

# 32 bity jak najprościej (4)

## STM32F0 – nieblokująca obsługa wyświetlacza LCD ze sterownikiem rodziny HD44780

**W kolejnym odcinku serii przedstawimy całkiem nietypową realizację bardzo typowego składnika oprogramowania systemu mikroprocesorowego – obsługi wyświetlacza ciekłokrystalicznego ze sterownikiem rodziny HD44780. Taki sposób obsługi wyświetlacza może być zastosowany dla dowolnego mikrokontrolera, również 8-bitowego.**

Przykład opisywany w artykule korzysta oczywiście z STM32F0, a projekt został uruchomiony na płytce z najmniejszym dostępnym aktualnie mikrokontrolerem tej serii – STM32F030F4, opisanej w poprzedniej części artykułu. Po zmianie definicji portów i operacji na nich, umieszczonych w pliku f030exp1.h, oprogramowanie można uruchomić np. na płytce serii Discovery wyposażonej w dowolny procesor rodziny STM32F0.

Głównym problemem, jaki napotyka programista chcąc efektywnie zaprojektować obsługę wyświetlacza LCD ze sterownikiem klasy HD44780 jest brak mechanizmu asynchronicznego informowania o gotowości sterownika przy użyciu przerwania. Zwykle wyświetlacz taki jest obsługiwany programowo przy użyciu aktywnego oczekiwania, co może powodować niepożądane opóźnienia w pracy oprogramowania i uniemożliwia modyfikowanie zawartości wyświetlacza przez procedury obsługi przerwania. W rozwiązaniach programowych niekorzystających z systemów operacyjnych czasu rzeczywistego wyświetlacz ze sterownikiem zgodnym z HD44780 obsługuje się zazwyczaj w pętli zdarzeń. W przypadku zastosowania RTOS obsługę wyświetlacza realizuje się w jednym zadaniu o niskim priorytecie. W obu rozwiązaniach obsługa wyświetlacza niepotrzebnie angażuje moc obliczeniową procesora. Aktywne oczekiwanie na gotowość wyświetlacza uniemożliwia realizację oprogramowania w postaci pozbawionej pętli zdarzeń, co utrudnia redukcję poboru mocy przez urządzenie poprzez usypianie procesora. Podobnie zastosowanie interfejsu jednokierunkowego i rezygnacja z testowania gotowości w typowych spotykanych realizacjach programowych skutkuje wydłużonym i niepotrzebnym aktywnym oczekiwaniem na upływanie czasu gwarantującego wykonanie polecenia przez sterownik wyświetlacza.

Proponowane rozwiązanie programowe umożliwia obsługę wyświetlacza bez programowego oczekiwania, dzięki czemu zawartość wyświetlacza może być asynchronicznie modyfikowana przez procedury obsługi przerwania. Minimalizuje ono również narzut czasu procesora na obsługę wyświetlacza, co skutkuje wzrostem wydajności obliczeniowej systemu i szybszą reakcją na zdarzenia. Zastosowanie przedstawionego rozwiązania eliminuje pętle oczekiwania i umożli-

wia zaprojektowanie oprogramowania w strukturze bez pętli zdarzeń lub z pustą pętlą zdarzeń. W ten sposób wyeliminowane zostają praktycznie wszystkie problemy związane z oprogramowaniem wyświetlacza występujące w typowych projektach oprogramowania korzystających z alfanumerycznych wyświetlaczy LCD.

### Zasady współpracy ze sterownikiem klasy HD44780

Zasady podłączania i programowania sterownika opisane są w dokumencie „Hitachi HD44780U (LCD-II)(Dot Matrix Liquid Crystal Display Controller/Driver)”, dostępnym w Internecie. Oprogramowanie obsługi wyświetlacza składa się zwykle z kilku składników – procedur, w tym procedury inicjującej wyświetlacz, procedur zapisu poleceń oraz procedur zapisu wyświetlanych znaków.

Procedura inicjująca wymaga przesłania do wyświetlacza kilku poleceń w określonych minimalnych odstępach czasowych. Po zainicjowaniu zazwyczaj korzysta się tylko z dwóch funkcji sterownika – ustawienia pozycji kursora i zapisu danych.

