

## ЛЕКЦИЯ 8

### СИСТЕМА ЗА ВХОД/ИЗХОД

- ⌚ **Периферни устройства**
- ⌚ **Свързване на периферията**
- ⌚ **Портове за вход/изход**
- ⌚ **Видове В/И подсистеми**
- ⌚ **Протоколи за вход/изход**
- ⌚ **Драйвери за вход/изход**

КА-08

1/26

## ВЪНШНА ПАМЕТ

**Носителят**, който използват запомнящите ПУ (**ЗУ**), се нарича **външна памет (ВП)**.

**Защо е необходима ВП** (нали **има ОП**)?

- ❶ ОП е енергозависима  $\Rightarrow$  трябва да има и **енергонезависимо помнене** на данни.
- ❷ големите обеми данни изискват разумен **компромис между цена и бързина**.
- ❸ в ОП не може да се поставят **всички програми**, които ЦП някога ще изпълни (**някои ще бъдат създадени едва утре**).

КА-08

3/26

## ВИДОВЕ ПУ

Предназначението на ПУ е да осигурят на главните (**ЦП** и **ОП**) **връзка с околнния свят**.

**Главната разлика** между ПУ и главните, които са изцяло електронни, е че **ПУ имат и механични компоненти**, т. е. **те са бавни**.

**Видът на връзката определя 4 вида ПУ:**

- ❶ **входни** (**клавиатура, скенер, четец и др.**);
- ❷ **изходни** (**екран, печат, манипулятор и др.**);
- ❸ **запомнящи** (**входно-изходни + носител**);
- ❹ **комуникационни** (**МОдулятор-ДЕМОдулятор**).

КА-08

2/26

## ВИДОВЕ ЗУ

Запомнящите устройства се различават по **четири показателя**:

- ❶ **технология** за помнене;
- ❷ **механика** за достъп до носителя;
- ❸ **материал**, от който се изработка носителят;
- ❹ **взаимна връзка** между устройство и носител.

КА-08

4/26

## ТЕХНОЛОГИИ ЗА ПОМНЕНЕ

**Технологията определя как ще бъде изработен запомнящият элемент.**

**① Магнитна технология:**

- 😊 възможен е **презапис** на данните;
- 😊 проблеми с магнитния **материал**.

**② Оптическа технология:**

- 😊 икономична (**повече елементи в см<sup>2</sup>**);
- 😊 бързо тиражиране чрез **щамповане**;
- 😊 **еднократен запис** (**преодолява се**).

КА-08

5/26

## МАГНИТНИ ДИСКОВЕ

Магнитните дискове се изработват от **различен материал**, който се покрива с тънък слой от **железен окис**.

**① Твърди дискове (алуминий):**

- 😊 **повече повърхности** (дисков **пакет**);
- 😊 възможна **повреда при удар**.

**② Гъвкави дискове (пластмаса):**

- 😊 **евтин и огъващ** се материал;
- 😊 **само две повърхности** (**един диск**).

КА-08

7/26

## ВИД НА НОСИТЕЛЯ

**Механиката за достъп до носителя определя и вида на носителя.**

**① Лентови устройства (1 движение):**

- 😊 **проста механика** (съвместимост, цена);
- 😊 **загуба** на носителя (от спирането);
- 😊 **голяма разлика** във времето за достъп.

**② Дискови устройства (2 движения):**

- 😊 (**почти**) **еднакво време за достъп**;
- 😊 **сложна механика** (по-скъпи);
- 😊 **енергоемки** (постоянно въртене).

КА-08

6/26

## МЯСТО НА НОСИТЕЛЯ

**Взаимодействието** на носителя с устройството може да бъде **различно**.

**① Със сменяем носител:**

- 😊 **ЗУ** е с **неограничен капацитет**;
- 😊 носителят може и да се **пренася**;
- 😊 **сложно калибриране** (обем и скорост).

