Серийни синхронни интерфейси

Автор: гл. ас. д-р инж. Любомир Богданов



ПРОЕКТ ВG051PO001--4.3.04-0042

"Организационна и технологична инфраструктура за учене през целия живот и развитие на компетенции"

Проектът се осъществява с финансовата подкрепа на Оперативна програма "Развитие на човешките ресурси", съфинансирана от Европейския социален фонд на Европейския съюз Инвестира във вашето бъдеще!



Съдържание

- 1. Интерфейс SPI
- 2. SD карти
- 3. Интерфейс QSPI
- 4. Интерфейс I²C
- 5. Интерфейс Wi-Fi
- 6. Интерфейс Bluetooth
- 7. Интерфейс Zigbee

SPI (Serial Peripheral Interface) — интерфейс за комуникация между две и повече ИС в рамките на една вградена система. Това е сериен, синхронен, напрежителен, несиметричен интерфейс, използващ до 4 проводника за обмен на данни. Изходите и входовете са несиметрични. Интерфейсът е измислен от Motorola.

MOSI (Master Output / Slave Input) — изход на главното устройство / вход на подчиненото.

MISO (Master Input / Slave Output) — вход на главното устройство / изход на подчиненото.

SCK (Slave Clock) — синхронизиращ тактов сигнал, изработван от главното и подаван към подчиненото устройство.

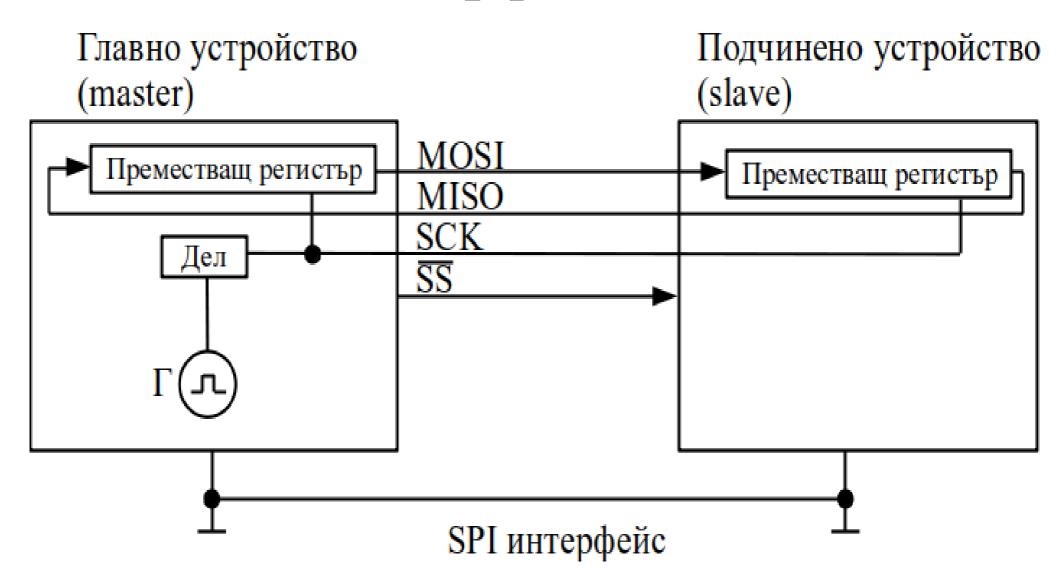
SS (Slave Select) – сигнал за избор на подчинено устройство.

При SPI главното (или още — master) устройство задава синхронизиращия тактов сигнал, спрямо който се предават данните.

Подчиненото устройство (или още – slave) приема правилно данните благодарение на този сигнал.

Генератор на такт има само в главното устройство.

На следващия слайд е дадено едно типично свързване на две ИС по SPI интерфейс.



От блоковата схема е видно, че работните регистри на този интерфейс може да се свържат в т.нар. **кръгов буфер**, при който едновременно с изпращане на данни от главното устройство се приемат данни от подчиненото.

Ако например искаме само да четем от подчиненото устройство, може да запишем нули в него, които ще "избутат" (shift) данните от slave-а и ще влязат в master устройството.

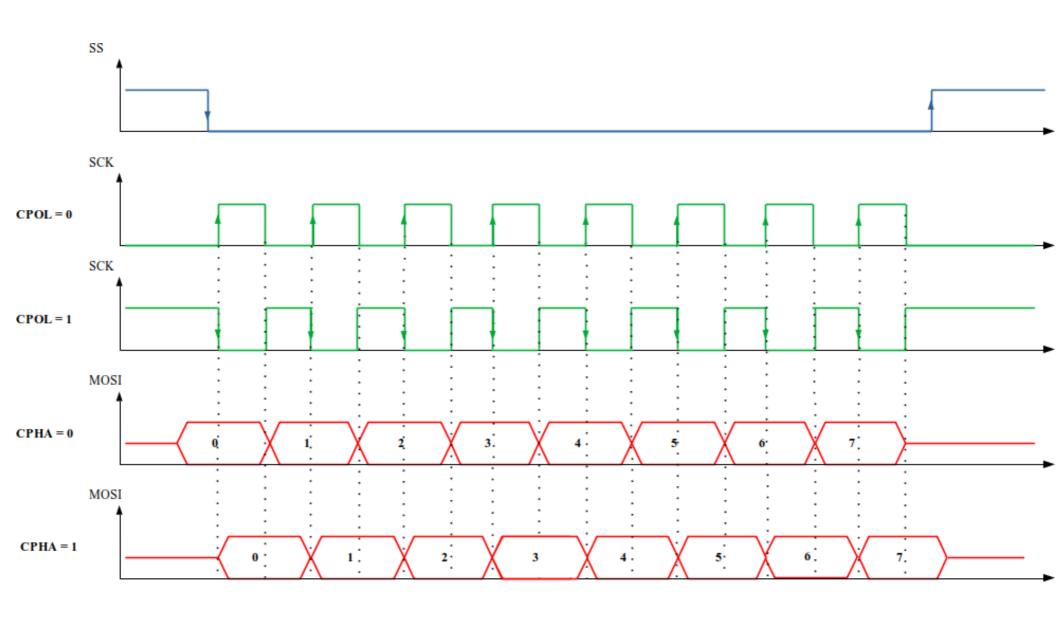
Протоколът е сравнително прост – реализира 4 варианта (SPI modes) на обмен на данни.

На следващия слайд е дадена таблица с тези режими в зависимост от полярността (CPOL) и фронта на тактовия сигнал (или още - фазата на данните спрямо тактовия сигнал, СРНА).

CPOL	СРНА	Режим
0	0	0
0	1	1
1	0	2
1	1	3

CPOL – определя логическото състояние на проводника, осигуряващ тактов сигнал (SCK), когато по интерфейса няма обмен на данни.

СРНА – определя фронта на тактовия сигнал, по който ще се предават данните.



Фазата в SPI протокола може да бъде запомнена и по следния начин — ако данните се четат от приемащото устройство по **първия фронт**, то **СРНА** = **0**. Ако се четат по **втория фронт**, то **СРНА** = **1**. Дали този фронт ще е нарастващ или спадащ зависи от CPOL.

Думата, изпращана по SPI интерфейс се нарича **SPI фрейм**. Нейната разредност може да се задава програмно при повечето SPI модули.

Чиповете, които използват SPI, обикновено поддържат 8-, 16-, 24- и 32-битови фреймове. Всъщност няма ограничение в дължината и могат да са по-големи.

Свързването на периферни ИС към SPI интерфейса може да стане по два начина:

*паралелно – MOSI, MISO и SCK на периферните ИС и микроконтролера са свързани едни към други, а за всяка периферна ИС е осигурен отделен !SS извод.

MISO задължително трябва да поддържа високоимпедансно състояние, когато чипът не е избран.

Предимство:

- → бърз обмен на данни.
 - Недостатьци:
- → използването на повече изводи (повече от един !SS)
- → по-големия товарен капацитет, свързан към изхода MOSI на микроконтролера

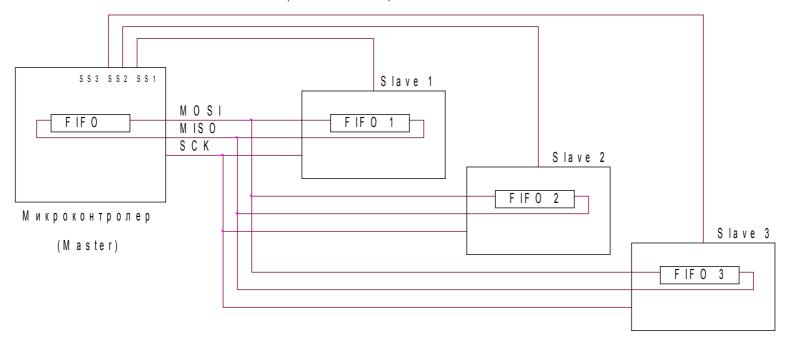
*последователно (daisy-chain) — MOSI извода се свързва към SI (Slave Input) извода на първата ИС. Извода SO на първата ИС се свързва към извода SI на втората и т.н. Последният SO се свързва към MISO извода на микроконтролера. Образува се кръгов буфер от регистрите на всички ИС.

Предимство:

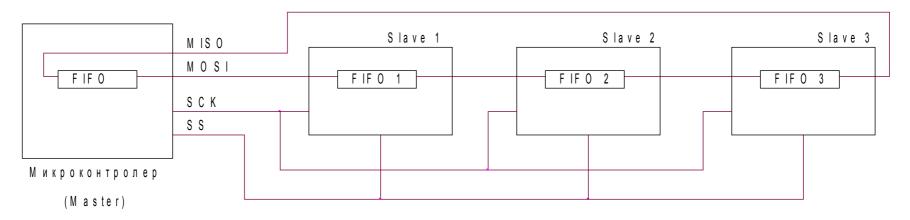
 \rightarrow минимален брой изводи — 4 (или 3, ако MISO или MOSI не се използват).

