

IA039: Architektura superpočítačů a náročné výpočty

Paralelní počítače

Luděk Matyska

Fakulta informatiky MU

Jaro 2016

- Small-scale multiprocessing
 - 2–80 procesorů
 - převážně SMP (sdílená paměť)
- Large-scale multiprocessing
 - stovky, tisíce a více procesorů
 - Zpravidla distribuovaná paměť

Paralelní počítače (II)

- Architektura
 - Single Instruction Multiple Data, SIMD
 - Multiple Instruction Multiple Data, MIMD
- Programovací modely
 - Single Program Multiple Data, SMPD
 - Multiple programs Multiple Data, MPMD

- Procesory synchronizovány
 - Všechny vykonávají vždy stejnou instrukci
 - Analogie vektorových procesorů
- Jednoduché procesory
- Jednodušší programovací model
 - ale složité vlastní programování zejména skalárních výpočtů

Vektorový procesor

- Procesor schopný pracovat s *vektory* dat
 - vektor jako datový typ instrukční sady
 - Cray přišel i s vektorem registrů (jinak přímo práce s pamětí)
- Vektorový Load/Store
 - „skládání“ vektory z různých slov v paměti
 - vektor registrů s adresami paměťových buněk se skutečnými daty
 - „lokalizuje“ data pro další práci
 - fakticky provádí operace scatter/gather nad pamětí
- Paměťový subsystém
 - standardně nepracuje s vyrovnávací pamětí
 - prokládaná (banked) paměť
 - více souběžně běžících operací nad pamětí
 - dosahuje vyšší propustnosti než využití vyrovnávací paměti zejména tam, kde jsou data „náhodně“ rozptýlena v paměti (random access)
- Další info např. <http://www.cs.berkeley.edu/~pattrsn/252S98/Lec06-vector.pdf>

- Plně asynchronní systém
- Procesory zcela samostatné
 - Není třeba speciální výroba (off-the-shelf)
- Výhody
 - Vyšší flexibilita
 - Teoreticky vyšší efektivita
- Nevýhody
 - Explicitní synchronizace
 - Složitě programování

- Sdílená paměť (Shared Memory Architecture)
- Předávání zpráv (Message passing)

- Paměť odělená od procesorů
- Uniformní přístup k paměti
- Nejsnazší propojení – sběrnice
- „Levná“ komunikace
- Složité prokládání výpočtu a komunikace (aktivní čekání)

Předávání zpráv

- Každý procesor „viditelný“
- Vlastní paměť u každého procesoru
- Explicitní komunikace – předávání zpráv
- Vysoká cena komunikace (výměny dat)
- Možnost prokládání výpočtů a komunikace

- Nonuniform memory access architecture (NUMA)
- Cache-only memory access architecture (COMA)
- Distributed shared-memory (DSM)

Non-uniform memory access

- Přístup k různým fyzickým adresám trvá různou dobu
- Umožňuje vyšší škálovatelnost
- Potenciálně nižší propoztnost
- Koherence vyrovnávacích pamětí
 - ccNUMA

Cache only memory access

- NUMA s charakterem vyrovnávací paměti
- Data putují k procesorům, které je používají
- Pouze zdánlivá hierarchie
 - Systém musí hlídat, že má jedinou kopii
- Experimentální

Distributed shared-memory

- Distribuovaný systém – cluster
 - Lokální paměť každého uzlu
 - Vzdálená paměť ostatních uzlů

„Fikce“ jedné rozsáhlé paměti
- Hardwarové řešení
 - Zpravidla využívá principů virtuální paměti
 - Transparentní
- Softwarové řešení
 - Knihovna
 - Netransparentní, programátor program musí explicitně přizpůsobit

Koherence vyrovnávacích pamětí

- Příčiny výpadku vyrovnávací paměti:
 - **Compulsory** miss: 1. přístup k datům
 - **Capacity** miss: nedostatečná kapacita
 - **Conflict** miss: různé adresy mapovány do stejného místa
 - **Coherence** miss: různá data v různých vyrovnávacích pamětech
- Poslední případ se týká multiprocesorů

Řešení problému koherence

- Vyrovnávací paměti musí vědět o změně
- Metody založené na broadcastu
- Adresářové metody

- Broadcastový přístup
 - Propojovací síť s „přirozeným“ broadcastem – sběrnice
- Každý procesor sleduje *všechny* přístupy k paměti

- Reakce na změnu dat ve vzdálené (vyrovnávací) paměti
- Řádka v aktuální (naslouchající) vyrovnávací paměti je zneplatněna
- V případě opětného přístupu je přehrána ze vzdálené paměti

