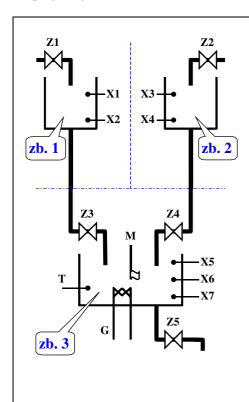
Materiały do przedmiotu "Sterowniki mikroprocesorowe"

Opracował: Zbigniew Świder

Układy sekwencyjno-czasowe, cz. III (kaskada zbiorników)

5. Kaskada zbiorników

Zaprojektuj układ sterowania trzema zbiornikami według podanego algorytmu:



Zbiornik 1 (lewy górny)

h < X2 - nalewamy Z1 do X2 cały czas

 $h \ge X2$ - dalej nalewamy do X1 w cyklu 3 + 2 s

 $h \ge X1$ - zamykamy Z1 i **czekamy** na opróżnienie do X2, ale **nie krócej** niż 5 s

Zbiornik 2 (prawy górny)

h < X4 - nalewamy Z2 do X4 cały czas

 $h \ge X4$ - dalej nalewamy z Z2 do X3 **w cyklu** 3 + 2 s, ale **nie dłużej** niż 8s

ale me diuzej mz 88

h ≥ X3 - zamykamy Z2 i **czekamy** na opróżnienie do X4

Zbiornik 3 (dolny)

h < X7 - nalewamy z obu Z3+Z4 do X7 (cały czas)

 $h \ge X7$ - dalej nalewamy do X5 **na przemian** Z3 i Z4 w cyklu 3 + 3 s (3 z lewego, 3 z prawego, itd.)

h ≥ X5 - zamykamy Z3/Z4, włączamy grzałkę G,

aż temperatura osiągnie T, ale **nie dłużej** niż 5 s

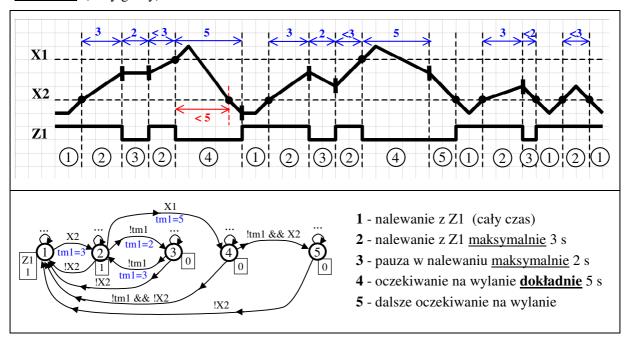
 wyłączamy grzałkę, wylewamy Z5 do X7, ale nie krócej niż 5 s

Rozwigzanie.

Dla tego typu kaskady zbiorników układ sterowania projektujemy **osobno** (niezależnie) dla każdego zbiornika. Należy więc najpierw narysować przebiegi czasowe, opis stanów i graf dla pierwszego zbiornika, potem przebiegi czasowe, opis stanów i graf dla drugiego zbiornika, a następnie przebiegi czasowe, opis stanów i graf dla trzeciego zbiornika. Na koniec należy napisać **jeden** program sterujący wszystkimi trzema zbiornikami (zawierający trzy instrukcje *switch* - po jednej dla każdego zbiornika).

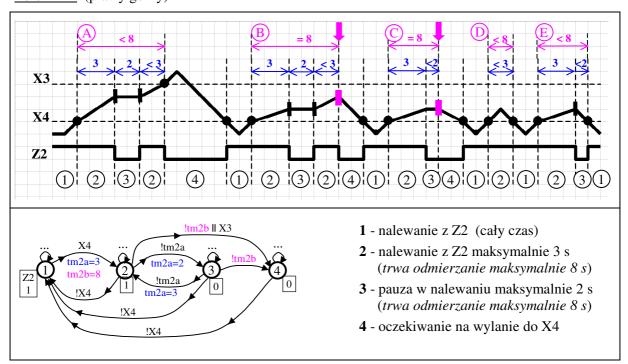
Zwróćmy również uwagę, że zawory Z3 i Z4 "przynależą" do **dolnego zbiornika** (są sterowane przez trzeci graf). Należy także uwzględnić sytuacje, kiedy to w górnych zbiornikach woda będzie się **szybciej wylewać niż nalewać** (jeśli akuratnie trzeci graf otworzy zawory Z3 lub Z4).