Недостатък:

→ по-бавен трансфер спрямо паралелното свързване



Свързване тип "Daisy-chain"



Ако предаването на данни по SPI се осъществява само в една посока, то единият от изводите MISO или MOSI е излишен. Ако микроконтролерът само ще чете от подчиненото устройство, MOSI извода е излишен. Ако само ще записва в подчиненото устройство, MISO извода е излишен.

Невинаги се използва названието SPI за този интерфейс. Някои фирми използват **Microwire** (National Semiconductor), **SSI** (Synchronous Serial Interface на Texas Instruments) и др. Принципно не се различават от оригиналния SPI.

Към SPI може да се свързват най-различни външни периферни ИС като АЦП, ЦАП, температурен датчик, акселерометър, външна Flash памет и др.

SD картите използват SPI за трансфер на данните.

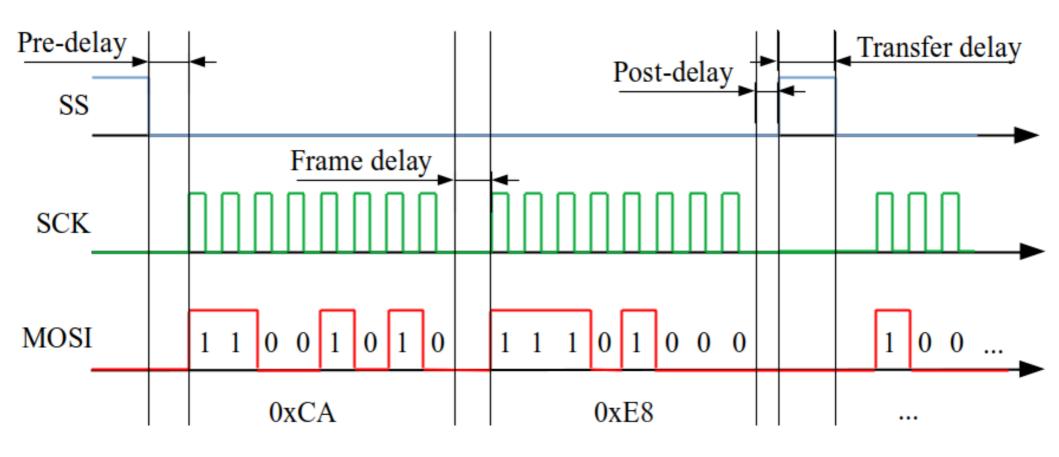
Някои SPI модули позволяват да се настройват времената (в брой тактове) на трансфера. Четири от най-важните параметри са:

*пред-закъснение (pre-delay) – времето от падането на !SS в логическа 0 до появяването на данните по MOSI линията.

*фреймово закъснение (frame delay) – закъснението между две съседни думи.

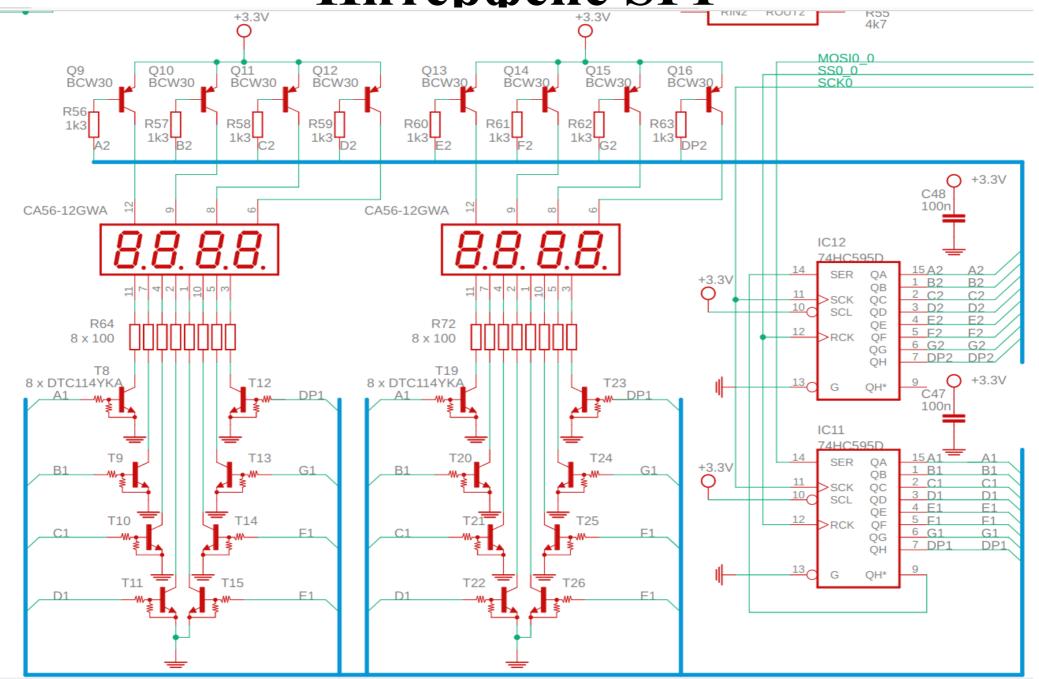
*след-закъснение (post-delay) – времето от изпращането на последния бит от последния фрейм по MOSI линията до вдигането на !SS в логическа 1.

*трансферно закъснение (transfer delay) – минималното време, през което !SS трябва да седи в логическа 1 преди отново да падне в логическа 0.



SPI може да се използва с преместващи регистри от серията 7400 и 4000 като "разширител на порт" [1]. Понеже SPI използва до 4 извода, добавянето на произволен брой входно/изходни сигнали не е проблем.

На следващият слайд е показана динамична индикация с 8 х 7-сегментни индикатори. За управление на светодиодите са необходими 16 сигнала. На теория всичките изводи може да свържат към µСU, който в случая е LPC845. На практика, за да не се хабят изводите му, се добавят преместващи регистъра 74НС595, които са свързани към SPI. Така на µСU са му необходими camo 3 – MOSI, SS, SCK.



Интерфейс SPI
За да има динамично обхождане на сегментите се пуска таймер, който периодично генерира прекъсване (2 ms). Във функцията на прекъсването се изпращат байтове по SPI интерфейса. Съдържанието на байтовете е направено така:

- *битовете, които избират индикатор съдържат една логическа нула (активното ниво за избор на индикатор е 0, заради PNP транзисторите Q9 ÷ Q16), която се премества последователно от най-левия към най-десния индикатор.
- *битовете, които избират сегмент следват специална комбинация от нули и единици, които съответстват на число, буква или специален символ. Не всички букви могат да бъдат изобразени на такъв вид индикатор.

Повече за индикацията в лекцията за въвеждане извеждане на информация в μCU .

Записът в преместващите регистри става посредсвтом кода, даден по-долу. За !SS се използва GPIO извод, понеже към интерфейса има свързани други схеми, а контролера не поддържа паралелно свързване.

```
segm led show digit(uint8 t line number,
                                                         uint8 t
digit position, uint8 t segments, uint8 t dot){
  uint8 t tx buff[2] = { 0x00, 0xFF };
```

... попълване на tx buff с два байта

```
while(pps flags.spi busy){}
pps flags.spi busy = 1;
GPIO PinWrite(GPIO, 1, 7, 0);
spi write half word(tx buff);
GPIO PinWrite(GPIO, 1, 7, 1);
pps flags.spi busy = 0;
```

Функцията spi_write_half_word() се използва за запис на байтовете в 74HC595:

```
void spi write half word(uint8 t *half word){
  spi transfer t x fer = \{0\};
  xfer.txData = half word;
  xfer.rxData = NULL;
  xfer.dataSize = 2;
  xfer.configFlags = kSPI EndOfFrame | kSPI ReceiveIgnore;
  SPI MasterTransferBlocking(SPI0, &xfer);
```

Инициализацията на SPI модула е показана по-долу.

