

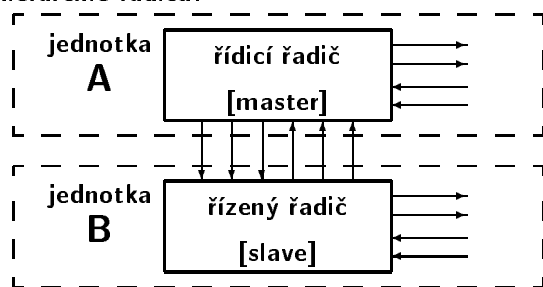
Řadič

- v užším slova smyslu: **řídící jednotka počítače**
(viz schéma počítače von Neumannova typu) **[control unit]**
- v širším slova smyslu: **řídící jednotka vůbec**
(např. řadič tiskárny, řadič aritmetické jednotky, řadič počítače apod.) **[controller]**

sekvenční obvod — výstupy: řídící signály
vstupy: stavové signály

řídící a stavové signály: • samostatné vodiče
• řídící sběrnice

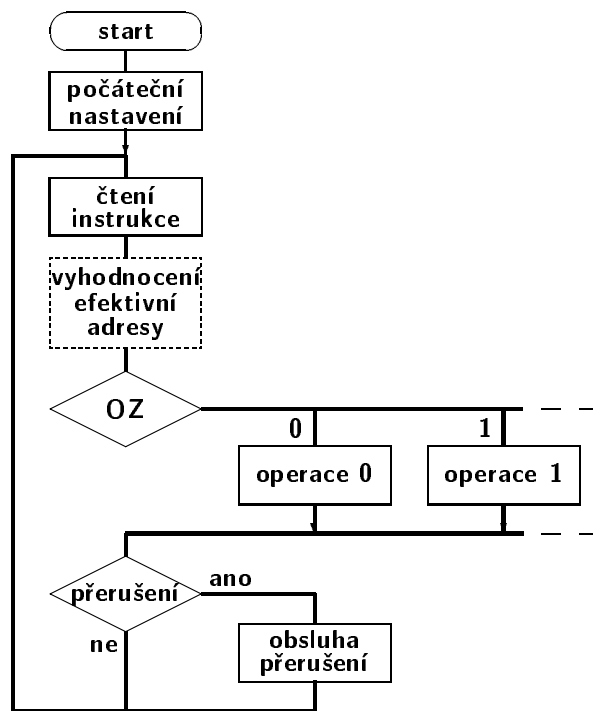
hierarchie řadičů:



UPS12 • 1

30.4.1995 © A. Pluháček

Řadič počítače: základní cyklus (instrukční cyklus)



UPS12 • 2

30.4.1995 © A. Pluháček

Poznámky k vývojovému diagramu:

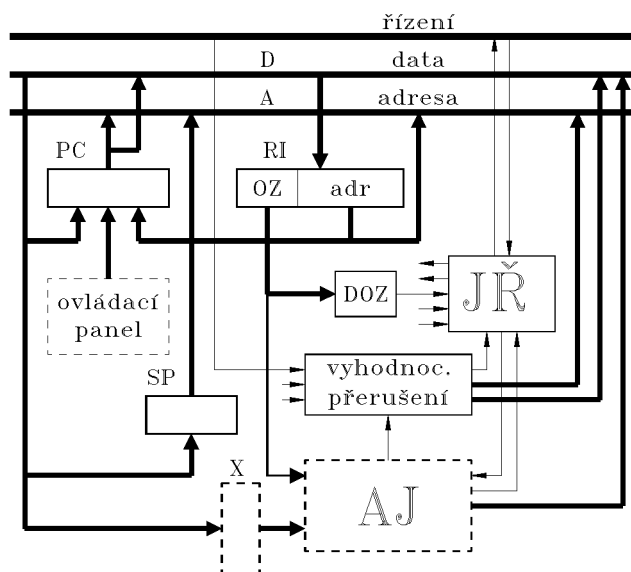
- Vývojový diagram je třeba modifikovat tak, aby vyhovoval požadovanému chování konkrétního procesoru a co nejvíce vyhovoval jeho realizaci.
- V rámci realizace konkrétních operací se provádí také příp. čtení operandů a uložení výsledku; součástí těchto akcí může být i příp. vyhodnocení efektivních adres.
- Operační znak bývá dekódován postupně, např.:
 - skupina aritmetických a logických operací se dekóduje společně;
 - přečtou se operandy;
 - dekóduje se a provede se konkrétní operace.
- Někdy je třeba přejít na obsluhu přerušení dříve než je naznačeno ve vývojovém diagramu — chybí-li např. potřebná virtuální stránka v hlavní paměti, nelze instrukci přečíst (natož dekódovat).
- Test požadavku na přerušení a jeho obsluha bývají někdy zařazeny na začátek základního cyklu.