Każde z poleceń wykonywanych przez sterownik ma wyspecyfikowany przez producenta maksymalny czas wykonania. Oprogramowanie musi zapewnić, że nowe polecenie nie zostanie przesłane przed zakończeniem wykonywania poprzedniego. Można to osiągnąć na dwa sposoby: przez odczekanie czasu nie krótszego od gwarantowanego czasu wykonania polecenia lub przez testowanie gotowości sterownika na przyjęcie kolejnego polecenia poprzez odczyt rejestru stanu.

Odczyt stanu wymaga sterowania przez mikrokontroler linii R/-W oraz zmiany kierunku portu danych, co jest niekiedy dość niewygodne, dlatego w wielu projektach interfejs sterownika LCD jest jednokierunkowy, a synchronizacja jest osiągana przez odczekanie czasu niezbędnego do wykonania polecenia przez sterownik.

Dokładna lektura dokumentacji sterownika odsłania kilka nieoczywistych jego cech, np. inkrementacja pozycji zapisywanego znaku jest wykonywana przez sterownik już po zgłoszeniu gotowości sterownika i może zająć do 4  $\mu$ s, przez który to czas sterownik nie może jeszcze przyjąć kolejnego znaku, pomimo

sygnalizacji stanu gotowości. Wpływa to na budowę fragmentów oprogramowania odpowiedzialnych za testowanie gotowości – muszą one zagwarantować dodatkowy odstęp czasu po stwierdzeniu gotowości sterownika na podstawie bitu BUSY w rejestrze stanu, co wydłuża czas ich wykonania oraz całkowity czas działania procedur programowych zajmujących się wyświetlaniem napisów. Takie zachowanie sterownika stanowi dodatkowy argument za rezygnacją z programowego testowania gotowości i korzystania z interfejsu dwukierunkowego.

Do mikrokontrolera zasilanego napięciem 3,3 V można dołączyć sterownik LCD zasilany napięciem 3,3 V lub 5 V – poziomy wejściowe sterownika przy zasilaniu 5 V są zgodne z poziomami wyjściowymi mikrokontrolera.

## Żałożenia dla projektu oprogramowania

Przedstawiony projekt oprogramowania ma na celu całkowitą eliminację oczekiwania na gotowość sterownika i umożliwienie aktualizacji zawartości wyświetlacza przez procedury obsługi przerwań, a w konsekwencji – realizację całego oprogramowania w postaci samych procedur obsługi przerwań, z pustą pętlą zdarzeń. Struktura oprogramowania powinna ograniczyć opóźnienia programowe do niezbędnego minimum, wynikającego z konieczności zachowania parametrów czasowych protokołu szyny w cyklach zapisu poleceń i danych do sterownika.

Przyjęto, że zarówno aktualizacja zawartości wyświetlacza jak i jego inicjowanie zostaną zrealizowane tą samą metodą – interakcja ze sterownikiem wyświetlacza będzie następować wyłącznie w procedurze obsługi przerwania timera.

W ten sposób zostanie wyeliminowane oczekiwanie programowe podczas inicjowania sterownika i zapisu danych. Rozwiązanie takie umożliwia również łatwe reinicjowanie sterownika w czasie normalnej pracy urządzenia, co ma istotne znaczenie dla niezawodności urządzenia – przy wahaniami napięcia zasilającego sterowniki LCD mają tendencję do zawieszania się lub samoczynnego reinicjowania w domyślnym trybie pracy (jednowierszowym), który na ogół nie jest zgodny z zastosowanym wyświetlaczem.

## Interfejs programowy obsługi wyświetlacza

Komunikacja pomiędzy oprogramowaniem określającym zawartość wyświetlacza i procedurami obsługi wyświetlacza zachodzi przy użyciu struktury danych umieszczonej w pamięci RAM mikrokontrolera, zawierającej zadaną przez oprogramowanie zawartość całego wyświetlacza oraz znaczniki poleceń zrealizowane jako zmienne logiczne.