Zbiornik 1 (lewy górny)



Pamiętamy o uwzględnieniu sytuacji, że w górnym zbiorniku woda może się szybciej wylewać niż nalewać (na końcu przebiegów), i to zarówno podczas 3-sekundowego nalewania z Z1, jak i podczas 2-sekundowej pauzy. Zawór Z3 przynależy do dolnego zbiornika, dlatego go tutaj nie rysujemy (jest on traktowany jako zakłócenie). Pamiętamy również o zastosowaniu iloczynu z timerem w warunkach przejścia dla stanu 4 (jest "dokładnie").

Zbiornik 2 (prawy górny)



Po analizie zadania, na przebiegu można wyróżnić pięć możliwości nalewania w cyklu 3+2:

- (A) zdażyło się nalać w mniej niż 8 sekund (ostatnie nalewanie "mniej niż 3s")
- (B) nie zdażyło się nalać w 8 sekund, czas się skończył podczas nalewania z Z2 (= 8s)
- (C) nie zdążyło się nalać w 8 sekund, czas się skończył podczas pauzy w nalewaniu (= 8s)

- (D) szybciej się wylewa niż nalewa, wylało się w trakcie nalewania z Z2 (< 8s)
- (E) szybciej się wylewa niż nalewa, wylało się w trakcie pauzy w nalewaniu (< 8s).

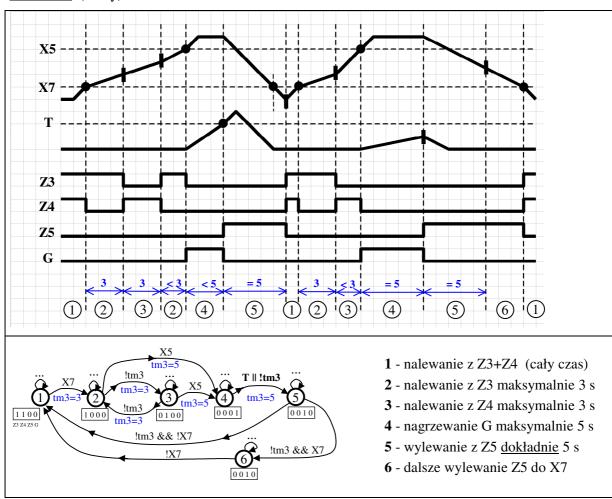
Zwróćmy szczególną uwagę na przypadek C. Jest to sytuacja, gdy czas 8s (*tm2b*) skończył się podczas trwania 2s pauzy w nalewaniu (*tm2a*). Pomimo, że z wyliczeń czasów wynika, że 8s teoretycznie zawsze się skończy podczas nalewania w cyklu 3+2, to **taki przypadek też musimy rozpatrzyć**.

Dotychczas w zadaniach czasy są podane "na sztywno" (np. "8 sekund"), ale w kolejnych będą mogły być zmieniane w trakcie pracy sterownika (np. z panelu operatorskiego czy łączem komunikacyjnym), dlatego też <u>MUSIMY</u> rozpatrzyć wszystkie możliwości i <u>NIE WOLNO</u> wyliczać na podstawie czasów, czy koniec czasu wypadnie podczas nalewania czy też pauzy - zawsze należy rysować **OBA** przypadki. Wtedy oczywiście nie będzie zachowana zasada "*1 kratka = 1 sekunda*", bo inaczej nie da się tego narysować (patrz przebiegi dla przypadku C - rysujemy wtedy na 4 kratki i piszemy "8 s").

Przy przejściu ze stanu 1 do 2 uruchamiamy jednocześnie dwa timery: pierwszy *tm2a* odmierza cykl 3+2, natomiast drugi *tm2b* odmierza czas 8 sekund (patrz opis stanów). Tutaj oba timery jednocześnie odmierzają czas (są dekrementowane co cykl).

Zwróćmy jeszcze uwagę na warunek przejścia ze stanu 2 do 4 (!tm2b || X3). Przejście to nastąpi, gdy woda naleje się do pełna (A) **lub** skończy się czas (B,C). Ze stanu 2 możemy również przejść do 1, kiedy to po otwarciu Z4 przez trzeci graf, ze zbiornika drugiego wyleje się woda poniżej poziomu X4.