**② С несменяем (капсулован) носител:**

- 😊 **еднократно калибриране** в завода;
- 😊 **защита** на носителя (висока плътност);
- 😊 носителят **ограничава обема** на ЗУ;
- 😊 **за пренос на данни** се **демонтира** ЗУ.

КА-08

8/26

## ПОДСИСТЕМА ЗА В/И

**Базовата организация** на компютърните системи **не се е променила** съществено.

От трите главни подсистеми, тази **за В/И** е претърпяла **най-големи промени**, поради появата и използването на нови ПУ.

Въпреки увеличаването на ПУ, **техниката за свързването им към компютрите остава стандартна** и за програмист, който познава основните принципи, **не е проблем** да изучи характеристиките на новопоявило се ПУ и **да програмира «общуването» на ЦП с него.**

КА-08

9/26

## ОСОБЕНОСТИ

**Подсистемата за вход и изход** съдържа както ПУ, така и техните контролери.

Специализираните процесори за вход/изход (**каналите**) също **са част от тази подсистема**.

**Контролерът надзира** ПУ в съответствие с командите на ЦП и преобразува **данные** от вътрешно представяне във формата на ПУ.

**Границата** между ПУ и контролер **е размита**. От появата на ИС с ВСИ **normalna практика** е контролерът да се разработва по смесена **апаратно-програмна технология**.

КА-08

11/26

## СВЪРЗВАНЕ КЪМ ЦП

Подсистемата за **В/И** се свързва към ЦП чрез **шината за В/И**, съдържаща адресни, даннови и управляващи линии (жици).

**Логически (но не винаги и физически)** шините за В/И и шините на ОП **са различни**.

Бавното действие на **ПУ** налага те да **се свързват** към шината на ЦП чрез **посредник**, наречен **контролер (периферен адаптер)**.

Той **управлява** ПУ и «превежда» **сигналите**.

В **някои системи** се използват допълнителни **процесори за В/И**, наречени **канали**.

КА-08

10/26

## ПОРТОВЕ ЗА В/И

За да осъществи своята работа по управление на ПУ **контролерът** трябва да **съхранява (буферира) сигнали**.

За целта неговата **апаратна част** съдържа определен брой **регистри**, достъпни и на ЦП.

Те се наричат **портове** (за В/И) за да не става объркване с регистрите на ЦП.

**Броят на портовете** зависи от спецификата на управляваното **ПУ**, а **адресите им** – от **конструктора** на КС. **Най-общо** портовете са три: **управление, данни и състояние**.

КА-08

12/26

## ВИДОВЕ ПОДСИСТЕМИ

Конструкторите на ЦП използват **две схеми за пренос на данни** между регистрите на ЦП и портовете за В/И:

- ❶ **изолиран В/И:** шината за В/И и шината към ОП са **физически различни** и за пренос на данни между регистър на ЦП и В/И порт са необходими **нови МИ in и out**.
- ❷ **В/И по аналогия с обръщението към паметта:** ОП и В/И използват **обща шина** и за достъп до В/И порт могат да се използват **всички МИ** (дори ADD и SUB!).

КА-08

13/26

## ПОРТИЛИ КЛЕТКА?

Проектантът на КС **определя какво има на даден адрес** при В/И по аналогия.

**Когато на даден адрес има клетка ОП:**

- ❶ можем да **четем и да записваме** данни;
- ❷ **винаги** се чете **последното записано**.

**Когато да даден адрес има В/И порт:**

- ❶ **възможно е записът да е забранен**;
- ❷ **възможно е да не може да се чете (И)**;
- ❸ При всяко четене **долните** може да **са различни (В)**.