- Řádka je okamžitě obnovena
- Při opětovném přístupu je již k dispozici
- Nevýhody
 - Falešné sdílení (nepracují na stejných datech)
 - Přílišné zatížení sběrnice
- Nelze rozhodnout, zda update nebo zneplatnění je obecně lepší

Koherence vyrovnávacích pamětí II

- Snoopy schema založené na broadcastu
 - Nepoužitelné u složitějších propojovacích sítí
 - Není rozšiřitelné (scalable)
- Redukce „oslovených“ vyrovnávacích pamětí – Adresáře
 - Položka u každého bloku paměti
 - Odkazy na vyrovnávací paměti s kopií tohoto bloku
 - Označení exkluzivity (právo pro čtení)

- Tři základní schemata
 - Plně mapované adresáře
 - Částečně (Limited) mapované adresáře
 - Provázané (chained) adresáře
- Zhodnocení vlastností
 - Na základě velikosti potřebné paměti
 - Na základě složitosti (počtu příkazů) protokolu

Plně mapované adresáře

- Každá adresářová položka má tolik údajů, kolik je vyrovnávacích pamětí (procesorů)
- Bitový vektor „přítomnosti“
 - Nastavený bit znamená, že příslušná vyrovnávací data má kopii bloku paměti
- Příznak exkluzivity
 - Stačí jeden na blok
 - Jen jedna vyrovnávací paměť
- Příznaky v každé vyrovnávací paměti (každý blok)
 - Příznak platnosti
 - Příznak exkluzivity

Omezené adresáře

- Plné adresáře velmi paměťově náročné
 - Velikost paměti: P^2M/B
 - P je počet vyrovnávacích pamětí
 - M velikost hlavní paměti
 - B velikost bloku
- Data nejsou zpravidla široce sdílena
 - Většina adresářových bitů má hodnotu nula
- Použití přímých odkazů
 - Nebude již stačit jeden bit

Omezené adresáře II

- Množina ukazatelů na vyrovnávací paměti
 - Dynamická alokace dle potřeby
- Vlastnosti
 - Počet bitů ukazatele: $\log_2 P$
 - Počet položek v poolu ukazatelů: k
 - Výhodnější než přímo mapovaná: pokud $k < \frac{P}{\log_2 P}$
- Informovány jen explicitně uvedené vyrovnávací paměti

- Pokud přestanou stačit položky
 - Příliš mnoho sdílených bloků
- Možné reakce
 - Zneplatnění všech sdílených (broadcast, Dir_iB)
 - Výběr jedné položky (i náhodně) a její zneplatnění (bez broadcastu, Dir_iNB)

- Coarse-vector ($\text{Dir}_i \text{CV}_r$)
 - r je velikost regionu (více procesorů), kterému odpovídá jeden bit (tedy více procesorů)
 - Přepnutí interpretace při přetečení
 - Omezený broadcast všem procesorům v oblasti.
- LimitLESS: programové přerušení při přetečení

Provázaná schemata

- Cache-Based linked-list
- Centrálně pouze jediný ukazatel
- Ostatní ukazatele svázané s vyrovnávací pamětí
 - Vyrovnávací paměti „provázany“ ukazateli
- Výhody
 - Minimalizace paměťových nároků
- Nevýhody:
 - Složitý protokol.
 - Zvýšená komunikace (více zpráv než nutno)
 - Zápis je delší (sekvenční procházení seznamu)

Hierarchické adresáře

- Použité v systémech s vícenásobnými sběrnici
- Hierarchie vyrovnávacích pamětí
 - Vyšší úroveň na každém propojení sběrnic
 - Vyšší paměťové nároky
 - Vyšší úroveň musí držet kopie paměťových bloků sdílených nižší úrovní
 - Není třeba rychlá paměť
- V principu hierarchie snoopy protokolů

Rozšiřitelnost (Scalability)

- Není jednotná definice
- Používané základní formulace – rozšiřitelný je takový systém, pro nějž platí:
 - Výkon roste lineárně s cenou
 - Je zachován konstantní poměr Cena/Výkon
- Alternativní parametr – **Míra rozšiřitelnosti**
 - Změna výkonu přidáním procesoru
 - Změna ceny přidáním procesoru
 - Smysluplný rozsah počtu procesorů

$$\begin{aligned} S(N) &= \frac{T_{\text{EXEC}}(1)}{T_{\text{EXEC}}(N)} \\ &= \frac{T_{\text{comp}}(1) + T_{\text{comm}}(1)}{T_{\text{comp}}(N) + T_{\text{comm}}(N)} \end{aligned}$$

- Ideální zrychlení vyžaduje

$$\begin{aligned} T_{\text{comp}}(N) &= T_{\text{comp}}(1)/N \\ T_{\text{comm}}(N) &= T_{\text{comm}}(1)/N \end{aligned}$$