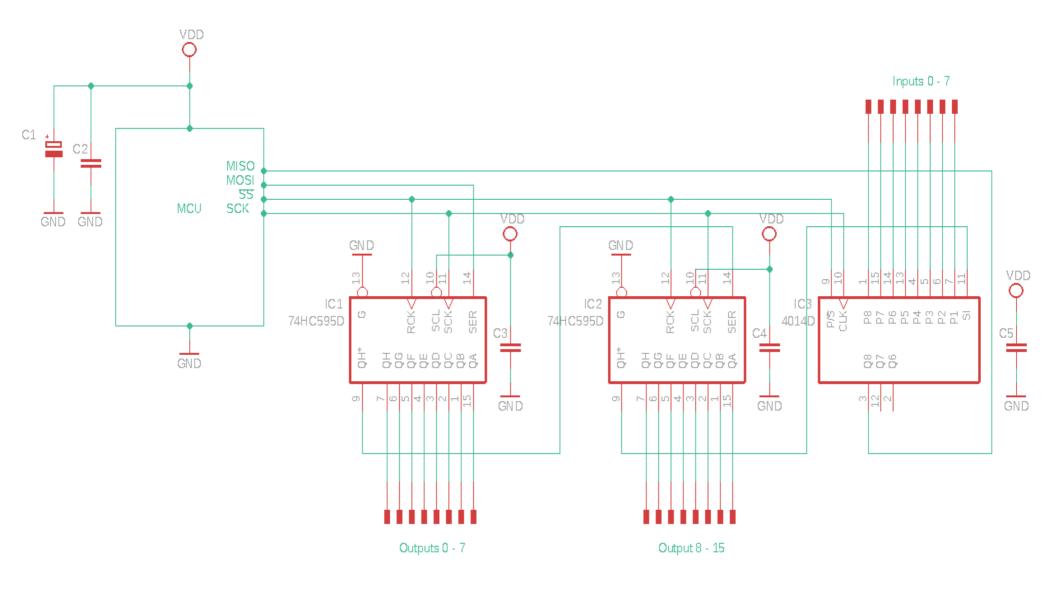
```
void spi init(void){
         gpio pin config t gpio init struct;
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO0 0, IOCON MODE INACT); //SCK0
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO1 7, IOCON MODE INACT); //SSEL0.0
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO1 8, IOCON MODE INACT); //SSEL0.1
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO1 9, IOCON MODE INACT); //MOSI0 - spi flash
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO0 6, IOCON MODE INACT); //MOSI0 - 7segm
led
         IOCON PinMuxSet(IOCON, IOCON INDEX PIO0 13, IOCON MODE PULLUP); //MISO0
         SWM SetMovablePinSelect(SWM0, kSWM SPI0 SCK, kSWM PortPin P0 0);
         SWM_SetMovablePinSelect(SWM0, kSWM_SPI0_MOSI, kSWM_PortPin_P0_6);
         SWM SetMovablePinSelect(SWM0, kSWM SPI0 MISO, kSWM PortPin P0 13);
         gpio init struct.pinDirection = kGPIO DigitalOutput;
         gpio init struct.outputLogic = 1;
         GPIO PinInit(GPIO, 1, 7, &gpio init struct); //SSEL0.0
         GPIO PinInit(GPIO, 1, 8, &gpio init struct); //SSEL0.1
         CLOCK Select(kSPI0 Clk From MainClk);
         spi clock source hz = CLOCK GetFreq(kCLOCK MainClk);
```

```
spi_init_struct.baudRate_Bps = SPI0 SEGM LED BAUD RATE;
spi init struct.clockPolarity = kSPI ClockPolarityActiveLow;
spi_init_struct.clockPhase = kSPI ClockPhaseSecondEdge;
spi init struct.dataWidth = 15;
spi init struct.delayConfig.frameDelay = 5;
spi init struct.delayConfig.postDelay = 5;
spi init struct.delayConfig.preDelay = 5;
spi init struct.delayConfig.transferDelay = 5;
spi init struct.direction = kSPI MsbFirst;
spi_init_struct.enableLoopback = 0;
spi init struct.enableMaster = 1;
spi init struct.sselNumber = kSPI SselDeAssertAll;
spi init struct.sselPolarity = kSPI SpolActiveAllLow;
SPI_MasterInit(SPI0, &spi_init_struct, spi_clock_source_hz);
```

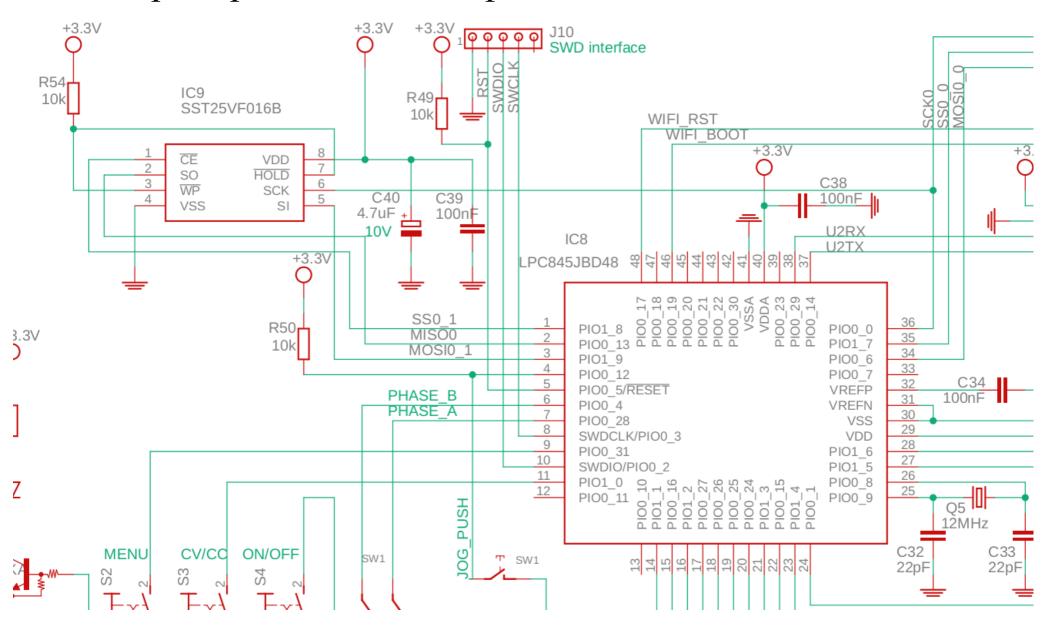
На следващият слайд е показан пример, в който 74HC595D се използва за изход, а 4014D — за вход. Обърнете внимание как регистрите са свързани последователно и образуват кръгов буфер. Един трансфер може да се осъществи с 24-битов фрейм.

*При запис - старшите 8 бита са без значение и отговарят на регистъра на 4014D, а младшите 16 бита ще установят нивата на изходите на 74HC595D.

*При четене - полученият по MISO обратно фрейм ще съдържа входната информация. Старшите 8 бита ще отразяват състоянието на входовете на 4014D, а младшите 16 бита са без значение (те ще съдържат числата, записани в 74HC595D от предишния трансфер).



Пример с външна SPI флаш памет SST25VF016B.



Външната SPI флаш памет SST25VF016B на Microchip е 16 Mbit (2 MB).

Скоростта на SPI интерфейса ѝ е до 50 MHz.

Свързването е 4 проводно.

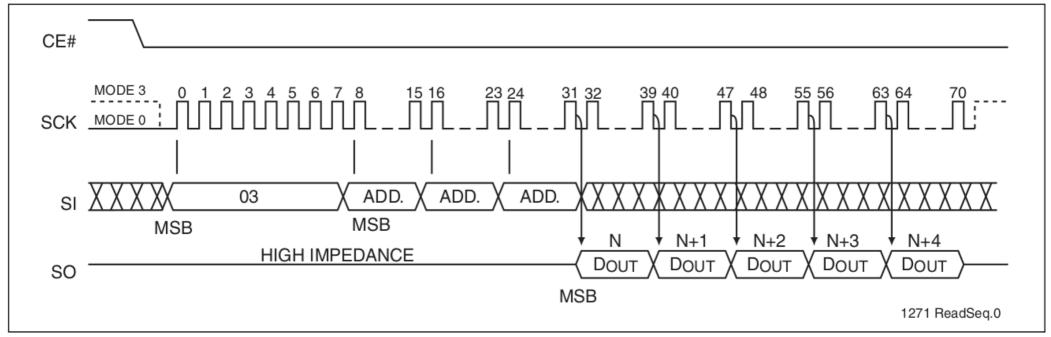
По интерфейса се различават три вида числа — инструкции, параметри на инструкциите и данни. Всеки трансфер започва **първо с инструкция**, след това с **параметри** на инструкцията (ако има) и завършва с запис/четене на **данни**.

Поддържани инструкции:

Instruction	Description	Op Code Cycle ¹	Address Cycle(s) ²	Dummy Cycle(s)	Data Cycle(s)	Maximum Frequency
Read	Read Memory at 25 MHz	0000 0011b (03H)	3	0	1 to ∞	25 MHz
High-Speed Read	Read Memory at 50 MHz	0000 1011b (0BH)	3	1	1 to ∞	50 MHz
4 KByte Sector- Erase ³	Erase 4 KByte of memory array	0010 0000b (20H)	3	0	0	50 MHz
32 KByte Block- Erase ⁴	Erase 32 KByte block of memory array	0101 0010b (52H)	3	0	0	50 MHz
64 KByte Block- Erase ⁵	Erase 64 KByte block of memory array	1101 1000b (D8H)	3	0	0	50 MHz
Chip-Erase	Erase Full Memory Array	0110 0000b (60H) or 1100 0111b (C7H)	0	0	0	50 MHz
Byte-Program	To Program One Data Byte	0000 0010b (02H)	3	0	1	50 MHz
AAI-Word-Pro- gram ⁶	Auto Address Increment Programming	1010 1101b (ADH)	3	0	2 to ∞	50 MHz
RDSR ⁷	Read-Status-Register	0000 0101b (05H)	0	0	1 to ∞	50 MHz
EWSR	Enable-Write-Status-Register	0101b 0000b (50H)	0	0	0	50 MHz
WRSR	Write-Status-Register	0000 0001b (01H)	0	0	1	50 MHz
WREN	Write-Enable	0000 0110b (06H)	0	0	0	50 MHz
WRDI	Write-Disable	0000 0100b (04H)	0	0	0	50 MHz
RDID ⁸	Read-ID	1001 0000b (90H) or 1010 1011b (ABH)	3	0	1 to ∞	50 MHz
JEDEC-ID	JEDEC ID read	1001 1111b (9FH)	0	0	3 to ∞	50 MHz
EBSY	Enable SO to output RY/BY# status during AAI program- ming	0111 0000b (70H)	0	0	0	50 MHz
DBSY	Disable SO as RY/BY# status during AAI program- ming	1000 0000b (80H)	0	0	0	50 MHz

Пример с четене на няколко байта, разположени на последователни адреси.

