Программирование на необитаемом острове

Микоян Филипп

Московский физико-технический институт (национальный исследовательский университет)

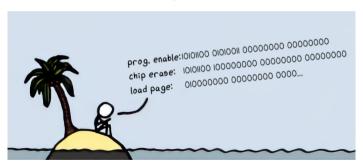


Рисунок 1 – Вольная интерпретация комикса xkcd



Рисунок 2 – Итак, ваш самолёт разбился...

Что у нас есть в наличии?

- Дикие лимоны
- Самолётная фара и высоковольтный аккумулятор для неё (в нашем случае лампочка накаливания)
- Спичечный коробок с:
 - Микроконтроллером AVR Attiny13
 - Несколькими проводами
 - Парой кнопок

Попробуем собрать из этого аварийный маяк, мигающий с периодом 1 секунда.



(a) Микроконтроллер ATtiny13A



(b) Релейный модуль для макетных плат

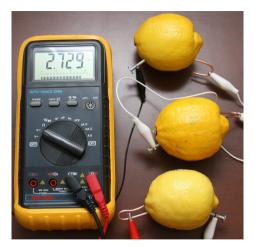


Рисунок 4 – Лимонная кислота — электролит. С каждого лимона получаем почти 1В

План действий

- Написать на Паскале программу, которая сможет ждать полсекунды.
- Переписать её на ассемблер.
- Добавить в программу мигание светодиодом.
- Понять, как она представляется в машинных кодах.
- Прочитать, какими командами её можно записать в память микроконтроллера.
- Изучить протокол SPI передачи данных.
- Прошить микроконтроллер.



Как микроконтроллеру ждать полсекунды?

Микроконтроллер 'ждёт', исполняя инструкции. Исполнение одной инструкции занимает какое-то время, определяемое частотой работы микроконтроллера(тактовой частотой) и числом тактов, необходимых на исполнение инструкции. Имеем систему:

$$\begin{cases} f = 128 \ \text{K}\Gamma \text{ц} = 128 \ \text{000 тактов в секунду} & -\text{ тактовая частота микроконтроллера} \\ T/2 = 0.5 \ \text{секунды} & -\text{ необходимое время ожидания} \\ N = (T/2) \cdot f = 64 \ \text{000} & -\text{ тактов нужно подождать} \end{cases}$$

- тактов нужно подождать



Вопрос: а какова тактовая частота процессора в вашем персональном компьютере?

За сколько тактов процессора исполняется данная программа?

```
// Эта программа уменьшает значение 

// переменной 'a' от десяти до нуля, 

// т.е. считает до десяти. 

var a: integer; 

begin a:= 10; 

repeat a:= a - 1; 

until a = 0; 

end.
```

```
Та же самая программа,
   но использует goto и dec
var
    a: integer:
label
    loop:
begin
    a := 10;
loop:
    dec(a); // идентично a = a - 1;
             // Dec = Decrement = уменьшить на 1
    if (NOT (a = 0)) then
         goto loop:
end.
```

В процессоре нашего микроконтроллера dec() выполняется ровно за один такт процессора. Проверка условия в **if** и **goto** тоже тратят на исполнение по одному такту. Таким образом, для исполнения данного цикла с N итерациями требуется 3*N тактов. В данном случае 30.

Сколько нужно регистров, чтобы написать такой длинный цикл?

Итак, чтобы подождать полсекунды, нужно прокрутить 64 000 тактов процессора, а так как каждая итерация исполняется за 3 такта, цикл придётся написать на $\frac{64\ 000}{3}\approx 21500$ итераций. Проблема в том, что в микроконтроллере переменные процессора — регистры — занимают всего один байт и умеют считать только до 256. Если же их два, то уже можно создать цикл из 256 * 256 = 65536 итераций.



Как посчитать до 21 500 с двумя байтами?

Программа ниже, имея в распоряжении два байта, считает до двадцати одной тысячи. Она уменьшает ${\bf r2}$ от 255 до 0, и, когда эта переменная становится равной нулю, уменьшает ${\bf r1}$ на единичку.