Ponieważ podczas aktualizacji zawartości przed przesłaniem kodów znaków konieczne jest również ustawienie kursora na początku wiersza, w przypadku zastosowania wyświetlaczy wielowierszowych sensowne jest zdefiniowanie oddzielnych znaczników konieczności modyfikacji dla poszczególnych wierszy wyświetlacza. Znacznik jest ustawiany po wpisaniu przez oprogramowanie nowych danych dla danego wiersza wyświetlacza. Aktualizacja zawarto-

Listing 1. Plik lcd.h

```
#ifndef LCD_H_
#define LCD_H_

#include <stdint.h>

#define LCDROWS 2
#define LCDCOLS 16

struct lcdctrl_ {
    uint8_t screen[LCDROWS][LCDCOLS]; // screen content
    struct {
        volatile _Bool init, upd[LCDROWS];
    } req; // request flags
};

extern struct lcdctrl_ lcd;
void lcdhandler(void);
#endif
```

ści wyświetlacza w procedurze obsługi przerwania timera polega na skopiowaniu zawartości całego wiersza z bufora danych w pamięci do sterownika.

W celu zainicjowania sterownika wyświetlacza oprogramowanie ustawia znacznik żądania inicjowania. Powoduje to wyzwolenie sekwencji akcji wykonywanych w procedurze obsługi przerwania timera.

W najprostszym przypadku dla wyświetlacza dwuwierszowego potrzebne są trzy polecenia: inicjowania oraz aktualizacji pierwszego i drugiego wiersza. Oprogramowanie użytkownik wpisuje nową zawartość wyświetlacza do bufora, a następnie ustawia znaczniki poleceń. Zawartość struktury danych jest zadeklarowana w pliku lcd.h (listing 1). Składają się na nią:

- bufor ekranu w postaci tablicy dwuwymiarowej o rozmiarach odpowiadających pojemności wyświetlacza,
- znacznik żądania reinicjowania wyświetlacza.
- wektor znaczników żądania aktualizacji poszczególnych wierszy.

W razie potrzeby struktura może zostać rozszerzona przez programistę o inne dane i znaczniki żądania wykonania innych akcji, np. definiowania znaków użytkownika. Ważną cechą takiego interfejsu programowego jest to, że fragmenty oprogramowania, które określają zawartość wyświetlacza, nie wywołują żadnych procedur obsługi sterownika wyświetlacza, a jedynie nadają wartości danym – polom struktury lcd. W celu zainicjowania sterownika wyświetlacza należy ustawić znacznik lcd.req.init. Aby zaktualizować zawartość wyświetlacza należy wpisać nowe dane na odpowiednie pozycje bufora, a następnie, w zależności od potrzeb, ustawić znaczniki żądania modyfikacji odpowiednich wierszy wyświetlacza lcd.req.upd[n].

Znaczniki akcji są zerowane przez procedurę obsługi wyświetlacza z chwilą rozpoczęcia wykonania zleconej akcji. Dzięki przyjęciu takiej konwencji mamy gwarancję, że zawartość wyświetlacza będzie zawsze aktualna, również w sytuacji, gdy zapis nowego tekstu nastąpi zanim poprzednie zmiany zawartości dotrą do wyświetlacza. Nie ma też potrzeby sprawdzania stanu znaczników przez oprogramowanie zlecające modyfikację – kolejne polecenia będą zawsze wykonywane prawidłowo bez potrzeby czekania na zakończenie wcześniej zleconej akcji. Taki interfejs programowy jest więc całkowicie asynchroniczny i nie wymaga jakiegokolwiek oczekiwania w oprogramowaniu określającym zawartość wyświetlacza.