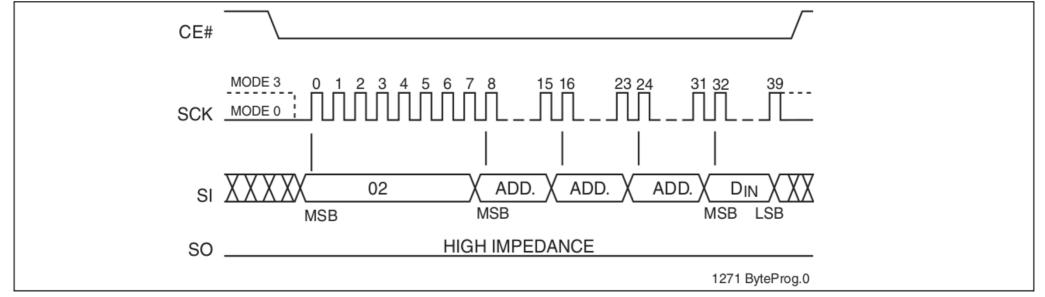




Пример със запис на един байт. Преди да бъде записан байта, съответния сектор/страница трябва да бъде изтрит.

Повече за флаш паметите в лекцията за настройка и диагностика на микропроцесорни системи.





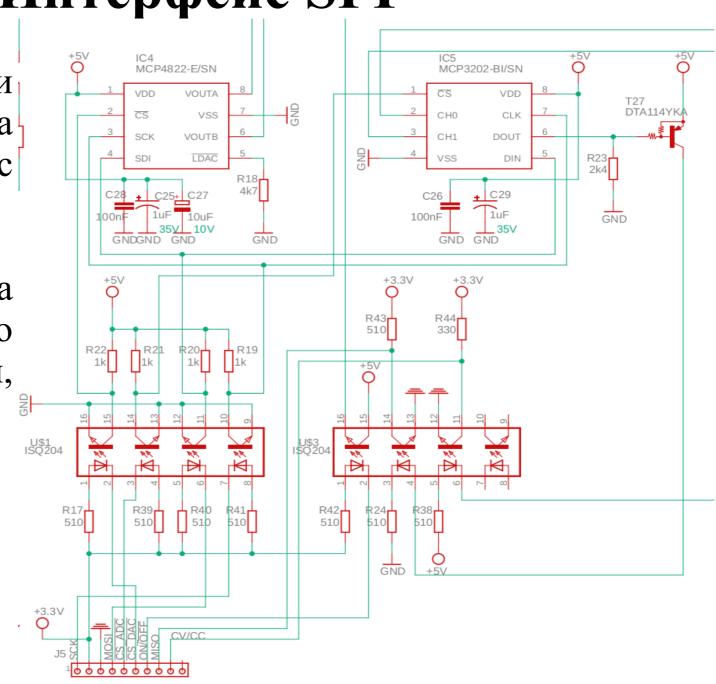
Галванично разделяне и транслиране на нива. Пример с ЦАП, АЦП.

Сигналите са неинвертирани. Ако се инвертирани, трябва:

uint8_t byte_inv;

byte_inv = ~byte_data;

spi write(byte inv);



При ТОК през фотодиода = 10 mA, времената 3a отпушване/запушван фотона e транзистора съответно 3 и 2.5 µs. Това означава, че всеки бит ще отнеме поне 10 µs, което отговаря на 100 kHz, или 100 kbit/s, което е ниска скорост за интерфейс. такъв Има оптрони с on/off времена дори = 20 μs.

	cpuche 51					
Input	Forward Voltage (V _F)		1.2	1.65	V	$I_F = 50 \text{mA}$
	Reverse Current (I_R)			10	μΑ	V _R =4V
Output	Collector-emitter Breakdown (BV _{CEO}) (Note 2)	70			V	$I_{\rm C} = 1 \mathrm{mA}$
	Emitter-collector Breakdown (BV $_{ECO}$) Collector-emitter Dark Current (I_{CEO})	6		50	V nA	$I_{E} = 100\mu A$ $V_{CE} = 10V$
Coupled	Current Transfer Ratio (CTR) (Note 2) IS201, ISD201, ISQ201 IS201, ISD201, ISQ201 IS202, ISD202, ISQ202 IS202, ISD202, ISQ202 IS203, ISD203, ISQ203 IS203, ISD203, ISQ203 IS204, ISD204, ISQ204 IS204, ISD204, ISQ204 Collector-emitter Saturation Voltage $V_{\rm CE(SAT)}$ Input to Output Isolation Voltage $V_{\rm ISO}$ Input-output Isolation Resistance $V_{\rm ISO}$ Output Turn on Time $V_{\rm OFF}$ Output Turn off Time $V_{\rm OFF}$	75 10 125 30 225 50 200 100 5300 7500 5x10 ¹⁰	0.2 3.0 2.5	250 450 400 0.4	% % % % % % % V V RMS V PK Ω μs μs	$\begin{array}{c} 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 1 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 10 \text{V V}_{_{\rm CE}} \\ 10 \text{mA I}_{_{\rm F}}, 2 \text{mA I}_{_{\rm C}} \\ \text{See note 1} \\ \text{See note 1} \\ \text{V}_{_{\rm IO}} = 500 \text{V (note 1)} \\ \text{I}_{_{\rm F}} = 10 \text{mA} \\ \text{V}_{_{\rm CE}} = 5 \text{V}, R_{_{\rm L}} = 75 \Omega \\ \end{array}$

SD карти

SD картите (Secure **D**igital) са памети, проектирани за първи път през 1999 от фирмите Toshiba, SanDisk, Matsushita [1], [2], [3], [4].

Произвеждат се в три различни корпуса:

- *оригинален (9 извода / 25 MHz)
- *мини (11 извода / 50 MHz)
- *микро (8 / 50 MHz)

В зависимост от капацитета на използваната флаш памет биват 4 вида:

- *стандартен (SD Standard Capacity) до 2 GB,
- *висок (SD High Capacity) до 32 GB,
- *разширен (SD eXtended Capacity) до 2 ТВ,
- *входно/изходен (SD Input/Output) вместо флаш памет, в слота се включват GPS, модеми, FM радио, RFID четец, Wi-Fi модули и други

SD карти

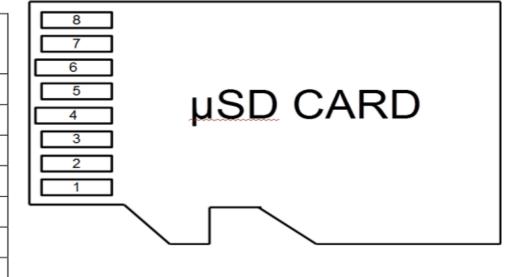
µSD картата може да използва 2 интерфейса –

- *4-битов паралелен
- *SPI (режим 0)

Издърпващи резистори DAT0/DAT1/DAT2/DAT3/CMD стойност е от $10 \div 100 \text{ k}\Omega$

са желателни. Тяхната

Извод	Паралелен	SPI	
	интерфейс	интерфейс	
8	DAT1		
7	DAT0	DO (MISO)	
6	VSS		
5	CLK	SCLK (SCK)	
4	VDD		
3	CMD	DI (MOSI)	
2	DAT3	CS (SS)	
1	DAT2		



Фиг. 1 – Разположение на изводите на микро SD карта.

На фиг. 2 е показана блоковата схема на μSD. От нея се вижда, че има **контролер**, който приема **команди** по интерфейса и осъществява записа и четенето на данни от флаш паметта [5], [6].

Логиката се захранва с 2.7 ÷ 3.6 V, а консумацията при запис може да достигне десетки милиампери.

Достъпът до паметта става с групи от байтове, наречени блок.

Размерът на блока по **подразбиране е 512 байта**. Контролерът поддържа команда, с която може да се зададе друг размер на блока (чрез запис в CSD регистъра).

Някой карти поддържат блокове от $1 \div 2048$ байта, а други само 512/1024/2048.

SD карти Интерфейсен драйвер uSD CARD Контролер OCR[31:0] Вътрешен тактов CID[127:0] генератор RCA[15:0] DSR[15:0] CSD[127:0] SCR[63:0] Flash памет

Фиг. 2 – Блокова схема на микро SD карта.

При подаване на захранване към картата (чрез вкарването ѝ в SD цокъла) по подразбиране тя е конфигурирана за работа с паралелен интерфейс.

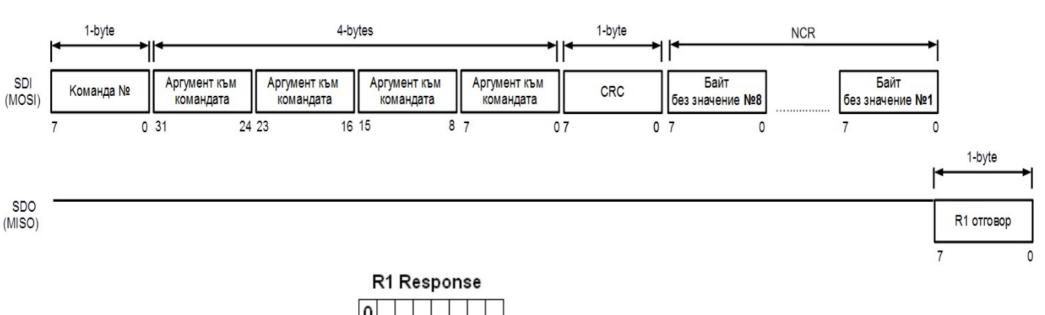
Инициализационна процедура за работа с SPI.

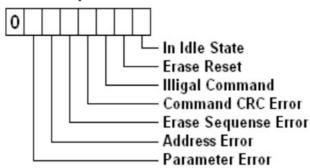
За да се **избере SPI** трябва DI (MOSI) и CS (SS) да се задържат в логическа единица, а SCLK трябва да генерира 74

или повече импулса с честота 100 kHz или 400 kHz. След това контролерът вече ще приема команди по SPI, като първата от

тях трябва да е CMD0 (рестарт).