Таким образом, каждое уменьшение r1 — это 256 проходов внутреннего цикла. В сумме до обнуления r1 исполняется $\approx 84*256 \approx 21500$ итераций внутреннего цикла, на что затрачивается 21 $500 \cdot 3 = 64500$ что создаёт задержку приблизительно в $\frac{64500}{128000} \approx 0.5$ секунды. Когда r1 обнуляется, программа заканчивает исполнение.

```
var r1, r2: byte;
label loop;
begin
    r1 := 83; // r1 - 'старший разряд', уменьшается в 256 раз реже, чем r2
    r2 := 255; // r2 - 'младший разряд', постоянно бегает от 255 до <math>0
loop:
    dec(r2):
    if (NOT (r2 = 0)) then
         goto loop:
    dec(r1);
    if (NOT (r1 = 0)) then
         goto loop;
end.
```

Для начала перепишем простой цикл на ассемблер

```
var
    a: integer;
label
    loop:
begin
    a := 10:
loop:
    dec(a);
    if (NOT (a = 0)) then
        goto loop;
end.
```

```
Комментарии на ассемблере пишутся так.
    В этой программе роль переменной
: 'а' играет регистр 'г20'.
    1di r20, 10; r20 := 10;
                  ; ldi = LoaD Immediate =
                   ; = 'положить число в регистр'
loop:
    dec r20 :
                     Вычитает из значения регистра
                  единичку и присваивает ему.
                     Если значение стало равно нулю,
                  'выставляет' определённый флаг
                ; Z (Zero) в состоянии процессора.
    brne loop ; brne = BRanch Not Equal = прыгни
                ; на метку, если не равно (нулю).
                     Смотрит, выставлен ли флаг Z.
                  Если не выставлен, прыгает на метку,
                  иначе ничего не делает.
```

Теперь посчитаем до двадцати тысяч на ассемблере

```
var r19, r20: byte;
label loop;
begin
    r19 := 83; // старший разряд
    r20 := 255; // младший разряд
                                         loop:
loop:
    dec(r20);
    if (NOT (r20 = 0)) then
        goto loop;
    dec(r19);
    if (NOT (r19 = 0)) then
        goto loop;
end.
```

Научимся менять напряжение на ножке

Выставление напряжения на ножке делается очень просто, оно почти ничем не отличается от присваивания значения регистру. Микроконтроллер ATtiny13 имеет два особых регистра — DDRB и PORTB. Эти регистры — битовые маски, т.е. каждому биту в этих регистрах соответствует своя ножка.

Например, присвоив число 2 = 0b10 = (1 << 1), регистру DDRB, можно настроить ножку номер 1 как OUTPUT — выходную. А присвоив число 2 регистру PORTB, можно выставить на первой ножке напряжение 5 B.

```
Код для Ардуино на языке C++
// Настраивает первую ножку на выход
// (это важно, так как ножки могут
// также работать на вход)
    pinMode(1, OUTPUT);

// Выставляет единицу на ножке
    digitalWrite(1, HIGH);

// Вечный цикл
    while (1);
```

Тот же код на ассемблере

```
: Инструкция out разрешает только
; присваивания между регистрами,
; так что нужно сначала присвоить
 число обычному регистру, и только
; потом присвоить особому регистру
: этот обычный.
    ldi r24, 0x02
: out присваивает регистрам DDRB и
: PORTB значение регистра r24, т.е. 0x02
    out DDRB, r24
    out PORTB, r24
; rjmp - аналог goto
; Эта строка эквивалентна вечному циклу
    L1: rjmp L1
```

Будем очень часто менять напряжение на ножке

Теперь будем менять напряжение на ножке раз в полсекунды

```
; Исходная настройка
    ldi r24, 0x02
    ldi r25, 0x00
    out DDRB, r24
    : Главный пикл
L1:
    out PORTB, r24
    rcall WAIT
                     ; Вызывает функцию WAIT()
    out PORTB, r25
    rcall WAIT
                     ; Вызывает функцию WAIT()
    rjmp L1
    ; Функция WAIT()
WAIT:
    ldi r19, 83; r19 := 83;
    1di \quad r20, \quad 255 ; \quad r20 := 255;
loop:
    dec r20
    brne loop
    dec r19
    brne loop
    ret ; ret = RETurn. Прыгает туда, где был сделан rcall
```

Как происходит загрузка программы в микроконтроллер?

- ullet Передаётся последовательность байт Programming Enable начать программирование.
- f e Если необходимо, передаётся команда Chip Erase очистить память микроконтроллера.
- Запись программы в память происходит постранично. Страница последовательность из 16 инструкций. Каждая инструкция занимает два байта, т.е. размер страницы равен 32 байтам, каждый из которых записывается отдельной командой Load Program Memory Page.
- После заполнения страницы она записывается в память командой Write Program Memory Page.