**Listing 4. c.d.**

```

void SysTick_Handler(void)
{
    static uint8_t tdiv = 0;
    static uint8_t sdiv = 0;
    static uint32_t adc_avg[2];
    lcdhandler();
    if ((++ tdiv & 15) == 0)
    {
        int i;
        static enum {ADCH_TS, ADCH_VREF} adch = ADCH_TS;
        if (ADC1->ISR & ADC_ISR_EOC)
        {
            uint32_t val = ADC1->DR; // 0 before first conversion
            if (adc_avg[adch] == 0)
            {
                // initial measure - set
                adc_avg[adch] = val << AVG_SHIFT;
            }
            else
            {
                // low-pass filters
                adc_avg[adch] = adc_avg[adch] + val - (adc_avg[adch] >> AVG_SHIFT);
            }
            if (++ adch > ADCH_VREF)
                adch = ADCH_TS;
        }
        else if (ADC1->ISR & ADC_ISR_ADRDY)
        {
            // ready for conversion
            ADC1->CR = ADC_CR_ADSTART | ADC_CR_ADEN; // start cont. conversion
        }
        else if ((ADC1->CR & (ADC_CR_ADCAL | ADC_CR_ADEN)) == 0)
        {
            // calibrated but not enabled yet - enable
            ADC1->CR = ADC_CR_ADEN;
        }
        if (++ sdiv == 100)
        {
            uint32_t Vdd_mV;
            int32_t Temperature_x10, tsign;
            sdiv = 0;
            Vdd_mV = VREFINT_CAL * 3300 / (adc_avg[ADCH_VREF] >> AVG_SHIFT);
            // show results
            for (i = 3; i >= 0; i --)
            {
                lcd.screen[0][9 + i] = Vdd_mV % 10 + ,0';
                Vdd_mV /= 10;
            }
            Temperature_x10 = (T_CAL2 - T_CAL1) * 10
                * (((int32_t)adc_avg[ADCH_TS] >> AVG_SHIFT) * VREFINT_CAL - TS_CAL1 * (int32_t)(adc_avg[ADCH_VREF] >> AVG_SHIFT))
                / (((int32_t)TS_CAL2 - (int32_t)TS_CAL1) * (int32_t)(adc_avg[ADCH_VREF] >> AVG_SHIFT)
                    + T_CAL1 * 10);
            tsign = ,+';
            if (Temperature_x10 < 0)
            {
                tsign = ,-' ;
                Temperature_x10 = -Temperature_x10;
            }
            lcd.screen[0][5] = Temperature_x10 % 10 + ,0';
            lcd.screen[0][4] = ,.';
            Temperature_x10 /= 10;
            i = 3;
            do {
                lcd.screen[0][i --] = Temperature_x10 % 10 + ,0';
                Temperature_x10 /= 10;
            } while (Temperature_x10);
            lcd.screen[0][i --] = tsign;
            while (i >= 0)
                lcd.screen[0][i --] = , ,;
            lcd.req.upd[0] = 1;
        }
    }
}

void USART1_IRQHandler(void)
{
    static uint8_t idx = 0;
    uint32_t c;
    if (USART1->ISR & USART_ISR_RXNE) // data received
    {
        c = USART1->RDR;
        if (c >= , ,)
        {
            USART1->TDR = c;
            if (idx == 16) for (idx = 0; idx < 15; idx ++)
            {
                lcd.screen[1][idx] = lcd.screen[1][idx + 1];
                lcd.screen[1][idx ++] = c;
                lcd.req.upd[1] = 1;
            }
        }
        else if (c == ,\r')
        {
            USART1->TDR = c;
            USART1->CR1 |= USART_CR1_TXEIE; // will send ,\n'
            idx = 0;
        }
        else if (c == 0x1b) lcd.req.init = 1;
    }
    if (USART1->ISR & USART1->CR1 & USART_ISR_TXE)
    {
        USART1->CR1 &= ~USART_CR1_TXEIE;
        USART1->TDR = ,\n';
    }
}