UPS12 • 3

24.5.1995 © A. Pluháček

Řadič počítače — příklad:

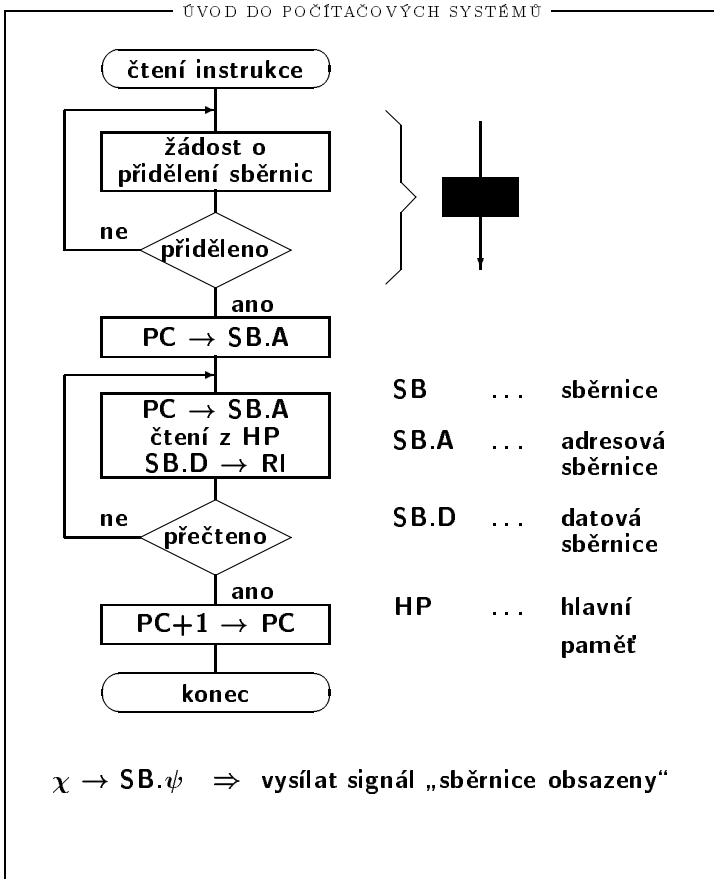
instrukce = 1 slovo (pojaté obecně, např. 32 b)
šířka datové sběrnice: 1 slovo



PC ... programový čítač, RI ... registr instrukcí,
DOZ ... dekodér operačního znaku, JŘ ... jádro
řadiče, SP ... ukazatel zásobníku, AJ ... aritm. j.