Table 17-9. Serial Programming Instruction Set

	Instruction Format				
Instruction	Byte 1	Byte 2	Byte 3	Byte4	Operation
Programming Enable	1010 1100	0101 0011	XXXX XXXX	XXXX XXXX	Enable Serial Programming after RESET goes low.
Chip Erase	1010 1100	100x xxxx	XXXX XXXX	XXXX XXXX	Chip Erase EEPROM and Flash.
Read Program Memory	0010 H 000	0000 000a	bbbb bbbb	0000 0000	Read H (high or low) data o from Program memory at word address a:b .
Load Program Memory Page	0100 H000	000x xxxx	xxxx bbbb	III III	Write H (high or low) data I to Program memory page at word address b. Data low byte must be loaded before Data high byte is applied within the same address.
Write Program Memory Page	0100 1100	0000 000a	bbbb xxxx	XXXX XXXX	Write Program memory Page at address a:b.

Рисунок 5 – Скриншот спецификации Atmega13

Представление инструкции в машинных кодах

Подробно разребрём процесс записи в память микроконтроллера следующей программы из одной инструкции:

Для начала поймём, что именно мы хотим написать в память. Для этого откроем спецификацию языка ассемблера для нашего микроконтроллера:

LDI - Load Immediate

Description:

Loads an 8 bit constant directly to register 16 to 31.

Operation:

(i)Rd ← K

Syntax: Operands:

(i) LDI Rd,K $16 \le d \le 31$, $0 \le K \le 255$

16-bit Opcode:

1110	KKKK	dddd	KKKK
------	------	------	------

В спецификации данной инструкции, во-первых, написано, что она делает — загружает восьмибитную константу в регистр с номером от 16 до 31. То, что нужно, для регистра r19

Во-вторых, написано, что в качестве аргумента она принимает число d: $16 \le d \le 31$ — номер регистра, младшие четыре бита которого хранятся во втором октете двухбайтной инструкции. Ещё одним аргументом является число K: $0 \le K \le 255$, которое будет помещено в регистр. Его младшие четыре бита располагаются в первом октете инструкции, а старшие четыре бита в третьем октете. Четвёртый же октет всегда равен 0b1110.

Используя эту информацию, получим, каким двум байтам соответствует наша инструкция: $1110\ 0010\ 0011\ 1001_2 = E239_{16}$

Загрузка инструкции в память микроконтроллера

Итак, мы получили, что нашей инструкции

```
ldi r19, 0x29
```

соответствует пара байт $E239_{16}$. Так как архитектура AVR — little-endian, она хранит 'младшие' байты по младшим адресам, и в память нужно поместить выражение $39E2_{16}$, т.е. с поменянными местами байтами. Повсеместно используемые архитектуры компании Intel i386 и $x86_64$ тоже являются little-endian и хранят данные таким же образом.

Используя информацию с последних трёх слайдов, запишем последовательность байт, которую нужно подать на микроконтроллер для записи в него нашей программы:

```
10101100 01010011 00000000 00000000 // начать программирование
10101100 10000000 00000000 00000000 // очистить память

номер байта номер инструкции
внутри инструкции внутри страницы
V VVVV

01000000 00000000 00000000 00111001 // загрузить младший байт 0х39 в инструкцию номер 0
01001000 00000000 00000000 11100010 // загрузить старший байт 0хЕ2 в инструкцию номер 0

сам байт
номер страницы
V VVVV
```

01001100 00000000 00000000 00000000 // записать заполненное выше в страницу номер 0

Что записывать — понятно; а теперь — как записывать?

Самый распространённый и простой протокол для прошивки микроконтроллеров AVR — SPI(Serial Peripheral Interface) — последовательный периферийный интерфейс. Мы будем использовать следующие три провода:

- RESET для разрешения прошивки нужно подать на этот провод 0.
- SCK тактовый сигнал, который синхронизирует передачу данных.
- MOSI провод, по которому передаются сами данные.

На провод SCK подаётся через равные промежутки времени ноль и единица. Частота смена единицы на ноль и обратно определяет тактовую частоту шины, определяющую скорость передачи данных. На каждый такт передаётся один бит информации — приёмник считывает значение на проводе MOSI в момент, когда значение на SCK меняется с нуля на единицу.



Рисунок 6 – Скриншот передачи байта 0b10100011

Приступим к сборке схемы?