```

nej operacji na wyświetlaczu, w tym zmiany zawartości całego wyświetlacza, nie powinien przekroczyć 30 ms. Z danych układu HD44780 wynika, że maksymalny czas wykonania prostych poleceń, w tym zapisu znaku oraz ustawienia pozycji wprowadzania, może wynosić do ok. 120  $\mu$ s. W przypadku wyświetlacza o organizacji 2×16 znaków odświeżenie wymaga zapisu 32 znaków i dwukrotnego ustawienia pozycji wprowadzania – łącznie 34 operacji o najkrótszym gwarantowanym łącznym czasie wykonania nieco powyżej 4 ms. Okres przerwań timera może więc być wielokrotnie dłuższy od wymaganego przez sterownik wyświetlacza czasu 120  $\mu$ s, wystarczy, że całkowity czas odświeżenia wyświetlacza zmieści się w założonym górnym limicie. Zbyt krótki okres timera powoduje niepotrzebne zwiększenie obciążenia procesora i może skutkować wydłużeniem czasu odpowiedzi na inne przerwania o niższym lub tym samym priorytecie. Przy przedstawionych założeniach zakres wartości okresu timera odpowiedni do obsługi wyświetlacza 2×16 znaków zawiera się więc w granicach od 120  $\mu$ s do ok. 880  $\mu$ s, a dla wyświetlacza 4×20 znaków – od 120  $\mu$ s do 350  $\mu$ s, przy czym w miarę możliwości powinien być wybrany okres zbliżony do górnej granicy zakresu, aby nie obciążać niepotrzebnie procesora.

Kolejnym zagadnieniem projektowym jest wybór trybu pracy timera. Ponieważ obsługa wyświetlacza nie jest krytyczna czasowo, w mikrokontrolerach z wielopoziomowym systemem przerwań może ona mieć niski priorytet. Przerwania o takim samym lub wyższych priorytetach wywłaszczania będą powodowały opóźnienia w obsłudze przerwania wyświetlacza. Jeśli czas obsługi tych przerwań będzie długi (np. rzędu setek mikrosekund), może on niekiedy wpłynąć na przesunięcie czasu operacji na wyświetlaczu i spowodować niezachowanie minimalnego odstępu czasu pomiędzy dwoma kolejnymi poleceniami. W takim przypadku timer używany do obsługi wyświetlacza musi pracować w trybie jednokrotnym, z ponownym uruchomieniem na końcu procedury obsługi przerwania timera. Jeżeli okoliczności opisane powyżej nie zachodzą, można użyć przerwania timera zgłaszanego periodycznie ze stałą częstotliwością, co upraszcza nieco projekt oprogramowania – jeden timer może być wtedy zastosowany zarówno do obsługi wyświetlacza, jak i np. odliczania czasu w urządzeniu.

Prezentowany przykład korzysta z przerwania timera zgłaszanego ze stałą częstotliwością 1600 Hz.

## Procedura obsługi przerwania timera

Wszystkie akcje związane z zapisem poleceń i danych do sterownika wyświetlacza są wykonywane przez procedurę `lcdhandler()`, zrealizowaną w konwencji automatu i wywołowaną z procedury obsługi przerwania timera.

Przedstawiony przykład (**listing 2**) zawiera obsługę trzech akcji: inicjowania wyświetlacza oraz aktualizacji pierwszego i drugiego wiersza. Zastosowano w nim 4-bitowy interfejs wyświetlacza,

Ponieważ okres, z jakim jest zgłaszane przerwanie timera, odpowiada wykonaniu przez sterownik LCD jednej prostej operacji, przy każdym przerwaniu timera może nastąpić zapis do sterownika jednego bajtu, mający na celu np. ustawienie pozycji wprowadzania lub

zapis znaku. Okres ten jest jednak zbyt mały dla niektórych poleceń wykonywanych podczas inicjowania sterownika – po zapisie tych poleceń do sterownika niezbędne jest odliczenie większej liczby okresów timera. Dotyczy to poleceń czyszczenia wyświetlacza i powrotu do pozycji początkowej, które mają gwarantowany czas wykonania poniżej 5 ms. Z kolei w sekwencji inicjującej wg. dokumentacji sterownika występują zwiększone odstępy czasowe pomiędzy początkowymi poleceniami ustawiającymi tryb pracy interfejsu. Ponadto w przypadku zastosowania interfejsu 4-bitowego sekwencja inicjująca zawiera na wstępie pojedyncze zapisy 4-bitowe, podczas gdy wszystkie późniejsze akcje są wykonywane w postaci par takich zapisów.