UPS12 • 4

11.5.1995 © A. Pluháček



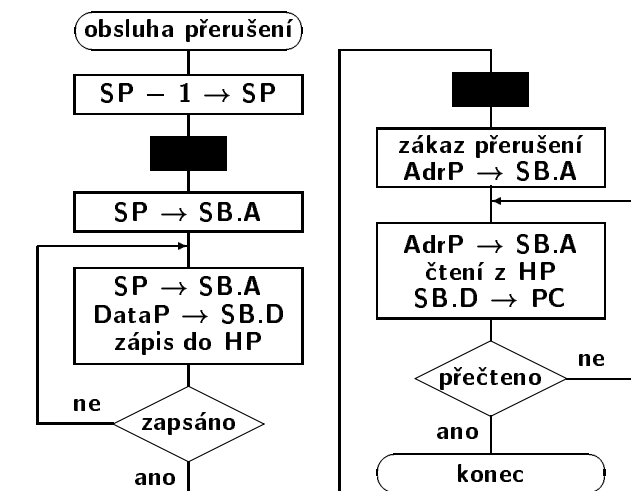
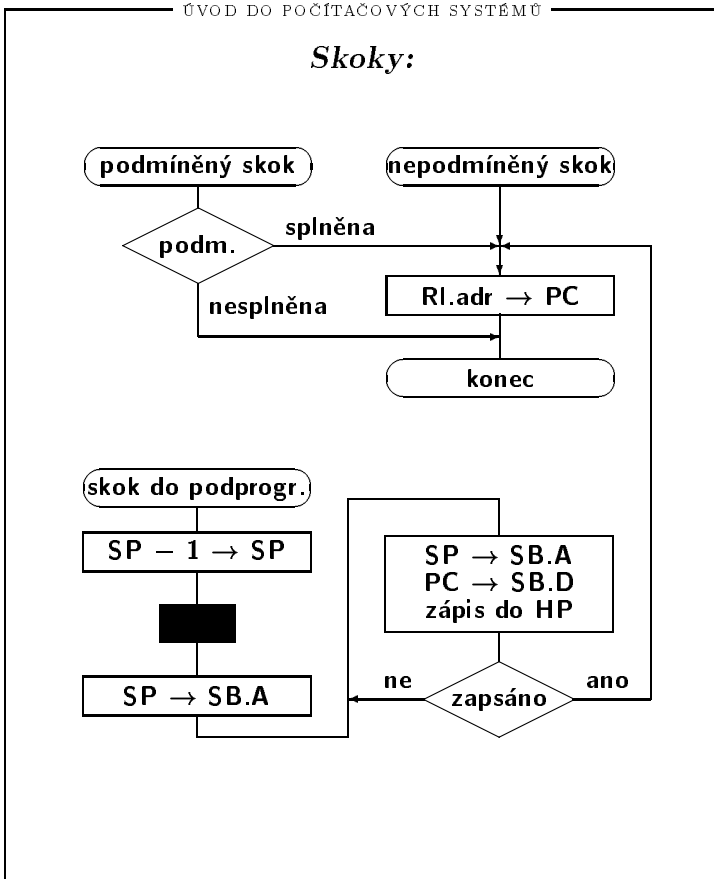
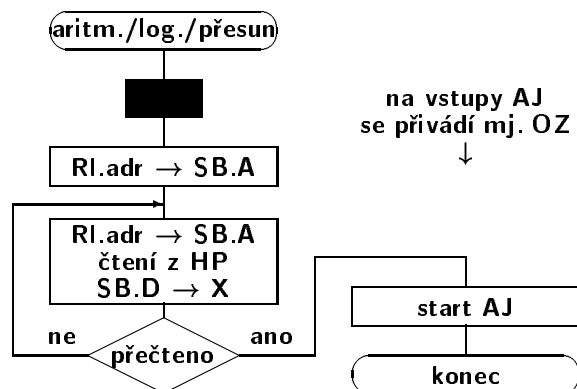
*Některé aritmetické a logické
operace a přesun:*

operace typu
$$S \odot \langle \text{adr} \rangle \rightarrow S$$
$$0 + \langle \text{adr} \rangle \rightarrow S \text{ (přesun)}$$

S ...střadač — obsažen v AJ

⊙ ... +, -, and, or, xor apod.

Tyto operace lze provést v 1 taktu.