Подаването на команди към картата има форматът, показан на фиг. 3. Първо се изпраща номер на командата, след това аргумент, CRC байт за проверка и накрая от 0 ÷ 8 байта време (наречено NCR), в което контролерът на картата трябва да изпрати отговор. В зависимост от изпратеният номер на командата, контролерът връща като отговор различен брой байтове, чието съдържание обикновено са статус битове. Примерни видове отговори са R1(фиг. 3), R2, R3 и R7. Някои команди отнемат повече време от NCR. Тогава се изпраща отговор R1b (R1 + busy flag), който представлява R1 отговор, последван от флаг за заето устройство, който в случая се реализира с SDO (MISO) = логическа 0 (т.е. предават се постоянно данни 0х00). Микроконтролерът трябва да изчака, докато не получи 0xFF от контролера на SD картата, което означава, че командата е била обработена. Списък с командите е даден на фиг. 4 [7], [8].





Фиг. 3 – Комуникация по SPI с SD карта.

Command Index	Argument	Response	Data	Abbreviation	Description
CMD0	None(0)	R1	No	GO_IDLE_STATE	Software reset.
CMD1	None (0)	R1	No	SEND_OP_COND	Initiate initialization process.
ACMD41(*1)	*2	R1	No	APP_SEND_OP_COND	For only SDC. Initiate initialization process.
CMD8	*3	R7	No	SEND_IF_COND	For only SDC V2. Check voltage range.
CMD9	None (0)	R1	Yes	SEND_CSD	Read CSD register.
CMD10	None (0)	R1	Yes	SEND_CID	Read CID register.
CMD12	None (0)	R1b	No	STOP_TRANSMISSION	Stop to read data.
CMD16	Block	R1	No	SET_BLOCKLEN	Change R/W block size.
	length[31:0]				
CMD17	Address[31:0]	R1	Yes	READ_SINGLE_BLOCK	Read a block.
CMD18	Address[31:0]	R1	Yes	READ_MULTIPLE_BLOCK	Read multiple blocks.
CMD23	Number of	R1	No	SET_BLOCK_COUNT	For only MMC. Define number of blocks to transfer
	blocks[15:0]				with next multi-block read/write command.
ACMD23(*1)	Number of	R1	No	SET_WR_BLOCK_ERASE_COUNT	For only SDC. Define number of blocks to pre-erase
	blocks[22:0]				with next multi-block write command.
CMD24	Address[31:0]	R1	Yes	WRITE_BLOCK	Write a block.
CMD25	Address[31:0]	R1	Yes	WRITE_MULTIPLE_BLOCK	Write multiple blocks.
CMD55(*1)	None (0)	R1	No	APP_CMD	Leading command of ACMD <n> command.</n>
CMD58	None (0)	R3	No	READ_OCR	Read OCR.

^{*1:}ACMD<n> means a command sequense of CMD55-CMD<n>.

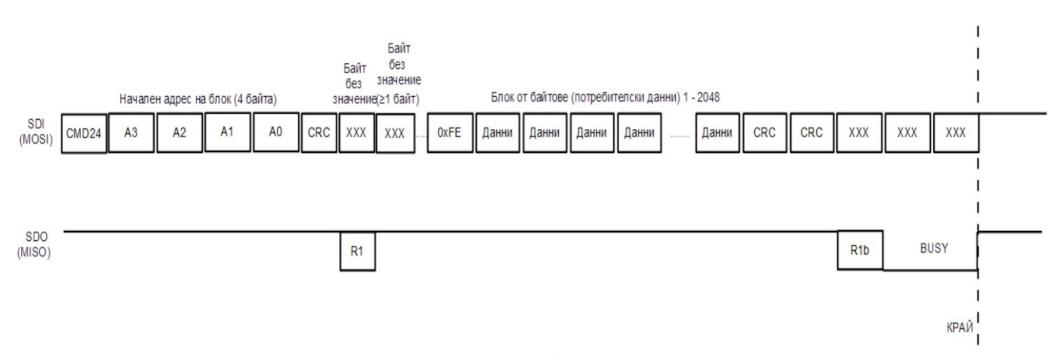
Фиг. 4 – Видове команди, приемани от SD карта.

^{*2:} Rsv(0)[31], HCS[30], Rsv(0)[29:0]

^{*3:} Rsv(0)[31:12], Supply Voltage(1)[11:8], Check Pattern(0xAA)[7:0]

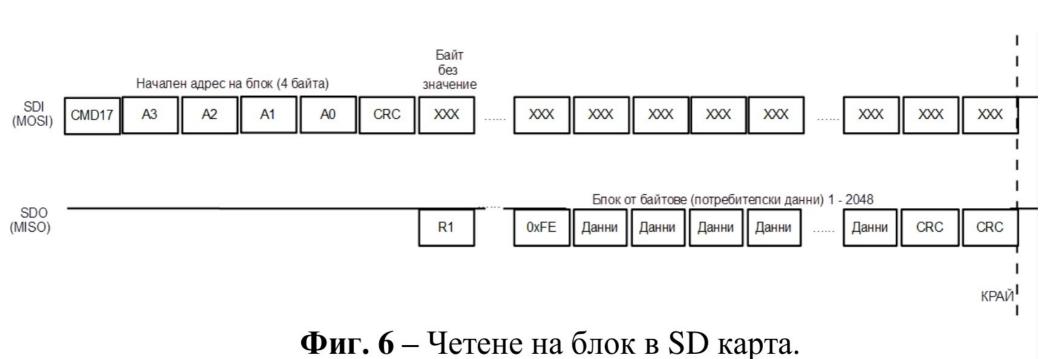
Запис в картата е показан на фиг. 5. Започва се с изпращане на команда СМD24 с аргумент число, указващо адреса на първия байт от блока, в който ще се записва. Изпраща се един байт с СRС. Получава се R1 отговор, след което се изчаква пауза от ≥ 1 байт. След това се изпраща т.нар. даннов символ (data token), представляващ байт 0xFE. След data token-а се изпращат байтовете на блока, чийто брой варира в зависимост от типа на картата ($1 \div 2048$ байта).

Накрая се изпращат и 2 байта CRC към блока (в SPI режим CRC байтовете не се проверяват от SD по подразбиране, но тази функция може да се включи с CMD59; изключение правят команди CMD0 и CMD8, които винаги трябва да са последвани от валиден CRC байт). След двата CRC байта SD картата отговаря с R1b байт, като busy флагът е държан в нула, докато всички байтове от блока са записани. Последното може да отнеме десетки милисекунди, затова е предвидена команда за запис на няколко блока наведнъж (CMD25).



Фиг. 5 – Запис на блок в SD карта.

Четене от картата е показано на фиг. 6. Започва се с изпращане на командата CMD17 с аргумент число, указващо адреса на първия байт от блока, от който ще четем. Изпраща се един байт с CRC. Приема се R1 отговор. Изчакват се няколко байта (0xFF), докато пристигне данновия символ (0xFE). Когато той пристигне, следват прочетените данни от блока. В края на прочетените данни има два байта CRC, които могат да бъдат игнорирани в SPI режим. С тях приключва трансферът. Четенето може да стане на няколко блока с командата CMD18.



Файловата система контролира съхранението и извличането на данните от паметта. Файлова система се използва с различни видове памети. С помощта на файловата система данните се разделят и идентифицират лесно, което позволява по-добро съхранение на данни от различен тип. Без файлова система не бихме могли да кажем докъде се съхраняват байтовете на едни данни и къде започват байтовете на други. При използване на файлова система данните (байтовете) се групират във логически единици, наречени файлове. Файловете се разполагат на различни адреси в паметта. Възможно е един файл да е разположен в няколко блока на различни адреси. Когато изтрием този файл, освободените блокове могат да се използват за други файлове. След дълга употреба на паметта е възможно голямо "накъсване" на файловете по различни адреси. Тогава се казва, че

паметта е фрагментирана. Достъпът до файл фрагментирана памет е по-бавен от достъп до файл, разположен на последователни адреси. Затова паметта трябва да се дефрагментира периодично. Използването на файлова система води до намаляване на полезния размер на паметта. Във всеки един файл и в началните адреси от паметта има мета-данни, използвани само от файловата система. Тези данни не са потребителски. Въпреки това използването на файлова система е желателно, тъй като логическото разделяне на файлове води до улеснен достъп до информацията. В резултат програмата, използваща тази информация, не трябва да имплементира алгоритъм за достъп до паметта (това вече е направено от файловата система с функции като fopen, fclose, fseek и т.н.). Допълнително файловата система имплементира проверка за грешки (error correction), back-up на данните и контрол на достъпа до файловете.

Съществуват различни видове файлови системи. MMC/SD спецификациите препоръчват следните файлови системи:

```
*FAT12 за карти с обем ≤64MB;
```

- *FAT16 при 128 MB ÷ 2 GB;
- *FAT32 при 4 GB ÷ 32 GB;
- *exFAT при 64 GB ÷ 2ТВ.

На следващите няколко слайда е дадена примерна програма, която записва файл с име myfile.txt и съдържание "Hello, world!" в SD карта от микроконтролера LM4F232 и FAT32 файлова система.