W celu uproszczenia automatu obsługi wyświetlacza przyjęto, że wszystkie odstępy czasowe pomiędzy początkowymi poleceniami w sekwencji inicjującej będą równe, a ich wartość będzie taka sama, jak wartość opóźnień dla poleceń czyszczenia i ustawienia pozycji początkowej – 5 ms. W porównaniu z zastosowaniem wzorcowych minimalnych odstępow czasu zalecanych przez producenta wydłuża to czas inicjowania o kilka milisekund, co nie wpływa na jego poprawność ani nie powoduje opóźnień widocznego dla użytkownika. Czas opóźnienia wolniejszych poleceń jest odliczany przy użyciu timera programowego dekrementowanego w procedurze obsługi wyświetlacza.

Procedura została zrealizowana w postaci automatu o czterech stanach:

- stan gotowości/bezczynności – brak akcji do wykonania;
- stan inicjowania – polecenia 4-bitowe przesyłane co ok. 5 ms;
- stan zapisu poleceń – polecenia 8-bitowe z odstępem jednego okresu timera, a dla poleceń czyszczenia i przywracania pozycji początkowej – ok. 5 ms;
- stan zapisu danych – kolejne bajty danych (zawartość wyświetlacza lub wzorce znaków definiowanych przez użytkownika) przesyłane z odstępem jednego okresu timera.

Wykrycie ustawienia znacznika żądania akcji w stanie beczynności po zakończeniu wykonywania polecenia powoduje przejście do stanu inicjowania lub poleceń. W każdym ze stanów oprogramowanie posługuje się dwiema zmiennymi – wskaźnikiem wysyłanych poleceń lub danych oraz licznikiem wysyłanych bajtów. Podczas inicjowania po przesłaniu pierwszych czterech poleceń (w 8-bitowym trybie pracy interfejsu) następuje przejście ze stanu inicjowania do stanu zapisu poleceń, w którym kolejne polecenia są przesyłane już z użyciem interfejsu 4-bitowego. Jeżeli z poleceniem są związane dane, po zakończeniu przesyłania bajtów poleceń następuje ustawienie wskaźnika i licznika danych, zmiana stanu linii RS wyświetlacza i przejście do stanu zapisu danych. Po zakończeniu przesyłania danych lub w razie braku potrzeby ich przesyłania automat przechodzi do stanu gotowości.

Przy starcie programu znacznik żądania inicjowania ma wartość 1 – dzięki temu wyświetlacz jest automatycznie inicjowany.

Polecenie inicjowania ma priorytet wyższy niż polecenie aktualizacji. W przypadku, gdy zachodzi obawa, że wskutek częstego ustawiania znacznika żądania aktualizacji pierwszego wiersza nie nastąpi aktualizacja



drugiego lub kolejnych wierszy, można zastosować rotację priorytetów poleceń aktualizacji poszczególnych wierszy wyświetlacza, tak, jak zostało to zrealizowane w przykładzie.

### **Prymitywy sterowania HD44780**

Procedury zawarte w pliku lcd.c korzystają z makrodefinicji podstawowych akcji obsługi sterownika wyświetlacza, zawartych w pliku f030exp1.h (listing 3).

Wyrażenia LCD\_E\_SET, LCD\_E\_CLR, LCD\_RS\_SET i LCD\_RS\_CLR służą do zmiany stanu linii RS i E. W mikrokontrolerach STM32F0 są one zrealizowane przez zapisy do rejestrów BRR i BSRR. Wyrażenie LCD\_DATA\_OUT służy do ustawienia stanu linii danych interfejsu wyświetlacza. Można to zrobić poprzez pojedynczy zapis rejestru BSRR, powodujący selektywne ustawienie stanów linii danych wyświetlacza. Korzystamy tu ze szczególnej cechy rejestru BSRR – przy równoczesnym żądaniu zerowania i ustawiania linii portu wyższy priorytet ma operacja ustawienia stanu 1.

Zmiana stanu wyjść poprzez zapis rejestrów BRR lub BSRR umożliwia uniknięcie konfliktów powodujących błędne ustawienie stanu wyjść podczas operacji na portach wykonywanych przez kod o innych priorytetach, w tym przez procedury obsługi przerwania o wyższych priorytetach.