DataP Data Přerušení (kontext): 1. PC
 :

Umožňují přesnou identifikaci příčiny přerušení a znovuspustění přerušeného programu (jeho pokračování).

AdrP Adresa, na níž je uložena Přerušovací adresa pro příslušnou příčinu přerušení.

Lze provést velmi rozmanité modifikace, např.:

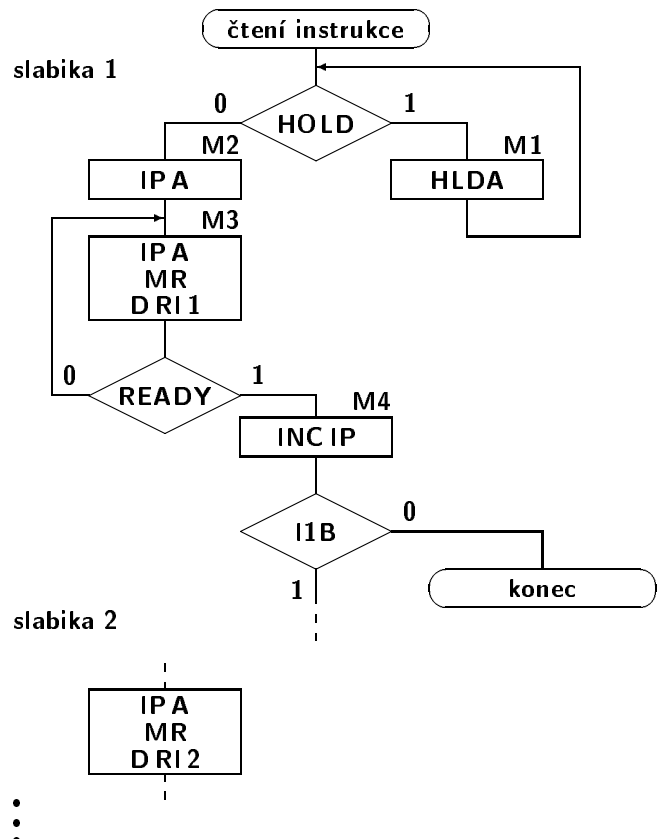
I. principiální modifikace:

1. **délka instrukce** — **proměnná** (1 nebo více slabik)
2. **šířka datové sběrnice: 8b = 1B** (1 slabika)
3. **funkci přidělovače sběrnic zastává procesor**
4. **reg. RI rozdělen na „podregistry“ RI 1, RI 2, ...**

II. čistě formální modifikace:

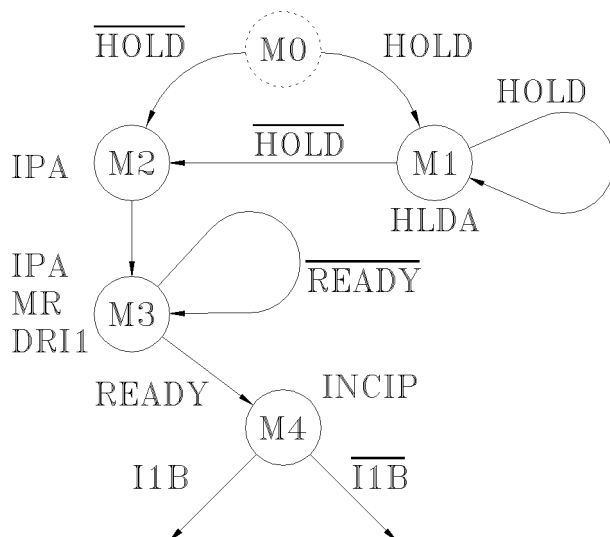
1. **IP [Instruction Pointer] místo PC**
2. **Místo dílčích operací (tzv. mikrooperací) i místo podmínek budou uváděny příslušné řídicí a stavové signály, např.:**