Файловата система изисква периодично извикване (10 ms) на функцията disk_timerproc() за правилната работа на вътрешната ѝ логика.

```
void SysTickHandler(void){
   // Call the FatFs tick timer.
   disk_timerproc();
}
```

```
int main(void){
  WORD bytes written;
  FATFS fatfs;
  FIL myfile;
  char *msg = "Hello, world!"; //13+1 chars
  ... Инициализация на системен такт, таймер и SPI интерфейс ...
  //API функции за достъп до SD картата и работа с файлове
  f mount(0, &fatfs); //Mount the file system, using logical disk 0.
  f open(&myfile, "myfile.txt", FA WRITE | FA CREATE NEW);
  f write(&myfile, msg, 14, &bytes written);
  f close(&myfile);
  f mount(0, NULL); //Unmount the file system
  while(1){ }
```

Интерфейс QSPI

Интерфейс QSPI

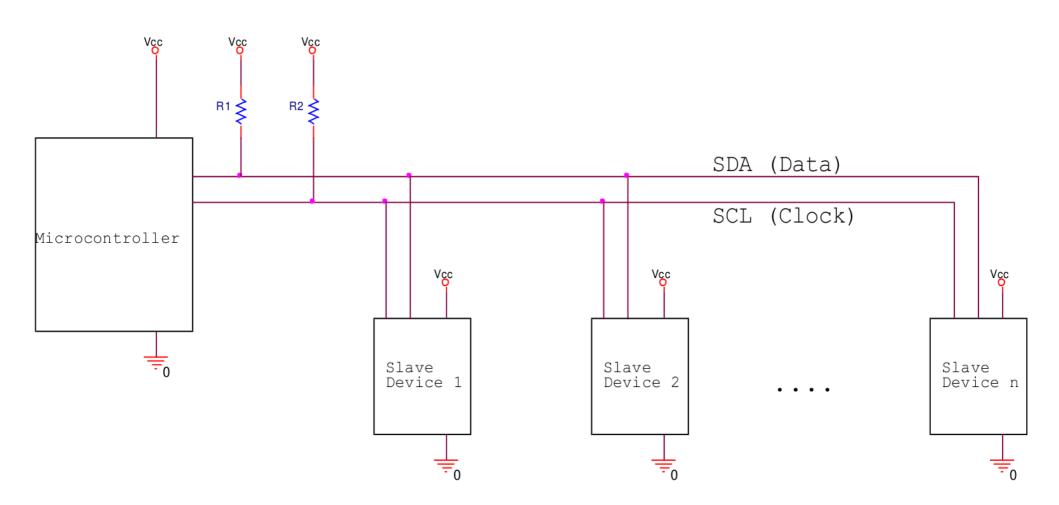
Интерфейс QSPI

I²**C интерфейсът** (IIC – Inter Integrated Circuit) е създаден от фирмата Philips и се използва, за комуникация между ИС в рамките на една вградена система. Това е сериен, синхронен, напрежителен, несиметричен, еднополярен интерфейс.

Предаването на информацията се осъществява посредством сигналите:

- *SDA данните, предавани серийно по този проводник.
- *SCL тактовият сигнал, по който е синхронизирано изпращането, бит по бит, на данните.

Към двата проводника са свързани издърпващи (pullир) резистори към захранването на системата. Те са необходими, защото предаването на информация е двупосочно от вида полу-дуплекс. Това означава, че микроконтролерът ще използва изводът си, свързан към SDA, веднъж като вход и веднъж като изход. Аналогично – подчиненото устройство ще използва SDA като вход, когато иска да приеме информация и след това като изход, когато иска да предаде информация.

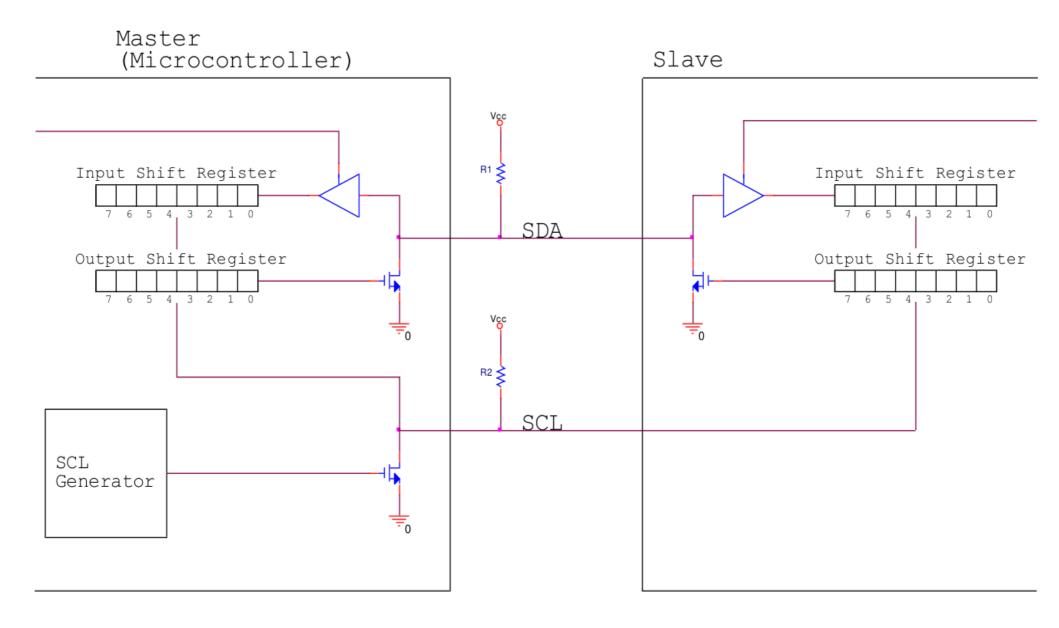


Към двата проводника са свързани издърпващи (pullир) резистори към захранването на системата. Те са необходими, защото предаването на информация е двупосочно от вида полу-дуплекс. Това означава, че микроконтролерът ще използва изводът си, свързан към SDA, веднъж като вход и веднъж като изход. Аналогично – подчиненото устройство ще използва SDA като вход, когато иска да приеме информация и след това като изход, когато иска да предаде информация.

Тази конфигурация води до една теоретична конфликтна ситуация, в която ако и двата чипа са установили изводите си SDA като изходи и единият е в логическа 1, а другият — в логическа 0, то ще се получи късо съединение между захранващия извод Vcc и масата GND.

За да се избегне тази възможност за SDA се използват изходи с отворен дрейн (или колектор), които изискват режимен издърпващ резистор.

SCL също включва такъв резистор, защото протокола I^2 С дефинира ситуация, в която някой от чиповете задържа тактовия сигнал в логическа 0.



Аналогични на I²C са интерфейсите:

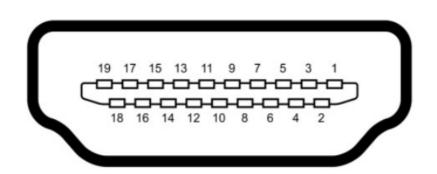
- *SMBus създаден от Intel през 1995. Дефинира по-строго изискванията за ниво и времеви параметри (timings) на сигнала.
- *I²S използва се за предаване на цифров звуков сигнал. Съдържа един допълнителен проводник (Word Select), указващ изпращаният байт на кой канал принадлежи (при стерео предаване ляв или десен).

I²C интерфейса се характеризира със следните скорости на предаване:

- *Оригинална версия от 1982 100 kbit/s.
- ***Версия 1** (1992) **400 kbit/s** (Fast mode).
- *Версия 2 (1998) 3.4 Mbit/s (High-speed mode).
- *Версия 3(2007) 1 Mbit/s (Fast mode plus).
- *Версия 4 (2012) 5 Mbit/s (Ultra Fast mode).

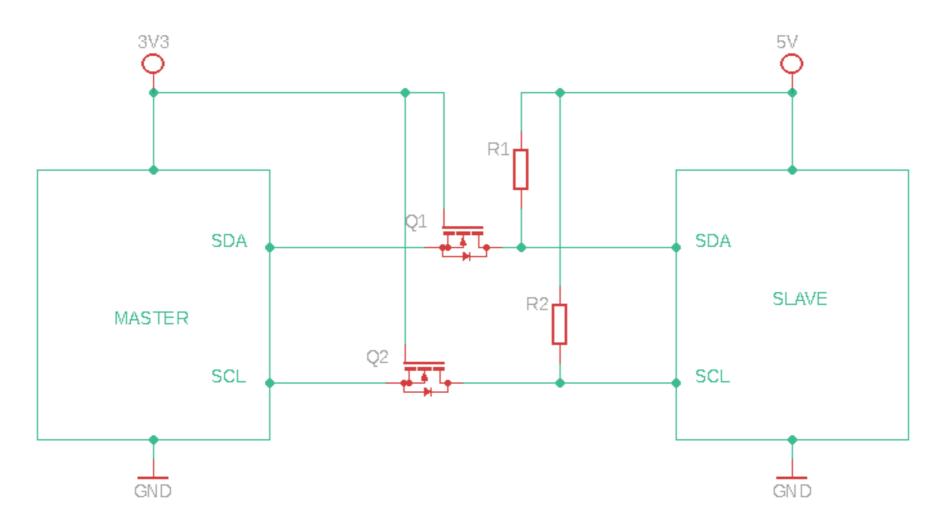
Въпреки че този интерфейс се използва главно за комуникация между ИС в рамките на една вградена система, то не липсват примери за приложения и в комуникацията между две отделни устройства.

Пример - всеки персонален компютър използва I 2 С като част от HDMI интерфейса фиг. 6.3. С негова помощ се "опознават" поддържаните видео формати от изобразяващото устройство (монитор, телевизор, прожектор и други).