Простой расчёт показывает, что программа для нашего маяка, состоящая из пятнадцати инструкций, занимает (15 инструкций * $2\frac{6 \text{ай} \text{т}}{\text{инструкций}}$) = 30 байт. А так как для записи каждого байта приходится вводить ещё три байта адресации, да ещё 12 байт уйдёт на команды включения программирования, очищения памяти и записи страницы, в сумме получается (30*4+12) = 132 байта = 1056 бит = 1056 нажатий на одну только тактовую кнопку. Времени на это может хватить только на необитаемом острове, к тому же вероятность ошибки очень велика.

Также при сборке схем с кнопками типичной, но сложноустранимой проблемой является дребезг контактов — явление, возникающее потому, что в момент нажатия на кнопку контакты в ней из-за упругости несколько раз соударяются друг с другом, что приводит к многочисленным, неконтролируемым и очень коротким скачкам напряжения. Несмотря на их длительность, даже один скачок может испортить весь процесс прошивки.

Мы не будем углубляться в теорию методов борьбы с дребезгом — на необитаемом острове можно будет опускать два провода в воду, замыкая и размыкая цепь. А на материке мы воспользуемся самосборной схемой, позволяющей 'зашивать' программу по байту за раз. На работу же протокола SPI мы посмотрим с помощью логического анализатора.

Идеальное нажатие кнопки

Реальное нажатие кнопки



Рисунок 8 – Дребезг контактов



Как это — прошивать по байту за раз?

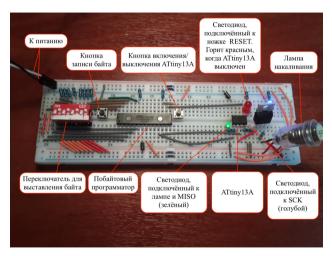


Рисунок 9 – Схема для побайтовой прошивки ATtiny13

- Переключатель. Ползунки на нём определяют значение байта, который будет отправлен на ATtiny13.
- Кнопка записи. При нажатии на неё состояния ползунков на переключателях считываются прошивателем и отправляются по протоколу SPI на ATtiny13.
- Кнопка RESET. При нажатии на эту кнопку на ножке RESET ATtiny13 выставляется нулевое напряжение, чтобы разрешить программирование. При этом загорается красный светодиод.
- ullet Прошиватель микросхема, реализующая всю логику, описанную выше.
- <u>ATtiny13A</u>. Прошиваемый микроконтроллер.
- Светодиоды MOSI и SCK(голубые). Часто мигают, когда происходит передача данных по SPI.
- Светодиод RESET(зелёный). Горит, когда на ножке RESET низкое напряжение, т.е. когда возможно программирование.
- Светодиод выходной(жёлтый). Горит в соответствии с программой на ATtiny13, используется при отладке в отсутствие аварийной лампы.

Как ещё более ускорить процесс прошивки?

Даже с побайтовым программатором пришлось бы выставлять значения 132^{\times} байт, поэтому, чтобы ещё более ускорить процесс прошивки без потери наглядности, было решено предзагрузить в память программу, а вручную переписать лишь одну инструкцию, определяющую частоту мерцания маяка.

Так как запись в память микроконтроллера возможна только целой страницей, пришлось немного 'разнести' программу по памяти и добавить ещё одну инструкцию rimp(goto), которая 'перепрыгивает' мусор, находящийся в конце страницы №1. Переписывать в приведённой ниже программе мы будем только страницу **№**1.

Страница №1

Страница №0

Страница №2

```
; Исходная настройка
    ldi r24, 0x02
    ldi r25, 0x00
    out DDRB. r24
: Главный пикл
L1:
    out PORTB, r24
    rcall WAIT
    out PORTB, r25
    rcall WAIT
    rimp L1
```

```
; Начало функции WAIT()
WAIT:
         r19, 0x53; 83d
    ldi
    rimp wait2
```

```
; Продолжение функции WAIT()
wait2:
    ldi r20, 255
loop:
    dec
         r20
    brne loop
    dec
        r19
    brne loop
    ret ; конец функции wait
```

На что будем переписывать страницу №1?

Инструкции в старой версии страницы №1:

rjmp wait 2 ; rjmp — это относительный прыжок. Расстояние до начала след. страницы 14 байт

Инструкции в новой версии страницы №1:

Description:

Relative jump to an address

Operation:

(i)PC
$$\leftarrow$$
 PC + k + 1

16-bit Opcode:



Рисунок 10 – Выдержка из спецификации ассемблера AVR

Для приведённой инструкции **1di** мы уже получали представление в машинных кодах на предыдущих слайдах: **0x39E2**.