MR	čtení z HP [Memory Read]
IPA	IP → SB.A
INC IP	inkrementace IP (IP+1 → IP)
DRI 1	SB.D → RI 1
DRI 2	SB.D → RI 2
HLDA	sběrnice volná [HoLD Ackowledgement]
READY	hotovo (přečteno/zapsáno)
HOLD	uvolnit sběrnice (žádost)
I1B	délka instrukce > 1B
I2B	délka instrukce > 2B



Návrh řadiče (popř. jádra řadiče)

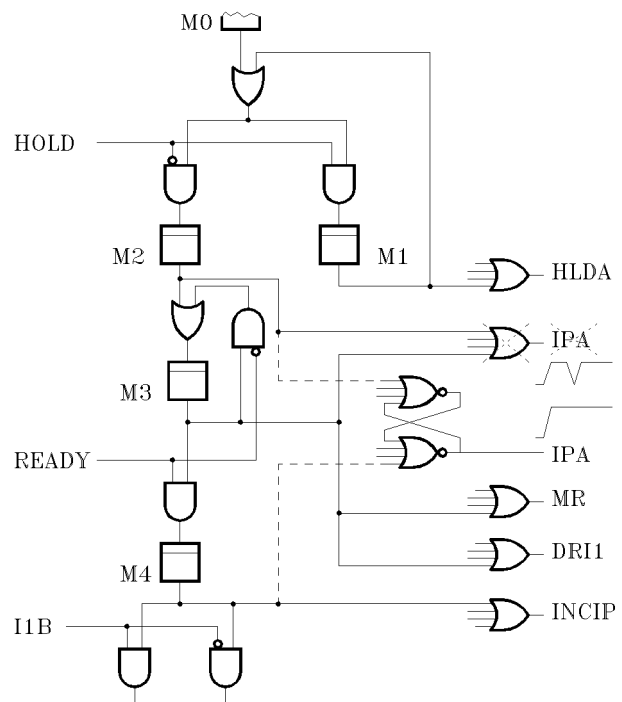
vývojový diagram — jiná forma grafu přechodů:



graf přechodů → sekvenční obvod — tzv. „klasický“ (nebo obvodový) řadič

Řadič s řídicími řetězci

(jedna z možností realizace klasického řadiče)



mikroprogramovaný řadič

Provedení 1 operace (např. provedení instrukce, včetně přečtení, dekódování atd. — u řadiče počítače) **sestává z provedení řady dílčích operací — tzv. mikrooperací.** Příkazy k provedení mikrooperací lze zapsat ve formě připomínající instrukce — tzv. **mikroinstrukce.** Ty tvoří tzv. **mikroprogram**, který lze uložit do tzv. **řídící paměti.**

Lze navrhnout „klasický“ řadič (nebo i jednodušší obvod), který bude zajišťovat postupné provádění mikroinstrukcí. „Počítač“ takto řízený bude fungovat jako tzv. **mikroprogramovaný řadič.**

mikroprogram — „nekonečný cyklus“

(viz základní cyklus počítače)

řadič počítače (jádro řadiče):

program

↓
instrukce ... mikroprogram (1 průchod cyklem)

↓
mikroinstrukce

soubor všech mikroprogramů daného procesoru:

mikroprogramové vybavení

[firmware]

• vertikální mikroprogramování:

- **krátké mikroinstrukce** (např. 16b) obdobné instrukcím → čítač adres mikroinstrukcí
- **1 mikroinstrukce ... několik taktů**

• horizontální mikroprogramování:

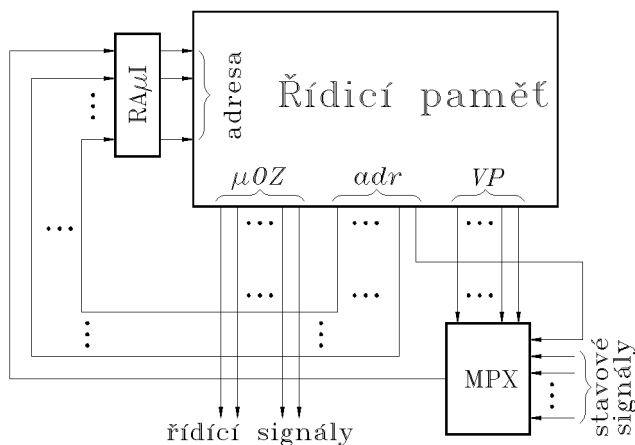
- **dlouhé mikroinstrukce** (64 a víc bitů)
- **1 mikroinstrukce ... 1 takt**
- **v mikroinstrukci přímo určeny řídící signály**
- **omezená volba adresy násl. mikroinstrukce**

horizontální mikroprogramování

μOZ	<i>adr</i>	<i>VP</i>
----------	------------	-----------

- μOZ — mikrooperační znak — hodnoty řídících signálů
- *adr* — adresa následující mikroinstrukce
- *VP* — výběr podmínky

struktura mikroprogramovaného řadiče — horizontální organizace



poslední bit adresy := hodnota vybrané podmínky

- **podmínka = některý stavový signál** ⇒ větvení:
adresa $\alpha\beta \dots \gamma 0$ nebo $\alpha\beta \dots \gamma 1$
- **podmínka = poslední bit *adr*** ⇒ nedochází k větvení

Proudové zpracování [Pipelining]

několik jednotek v kaskádě (srov. výrobní pás):

- každá jednotka provede část operace
- jednotky pracují současně

triviální případ — předčítání instrukcí:

jedna instrukce se provádí, další se čte a dekóduje

typická organizace:

jednotka

instrukce

čtení instrukce	1	2	3	4	5	6	...
dekódování OZ		1	2	3	4	5	...
čtení operandů			1	2	3	4	...
provedení operace				1	2	3	...
uložení výsledku					1	2	...

čas →

ideální případ: každý takt dokončena 1 instrukce

konflikty:

- **datový:** potřebná data dosud neuložena
 - **skokový:** adresu skoku prozatím nelze určit
- nejjednodušší řešení: počkat**

Počítače typu RISC

Jak navrhnout „rychlý“ procesor?

Řešení: Co „nejvýkonnější“ instrukce.

???

Statistika:

Př.: fa DEC: vývoj MicroVAX-32 ← VAX 11/780

98% instrukcí v typických úlohách (?) používá:

58% instrukcí zařazených do operačního kódu

15% mikroprogramového vybavení

Př.: fa Motorola (68000)

přesuny : cca 33% cca 33%

skoky a srovnávání : cca 35% cca 68%

+ − and or : cca 11% cca 79%

posuvy : cca 3% cca 82%

násobení : cca 0,6%

dělení : cca 0,1%

Závěr: Velmi „výkonné“ instrukce se používají příliš málo!

Co s tím?

Co „nejtriviálnější“, ale co „nejrychlejší“ instrukce.

Počítače typu RISC

[Reduced Instruction Set Computers]

(Počítače s redukováným souborem instrukcí)

charakteristické rysy:

- Poměrně malý počet instrukcí (≤ 128 ?), a to „velmi jednoduchých“

- Velmi krátká doba provedení instrukce (1 instrukce zprav. dokončena v 1 taktu)

- „Klasický“ (tj. obvodově realizovaný) řadič

- Proudové zpracování

- 1 instrukce — 1 slovo

- Malý počet formátů instrukcí (≤ 4)

- Malý počet způsobů adresace (≤ 4)

- Velký počet registrů (≥ 32)

- Komunikace s hlavní pamětí: pouze instrukcemi „přesun“

(aritmetické/logické operace: pouze mezi registry)

„protipól“ počítačů typu RISC:

Počítače typu CISC

[Complex Instruction Set Computers]

(Počítače se „rozsáhlým“ souborem instrukcí)