Zbiornik 3 (dolny)



Tu również zwróćmy uwagę na warunek przejścia ze stanu 4 do 5 (T || !tm3) - przejście nastąpi w dwóch sytuacjach, czyli gdy osiągnie temperaturę T **lub** też skończy się czas.

```
Program w języku C:
char X1, X2, X3, X4, X5, X7, T, Z1, Z2, Z3, Z4, Z5, G;
char stan=1, tm1, stan2=1, tm2a, tm2b, stan3=1, tm3;
X1=aK1; X2=aK2; X3=aK3; X4=aK4; X5=aK5; X7=aK6; T=aK7;
switch(stan1) { // ----- zbiornik 1
case 1: Z1=1; if(X2){tm1=30; stan1=2;}
        break;
case 2: Z1=1; if(X1) {tm1=50; stan1=4;}
          else if(!tm1) {tm1=20; stan1=3;}
          else if(!X2) stan1=1;
        break;
 case 3: Z1=0; if(!tm1) {tm1=30; stan1=2;}
          else if(!X2) stan1=1;
        break;
 case 4: Z1=0; if(!tm1&&X2) stan1=5;
          else if(!tm1&&!X2)stan1=1;
        break;
 case 5: Z1=0; if(!X2) stan1=1;
        break;
if (tm1) --tm1;
switch(stan2) { // ----- zbiornik 2
 case 1: Z2=1; if(X4){tm2a=30; tm2b=80; stan2=2;}
        break;
case 2: Z2=1; if (tm2b||X3) stan2=4;
          else if (!tm2a) {tm2a=20; stan2=3;}
          else if(!X4) stan2=1;
        break;
case 3: Z2=0; if(!tm2a){tm1=30; stan2=2;}
          else if(!tm2b) stan2=4;
          else if(!X4) stan2=1;
        break;
case 4: Z2=0; if(!X4) stan2=1;
        break;
if (tm2a) --tm2a;
if (tm2b) --tm2b;
switch(stan3) { // ----- zbiornik 3
case 1: Z3=1; Z4=1; Z5=0; G=0;
        if(X7) \{tm3=30; stan3=2; \}
        break;
case 2: Z3=1; Z4=0; Z5=0; G=0;
        if(X5) \{tm3=50; stan3=4; \}
         else if(!tm3) {tm3=30; stan3=3;}
        break;
case 3: Z3=0; Z4=1; Z5=0; G=0;
        if(X5) {tm3=50; stan3=4;}
         else if (!tm3) {tm3=20; stan3=2;}
        break;
case 4: Z3=0; Z4=0; Z5=0; G=1;
        if (T | | !tm3) \{tm3=50; stan3=5; \}
        break;
```

Najczęściej popełniane błędy to:

Rysowanie na przebiegach czasowych, że się nalało lub wylało <u>równo</u> w 3 sekundy (przy cyklu 3+3). Ostatni cykl zawsze musi być "**mniej niż**" (nie może być "równo"). Obowiązuje to dla stanu opisanego jako "maksymalnie" jak też i "dokładnie" (nie ma znaczenia - zawsze "*mniej niż*").

Napisanie w warunkach wychodzących ze stanu na jednej strzałce iloczynu (&&) z timerem (np. !tim&&KL), a na drugiej strzałce bez iloczynu z timerem (np. samo !KL). To jest bardzo poważny błąd w rozwiązaniu.

Używanie tego samego timera (np. *tim*) w dwóch różnych grafach (instrukcjach switch), bo ustawienia zmiennej *tim* w pierwszym grafie będą zakłócać pracę drugiego grafu.

Zawsze, każdy graf <u>MUSI</u> mieć osobne zmienne, np. w pierwszym *stan1*, *tim1* a w drugim grafie *stan2*, *tim2*.

W sytuacji, gdy jednocześnie pracują oba timery, np. jak w zbiorniku 2, główny czas (tu 8s) może się skończyć tylko podczas odmierzania pomocniczego czasu cyklu (tu 3s cyklu nalewania lub 2s pauzy) - oba te czasy nie mogą się skończyć jednocześnie (idealnie w tej samej chwili). W ostatnim cyklu nie mogą być oba jednocześnie "równo".