КА-08

15/26

## В/И ПО АНАЛОГИЯ

- ☺ За първи път се появява в **PDP-11**.
- ☺ Използва се в **M6800, M6809, M68000** и др.
- ☺ Изолиран В/И (**Интел**) чрез запояване може да се трансформира във В/И по аналогия.
- ☺ Не са необходими нови МИ за В/И.
- ☺ Използват се **всички МИ**, а не **само преноси**.
- ☺ Голям брой адреси за портове.
- ☺ Структурата на шината е **по-проста**.
- ☹ Част от **адресите на ОП** се губят за портове.
- ☹ Контролерите разпознават **по-дълги адреси**.
- ☹ **Специализираните МИ** могат да **са по-бързи**.
- ☹ **Обединението** на шините може да попречи.

КА-08

14/26

## ПРОТОКОЛИ ЗА В/И

Създаването на **подпрограми за общуване с периферията** е на порядък **по-сложно** от създаването на **обикновени програми**.

В общия случай устройствата за вход/изход използват **специфичен протокол за синхронизация**, наричан и **времедиаграма**.

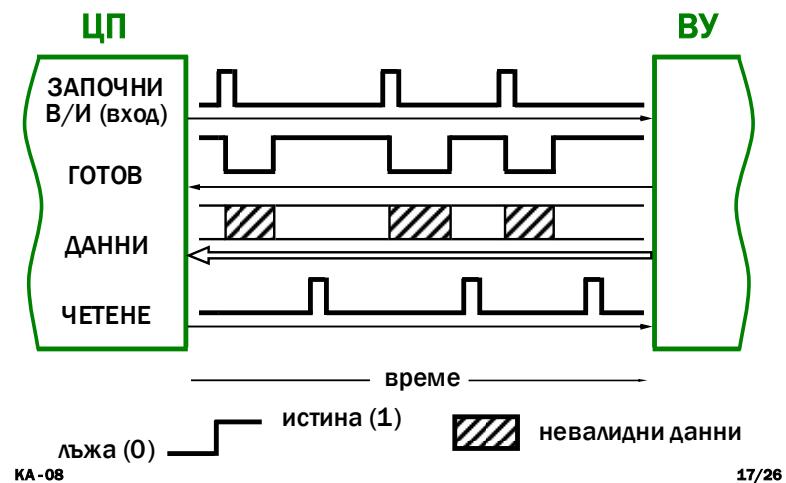
**Спазването на времевите ограничения** е основната **причина за сложността** на подпрограмите за обмен с периферията.

**Протоколите са стандартизираны** като между входния и изходния има малка разлика.

КА-08

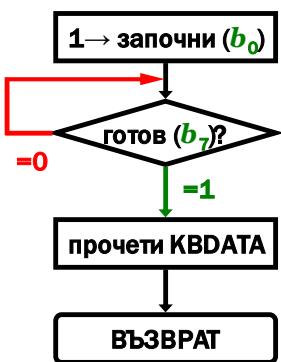
16/26

## ВХОДНА ОПЕРАЦИЯ



## ПРИМЕР: ППГ ЗА ВХОД

Въвеждането на данни може да бъде реализирано чрез следния алгоритъм:



```

KBDIN LDA KBCS
       ORA #1
       STA KBCS

KBDWT TST KBCS
       BPL KBDWT

LDA KBDATA
       AND #7FH

RTS
  
```

19/26

## ПРИМЕР: ВХОД

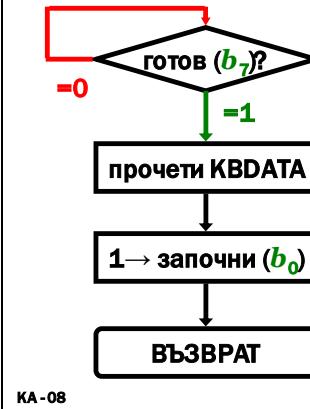
В този пример **портовете за управление и състояние са обединени**, т. е. те са на **един и същи адрес**, например **KBCS**.

Портът за **данни**, от който се чете въведен клавиш, е **на отделен адрес – KBDATA**.