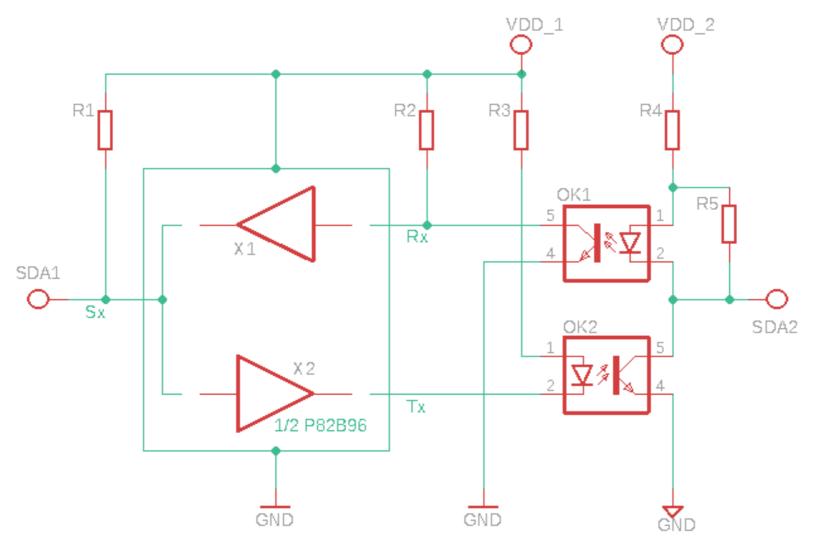


Фиг. 6.3-HDMI куплунг. I²C на извод 15 – SCL и извод 16 – SDA.

Транслирането на нивата между две схеми с различни захранващи напрежения трябва да е двупосочно и може да стане по начина, показан в лекцията "Паралелни интерфейси".



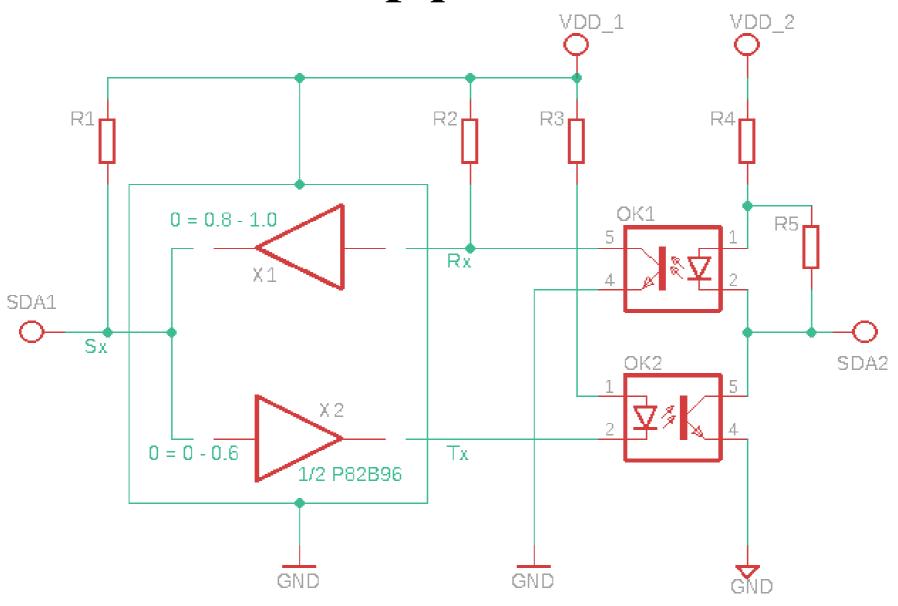
Галванично разделяне също е възможно. Показаната схема позволява работа до около 5 kHz с 4N36 [9].



Как схемата от миналия слайд не "увисва" (latch up) само в едно състояние, подобно на bus keeper-a?

Буферите са специални — изхода на единия от тях е проектиран да имат **нестандартна логическа нула**, която да може да се приеме от I2C устройството, но да не може да се приеме от входа на другия буфер. Така буферите се "разминават" и никога не се задейства положителна обратна връзка.

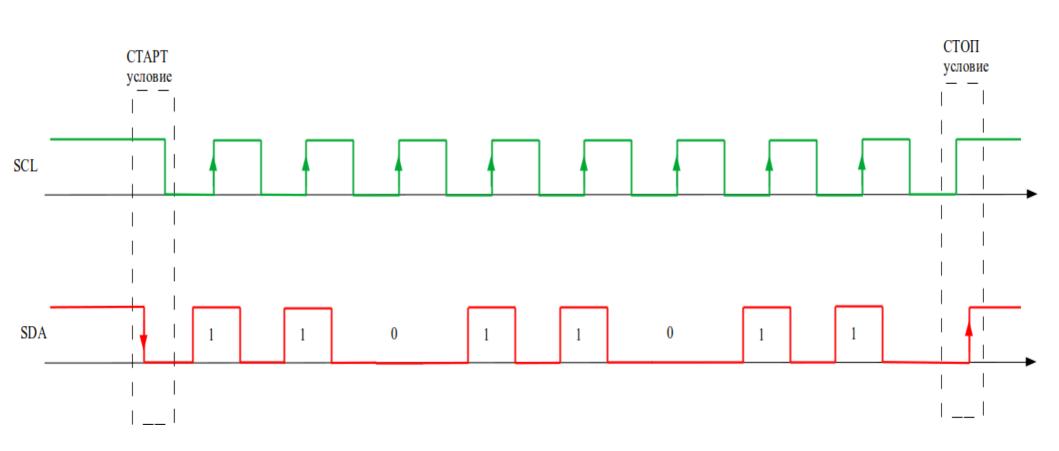
 $Sx_out(0)=0.8 \div 1.0V$ (по $I^2C \ 0 \div 1.5V$ се счита за нула) $Sx_in(0) = 0 \div 0.6 \ V$ (Tx = 0V при $Sx \le 0.6V$) $Sx_in(1) = 0.7 \div 5 \ V$ (Tx = 5V при $Sx \ge 0.7V$) => При Rx=0, Tx=1



I²C комуникацията се осъществява по стандартизиран **протокол**.

Обменът на данни започва с условие СТАРТ, продължава с трансфер на данни и завършва с условие СТОП.

Условията старт и стоп са специални събития, реализирани чрез комбинация на логически нива и фронтове на SCL и DATA линиите, които са уникални и се различават от данните. На следващия са показани едно старт и стоп условие.



Старт условие се генерира при спадащ фронт на SDA линията, докато SCL линията е във високо ниво.

Стоп условие се генерира при нарастващ фронт на SDA линията, докато SCL линията е във високо ниво.

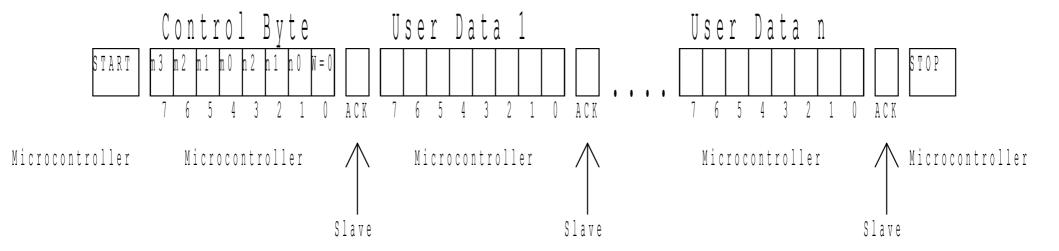
Между старт и стоп условията се изпращат **потребителските** данни. Всеки бит от тях трябва да запази своето състояние, докато SCL е във високо ниво (в противен случай ще се генерира лъжливо старт или стоп условие и трансферът ще се наруши), т.е. трансферът на данни се осъществява по нарастващ фронт.

Форматът на данните при запис от микроконтролер в подчинена ИС е показан на следващата фигура.

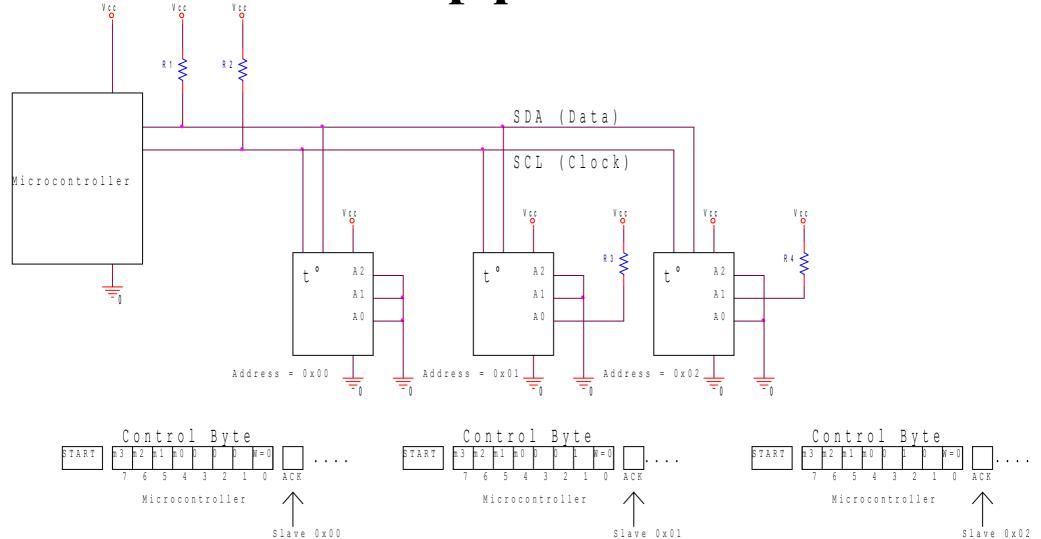
Микроконтролерът генерира СТАРТ условие, след което изпраща контролен байт. Този байт достига до всички подчинени устройства. Старшата тетрада (битове m0 ÷ m3) съдържа контролен код, който е различен и фиксиран за различните подчинени чипове – трябва да се провери datasheet-а им.