Инструкция гјтр, аналог goto из Паскаля, расшифровывается как Relative JuMP — относительный прыжок. Это значит, что если аргумент гјтр, например, равен $14_{10} = E_{16}$, то управление перенесётся на 15 инструкций вперёд. Об этом написано в спецификации: управление передаётся на инструкцию k+1 относительно текущей, где k — аргумент гјтр.

Как видно из спецификации, первые три октета занимает аргумент. Это значит, что в память(с учётом littleendian) нужно будет написать 0x0ECO.

Последовательность байт для прошивки

Итак, в память микроконтроллера нужно записать следующую последовательность: 0х39Е20ЕСО. В соответствии с алгоритмом загрузки программ в память запишем последовательность команд для перезаписи страницы №1. Обратите внимание, что в этом случае команда chip erase не подаётся, так как мы хотим переписать только одну страницу.

10101100 01010011 00000000 000000000 // начать программирование

```
номер байта номер инструкции
внутри инструкции внутри страницы
V VVVV

01000000 00000000 00000000 00111001 // загрузить младший байт 0х39 в инструкцию номер 0
01001000 00000000 00000000 11100010 // загрузить старший байт 0х62 в инструкцию номер 0
01000000 00000000 00000001 10000011 // загрузить младший байт 0х0Е в инструкцию номер 1
01001000 00000000 00000001 11000000 // загрузить старший байт 0х0Е в инструкцию номер 1
сам байт
номер страницы
V VVVV
01001100 00000000 00010000 00000000 // записать заполненное выше в страницу номер 1
```

Всего для перепрошивки микроконтроллера требуется передать на него 24 байта. С этой задачей, благодаря побайтовой записи, можно справиться за пару минут.

Как прошивать с помощью побайтового программатора?

- ullet Вставить белый провод от шнура USB в отверстие рядом с красной дорожкой, а чёрный в отверстие рядом с синей.
- Вставить шнур USB в адаптер питания, а тот ─ в розетку.
- Если зелёный светодиод мигает, понаблюдать за ним и на глаз оценить частоту мигания. Он должен мигать с периодом примерно одна секунда. Если это не так, нужно одновременно нажать на обе кнопки.
- Чтобы начать программировать микроконтроллер, для начала нужно нажать на высокую кнопку подальше от переключателей она выставит низкое напряжение на ножке RESET нашего ATtiny13. Загорится красный светодиод. Это значит, можно начинать программирование.
- Чтобы "отправить" на ATtiny13 один байт, нужно выставить его на переключателях(младший бит справа, старший слева), затем (при горящем красном светодиоде) нажать на низкую кнопку рядом с переключателем. Синяя кнопка мигнёт это значит, что байт успешно отправлен.
- Если в ходе записи совершена ошибка, нажмите два раза на кнопку RESET, чтобы перезагрузить микроконтроллер и сбросить записанное.
- После окончания программирования нужно нажать на кнопку RESET, чтобы запустить перепрограммированный микроконтроллер.

Проверим результат нашей работы



Рисунок 11 – Выходной сигнал при исполнении предзагруженной программы. Длина импульсов 0.56 отличается от половины секунды вследствие неточных расчётов и колебаний тактовой частоты.

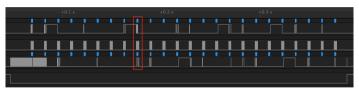


Рисунок 12 — Процесс переписывания страницы №1 микроконтроллера. Каждая синяя полоса — передача одного байта. Очень частые штрихи слева снизу, которые выглядят как сплошная полоса — это мусорный выход с ножки микроконтроллера, когда он уже перезагружен(на ножке RESET), но команда Programming Enable ещё не подана.

Проверим результат нашей работы

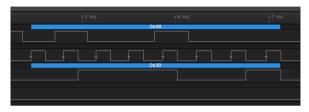


Рисунок 13 – Передача одного байта в ходе переписывания страницы №1 микроконтроллера. На этом изображении показана часть предыдущего снимка экрана, отмеченная красным прямоугольником. Этот байт, 0х48 — начало загрузки старшего байта инструкции ldi r19, 0х29.



Рисунок 14 – Выходной сигнал при исполнении модифицированной программы. Длина импульсов 0.27 отличается от 0.56, как и рассчитывалось, почти в два раза.