## ПРИМЕР: ПАРАЛЕЛИЗЪМ

Ако незабавно стартираме операцията за вход можем да постигнем паралелна работа:



```

KBDIN TST KBCS
       BPL KBDIN

LDA KBDATA
       AND #7FH

KBINIT PUSH
       LDA KBCS
       ORA #1
       STA KBCS
       POPA

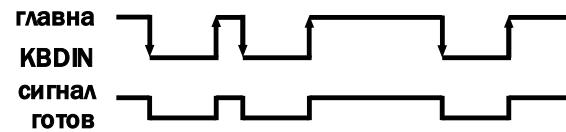
RTS
  
```

20/26

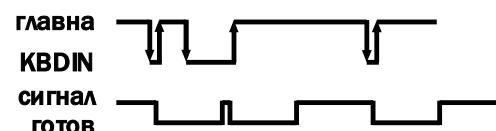
## СРАВНЕНИЕ

Ефектът от размяната се вижда при сравняване на времето на двата метода:

### ① несъвместен вход



### ② съвместен вход



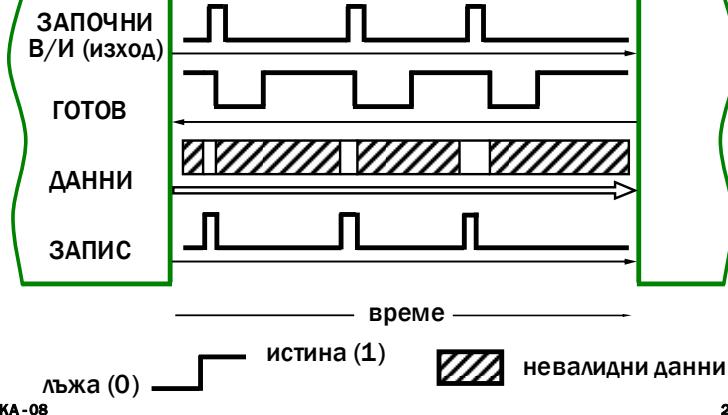
КА-08

21/26

## ИЗХОДНА ОПЕРАЦИЯ

ЦП

ИУ



КА-08

22/26

## ПРИМЕР: ИЗХОД

И в този пример портовете за управление и състояние са обединени и са на един и същи адрес, например PRCS.

Портът за данни, в който се записва знакът за печат, е на отделен адрес – PRDATA.

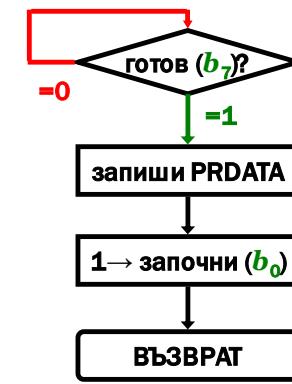


КА-08

23/26

## ПРИМЕР: ППГ ЗА ИЗХОД

Изходните операции по естествен начин допускат паралелна работа:



КА-08

PROUT TST PRCS  
BPL PROUT

STA PRDATA

LDA PRCS  
ORA #1  
STA PRCS

RTS

24/26

## ДРАЙВЕРИ ЗА В/И

Поради **времевите изисквания** ППГ за общуване с периферията са на порядък **по-сложни** от изчислителните ППГ (напр. *sin*). Тези ППГ имат и едно голямо **преимущество**: веднъж съставени, те могат да се използват до изчезване на съответните ЦП и ПУ.

ППГ за В/И **укриват особеностите** на ПУ и са **прообразът на операционните системи**.

Днес е прието тези ППГ да **се наричат драйвери** за В/И. Обичайна практика е **драйверът** за В/И да получи като **параметър базовия адрес на** използваните **портове**.

КА-08

25/26

## БЛАГОДАРЯ ВИ ЗА ВНИМАНИЕТО!

**БЪДЕТЕ С МЕН И В  
СЛЕДВАЩАТА ЛЕКЦИЯ,  
КОЯТО ЩЕ НИ ОТВЕДЕ  
В НЕВЕРОЯТНИЯ СВЯТ НА  
СИСТЕМАТА  
ЗА ПРЕКЪСВАНЕ**