Wyrażenia E\_L\_DELAY i E\_H\_DELAY służą do wprowadzenia opóźnień przed zmianą stanu linii E. Uzyskuje się to przez wykonanie przez procesor odpowiedniej liczby instrukcji pustych, reprezentowanych przez pseudofunkcję \_\_NOP(). Zgodnie z danymi układu HD44780 odstęp pomiędzy zmianami stanu linii E przy zasilaniu sterownika napięciem 3,3 V powinien wynosić nie mniej niż 500 ns, co przy częstotliwości  $\mu\text{C}$  równej 8 MHz odpowiada czterem prostym instrukcjom procesora. Od czasu tego należy odjąć czas wykonania instrukcji zapisu danych i zmiany stanu linii E. Ponieważ przygotowanie danych i ich zapis wymaga wykonania przynajmniej czterech instrukcji, przy niskich częstotliwościach procesora wyrażenie E\_L\_DELAY może być puste.

### **Program przykładowy**

Program demonstrujący nieblokującą obsługę wyświetlacza (listing 4) powstał przez modyfikację poprzedniego przykładu – pomiaru napięcia zasilania i temperatury mikrokontrolera. W górnym wierszu wyświetlacza są wyświetlane wyniki pomiarów wykonywanych w prze-

rwaniu timera, a w dolnym wierszu jest widoczny tekst wpisywany z terminala przez port szeregowy, co następuje w procedurze obsługi przerwania portu szeregowego.

W programie użyto timera SysTick, zaprogramowanego na częstotliwość 1600 Hz. Przy każdym wywołaniu procedura obsługi przerwania timera wywołuje procedurę obsługi wyświetlacza, a przy co 16-tym wywołaniu wykonywany jest kod odpowiedzialny za pomiary.

Port szeregowy jest obsługiwany przy użyciu przerwania. Znaki wprowadzane z terminala są wyświetlane w dolnym wierszu wyświetlacza. Jeśli długość wiersza tekstu przekroczy 16 znaków, wpisywanie kolejnych znaków powoduje przesuwanie tekstu na wyświetlaczu. Wprowadzenie kodu CR powoduje, że kolejne znaki będą wpisywane od pierwszej kolumny. Wpisywane znaki są odsyłane zwrotnie i wyświetlane na terminalu. Wprowadzenie kodu Esc powoduje zainicjowanie sterownika wyświetlacza.

Podobnie jak w poprzednich przykładach, w oprogramowaniu nie występuje pętla zdarzeń. Po zainicjowaniu procesor jest usypiany – działają wyłącznie procedury obsługi przerwania.

### **Podsumowanie**

W porównaniu z klasyczną obsługą sterownika HD44780 z aktywnym oczekiwaniem, korzystającą z testowania stanu lub opóźnień czasowych, prezentowane rozwiązanie ma kilka istotnych zalet. Są to:

- Brak konieczności sterowania linią R/-W sterownika wyświetlacza.
- Znaczna (kilkunastokrotna) redukcja liczby instrukcji wykonywanych przez procesor w związku z obsługą wyświetlacza, skutkująca oszczędnością energii zużywanej przez urządzenie.
- Pełny asynchronizm, umożliwiający niezależną modyfikację zawartości części wyświetlacza przez różne fragmenty oprogramowania (w tym przez procedury obsługi przerwania) bez konieczności synchronizacji dostępu do wyświetlacza, oczekiwania i jakichkolwiek opóźnień czasowych.

Zaprezentowane rozwiązanie stanowi dowód na nieprawdziwość pojawiających się często w poradnikach opinii, jakoby obsługa wyświetlacza LCD nie mogła zachodzić w przerwaniu i wymagała obecności pętli zdarzeń.

**Grzegorz Mazur**



ulubiony  
**KIOSK.pl**

Zaprenumeruj na stronie AVT.pl, e-mail: prenumerata@avt.pl  
lub telefonicznie pod numerem: 22 257 84 99  
Bieżący numer zamów na [www.ulubionykiosk.pl](http://www.ulubionykiosk.pl)