în RAN, iar T_3 funcționează ca repetitor pe emitor

Tensiunea v_o scade cu panta $-\frac{R_2}{R_4}$

v_{i2} - tensiunea la care se deschide T_4

$$v_{i2} = V_{BE0}(T_4) + V_{BE}(T_2) - V_{CEsat}(T_1) \approx 1,4V$$

- $v_{i2} \leq v_i \leq v_{i3} \Rightarrow T_2$ este tot în RAN, T_4 este deschis \Rightarrow

v_o scade cu o panta mare (T_2 se saturază și T_3 se blochează)
până la valoarea tensiunii de saturatie a lui T_4

v_{i3} - tensiunea la care se saturază T_2 și T_4

$$v_{i3} = V_{BE}(T_4) + V_{BE}(T_2) - V_{CEsat}(T_1) \approx 1,6V$$

- $v_{i3} \leq v_i \leq v_{CC} \Rightarrow$ circuitul este în starea logică "0" la ieșire, cu T_4 saturat

$$v_o = v_{OL} = V_{CEsat}(T_4) \approx 0,1V$$

• Comutarea directă

(T_3 se blochează, C_s se descarcă)

$$v_o(t) = v_o(0) + \frac{1}{C_s} \int_0^t i_C(t) dt$$

\downarrow v_{OH} \downarrow i_{B4}

$$v_o(t) = v_{OH} - \frac{\beta i_{B4}}{C_s} \cdot t = v_{OH} - \frac{\beta(T_4) \cdot i_B(T_4)}{C_s} \cdot t \quad | \Rightarrow$$

$$v_o(t_{fHL}) = v_{OL}$$

$$\Rightarrow v_{OH} - v_{OL} = t_{fHL} \cdot \frac{\beta(T_4) \cdot i_B(T_4)}{C_s}$$

$$t_{fHL} = \frac{C_s (v_{OH} - v_{OL})}{\beta(T_4) \cdot i_B(T_4)} \quad - 3 -$$