Следват три бита (n0 ÷ n2), които указват младшата част на 7-битовия адрес на подчиненото устройство и понякога могат да бъдат променяни. Благодарение на тях към една I2C шина могат да се свържат повече от един чип от един и същи вид. Последният бит от контролния байт е четене/запис (R/!W) и при запис трябва да е 0. Ако на I²C шината има устройство със зададения адрес (битове $m0 \div m3 + n0 \div n2$), то трябва да отговори с изпращане на един бит, наречен АСК (acknowledge) или още - потвърждение. Неговото ниво логическа 0. След това се потребителските данни User Data 1 ... User Data n и най-накрая се генерира условие стоп, с което трансферът приключва.

Запис на данни от главно в подчинено устройство.



На фигурата на следващия слайд е показано свързване на три еднакви температурни датчика, чиито адреси са зададени хардуерно с изводи 1, 2 и 3 (рефлектират върху битове n0 ÷ n2).

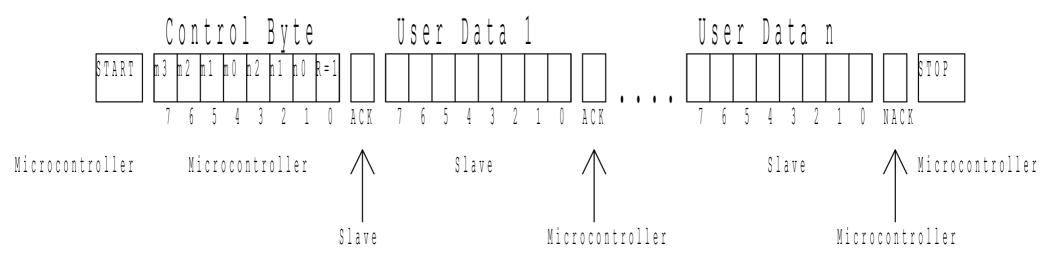


Трансферът на данните от подчинена ИС към микроконтролера се определя като **четене** и форматът е показан на следващата фигура.

Да се обърне внимание на предавателя и приемника под всеки байт!

Ако микроконтролерът иска да спре приемането на данни, той трябва да генерира **NACK** бит (No Acknowledge, **логическа** 1) и след това условие СТОП.

Четене на данни от подчинено устройство.



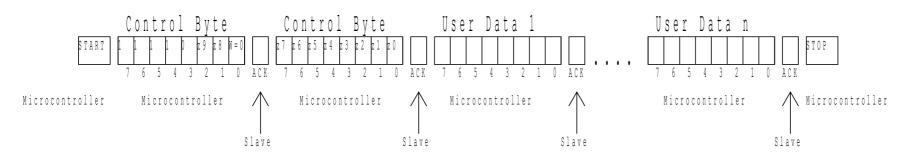
Отделените седем бита $m0 \div m3$ и $n0 \div n2$ позволяват на една I^2C шина да се свържат до $2^7 = 128$ чипа (минус един броудкаст адрес и няколко за бъдещо ползване).

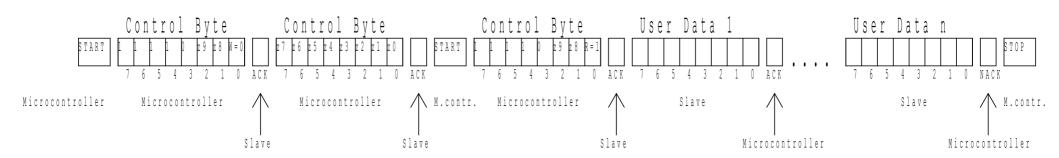
Версия 1 на протокола дефинира някои леки промени в протокола, които позволяват адресиране на $2^{10} = 1024$ (т.е. 10-битов адрес) чипа.

То е показано на следващия слайд. Новото тук е фиксираното число **11110** в контролния байт. То указва, че ще се използва **10-битово адресиране**. Следват битове z9 ÷ z0, които са 10-битовия адрес на подчиненото устройство. Да се обърне внимание на двойното изпращане на условие СТАРТ и редуването на W=0 и R=1 при четене (MCU <--> SLAVE)!

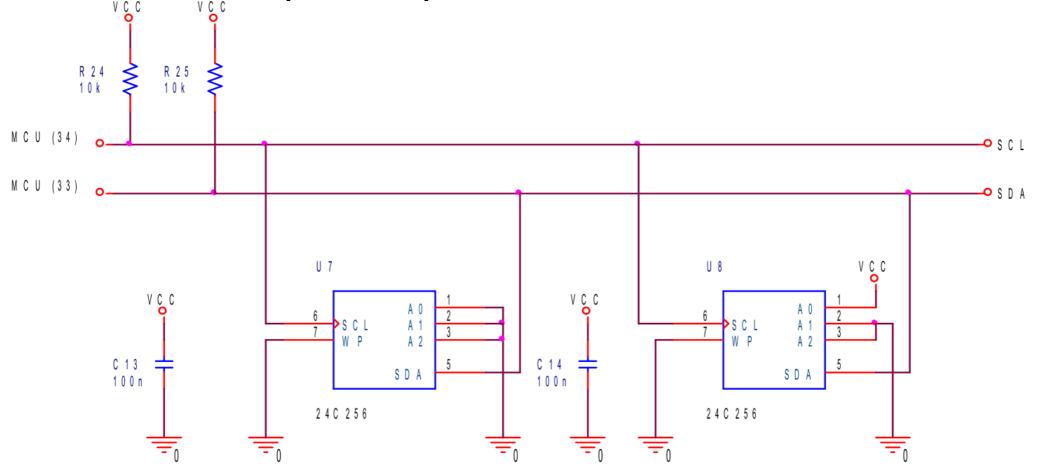
Четене и запис при 10-битово адресиране.

 $MCU \longrightarrow SLAVE$





Пример — на схемата по-долу е показано свързване на 2 чипа EEPROM памет от един и същи вид — AT24C256 (капацитет: 32768 8-битови думи). Микроконтролерът е PIC18F4550 и цялата система работи при VCC=5V.



Запис на байт в AT24C256. Забележете вътрешния адрес (first + second word address), който за главното устройство са просто два даннови байта, но за паметта са вътрешен 16-битов адрес.

Figure 7. Device Address

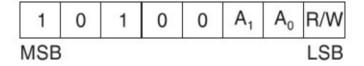
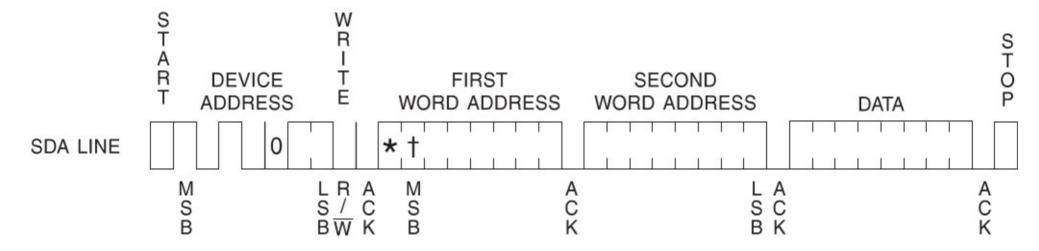
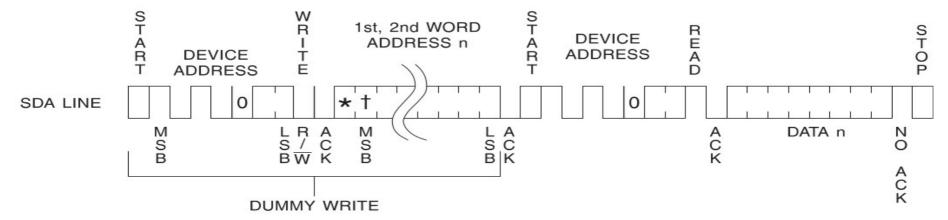


Figure 8. Byte Write



Четене на байт/ове от AT24C256. Забележете как се задава адрес (вътрешен адресен брояч), който бива четен след второто START условие.

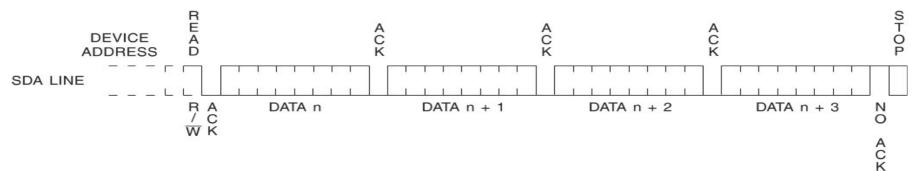
Figure 11. Random Read



Notes: (* = DON'T CARE bit)

(† = DON'T CARE bit for the 128K)

Figure 12. Sequential Read



Литература

- [1] http://elm-chan.org/docs/mmc/mmc_e.html
- [2] http://www.dejazzer.com/ee379/lecture_notes/lec12_sd_card.pdf
- [3] SD Specifications, Part 1, Physical Layer, Simplified Specification, Version 2.00
- [4] SD Specifications, Part E1, SDIO Simplified Specification, Version 2.00,
- February 8, 2007
- [5] Samsung SD & MicroSD Card product family SDA 3.0 specification compliant-
- Up to High Speed mode
- [6] TOSHIBA SD Card Specification
- [7] https://www.sdcard.org
- [8] AN10911 SD(HC)-memory card and MMC interface conditioning, NXP, 2013.
- [9] AN460, "Using the P82B96 for bus interface", Philips Semiconductor, 2001.