Напоследок взглянем, как представляется вся программа в машинных кодах

```
Страница №0
                                  Страница №1
                                                              Страница №2
; Исходная настройка
                           : Начало функции WAIT()
                                                       ; Продолжение функции WAIT()
    ldi r24, 0x02 ; 0x82E0 WAIT:
                                                       wait2:
    ldi r25, 0x00 ; 0x90E0
                               ldi r19, 0x53; 0x33E5
                                                           ldi r20, 0xFF; 0x4FEF
    out DDRB, r24 : 0x87BB
                               rimp wait2
                                              : 0x0EC0 loop:
                                                           dec
                                                                r20
                                                                          0x4A95
                                                                          : 0xF1F7
: Главный цикл
                                                           brne loop
L1:
                                                                r19
                                                                         0x3A95
                                                           dec
    out PORTB, r24; 0x88BB
                                                           brne loop
                                                                          : 0xE1F7
    rcall WAIT
               : 0x0BD0
                                                           ret : конец функции wait
    out PORTB, r25 : 0x98BB
    rcall WAIT
                   \cdot 0x09D0
    rimp L1
                   : 0xFBCF
```

Опционально: разберём, почему, например, инструкция out DDRB, r24 представляется в машинных кодах именно так.

Чему мы научились?

- Считать до двадцати тысяч, имея только однобайтные регистры.
- Считать до двадцати тысяч на ассемблере.
- Мигать светодиодом/аварийным маяком каждые полсекунды на ассемблере.
- Переписывать программу с языка ассемблера на машинные коды.
- Загружать машинные коды по SPI в память микроконтроллера.



Если останется время...

Поскольку у нас осталось свободное время, 'прошьём' микроконтроллер программой, которая обсуждалась в начале лекции:

Мигаем светодиодом так часто, как это возможно

```
ldi r24, 0x02 ; 0x82E0
ldi r25, 0x00 ; 0x90E0
out DDRB, r24 ; 0x87BB
L1:
out PORTB, r24 ; 0x88BB
out PORTB, r25 ; 0x98BB
rjmp L1 ; 0xFDCF
```

Эта программа будет мигать светодиодом с частотой около $32 \text{ к}\Gamma$ ц, так как тактовая частота микроконтроллера равна $128 \text{ к}\Gamma$ ц, а исполнение одной итерации цикла занимает четыре такта(по одному на каждый из out-ов и ещё два такта на rjmp).

Таких частых миганий светодиода мы точно не увидим глазом, разве что заметим уменьшение его яркости вследствие того, что часть времени он находится в выключенном состоянии. Поэтому результат загрузки данной программы придётся смотреть на логическом анализаторе.

Частые мигания: прошивка

```
10101100 01010011
                   00000000
                            00000000 // program enable
10101100 10000000
                   00000000
                            00000000 // chip erase
// ldi r24, 0x02
01000000 00000000
                   00000000 10000010 // load addr.0000 low byte 82
01001000 00000000
                   00000000 11100000 // load addr.0000 high byte E0
// ldi r25, 0x00
01000000 00000000
                   00000001
                             10010000 // load addr.0001 low byte 90
01001000 00000000
                   00000001
                            11100000 // load addr.0001 high byte E0
// out 0x17(DDRB), r24
01000000 00000000
                   00000010 10000111 // load addr.0010 low byte 87
01001000 00000000 00000010
                            10111011 // load addr.0010 high byte BB
// L1: out 0x18(PORTB), r24
01000000 00000000
                   00000011 10001000 // load addr.0011 low byte 88
01001000 00000000
                   00000011 10111011 // load addr.0011 high byte BB
// out 0x18(PORTB), r25
01000000
         00000000
                   00000100 10011000 // load addr.0100 low byte 98
01001000
         00000000 00000100 10111011 // load addr.0100 high byte BB
// rimp L1
01000000 00000000
                   00000101
                            11111101 // load addr.0101 low byte FD
01001000 00000000
                   00000101 11001111 // load addr.0101 high byte CF
01001100 00000000
                   00000000 000000000 // write page 0
```

Частые мигания: проверка

На изображении ниже представлен выходной сигнал при исполнении программы, мигающей светодиодом в бесконечном цикле. Частота мигания $28~\mathrm{k\Gamma}$ ц почти не отличается от предсказанной. Напряжение на ножке нулевое $\approx \frac{26}{35} \approx 75\%$ времени. Это связано с тем, что инструкция г jmp тратит на исполнение два цикла, а при её исполнении светодиод остаётся включённым. Таким образом, три цикла из четырёх напряжение на ножке положительное, что отлично согласуется с измерениями.



Рисунок 15 – Выходной сигнал часто мигающей программы