- Teoretický pojem, realita závisí na aplikaci
 - Různé hodnoty pro různé aplikace
 - Vliv paralelizovatelnosti problému (Amdalův zákon)

Rozšiřitelné propojovací sítě

- Požadavky na ideální síť:
 - Nízka cena rostoucí lineárně s počtem procesorů (**N**)
 - Minimální latence nezávislá na **N**
 - Propustnost rostoucí lineárně s **N**

- Tři základní komponenty
 - Topologie
 - Přepínání dat (jak se data pohybují mezi uzly)
 - Směrování dat (jak se hledá cesta mezi uzly)

- Rozlišujeme následující základní parametry
 - Velikost sítě – počet uzlů **N**
 - Stupeň uzlu **d**
 - Poloměr sítě **D**
 - Nejdelší nejkratší cesta
 - Bisection width **B**
 - Redundance sítě **A**
 - Minimální počet hran, které je třeba odstranit, aby se síť rozpadla na dvě
 - Cena **C**
 - Počet komunikačních linek v síti

Bisection width

- Šířka rozpůlení
 - Minimální počet linek, které je třeba odstranit, aby se systém rozpadl na dvě stejné části
- **Bisection bandwidth** – propustnost při rozpůlení
 - Celková kapacita (propustnost) výše odstraněných linek
- Ideální vlastnost:
 - Bisection bandwidth vztažená na procesor je v daném systému konstantní.

- Klasifikace na základě rozměru
 - Jednorozměrné
 - Dvourozměrné
 - Třírozměrné
 - Hyperkrychle

Jednorozměrné propojovací sítě

- Linerání pole
- Jednotlivé prvky navázány na sebe
 - „Korálky“
- Nejjednodušší
- Nejhorší vlastnosti

Dvourozměrné propojovací sítě

- Kruh
 - Uzavřené lineární pole
- Hvězda
- Strom
 - Snižuje poloměr sítě ($2 \log \frac{N+1}{2}$)
 - Stále špatná redundance a bisection (band)width
 - Tlustý strom (fat tree)
 - Přidává redundantní cesty ve vyšších úrovních

Dvourozměrná mřížka

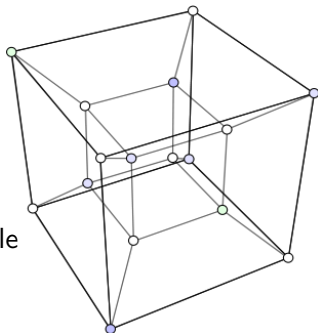
- Velmi populární
 - Dobré vlastnosti
 - Poloměr $2(\mathbf{N}^{1/2} - 1)$
 - Bisection $\mathbf{N}^{1/2}$
 - Redundance 2
 - Avšak vyšší cena a proměnný stupeň uzlu
- Torus
 - Uzavřená dvourozměrná mřížka
 - Poloměr $\mathbf{N}^{1/2}$
 - Bisection $2\mathbf{N}^{1/2}$
 - Redundance 4
 - Vyšší cena – přidá $2\mathbf{N}^{1/2}$ hran

Třírozměrná síť

- Vlastnosti
 - Poloměr $3(N^{1/3} - 1)$
 - Bisection $N^{2/3}$
 - Redundance 3
 - Cena akceptovatelná $2(N - N^{2/3})$
- Konstrukčně složitá

Hyperkrychle

- Velmi zajímavá topologie
- Obecně n -rozměrná krychle
- Základní parametry
 - Poloměr **$\log N$**
 - Bisection **$N/2$**
 - Redundance **$\log N$**
 - Vyšší cena **$(N \log N)/2$**
- Mřížky speciálními případy hyperkrychle
- Snadné nalezení cesty
 - Binární číslování uzlů



Plně propojené síť

- Teoretická konstrukce
- Vynikající poloměr (1)
- Neakceptovatelná cena $(\mathbf{N} * (\mathbf{N} - 1)/2)$ a stupeň uzlu $(\mathbf{N} - 1)$

- Konkrétní mechanismus, jak se paket dostane ze vstupu na výstup
- Základní přístupy
 - Přepínání paketů, store-and-forward
 - Přepínání obvodů
 - Virtuální propojení (cut-through)
 - Směrování červí dírou (wormhole routing)

Store-and-forward

- Celý paket se uloží
- A následně přepoše
- Jednoduché (první generace paralelních počítačů)
- Vysoká latence $\frac{P}{B} * D$
 - **P** je délka paketu, **B** je propustnost a **D** je počet „hopů“ (vzdálenost)

Přepínání okruhů

- Tři fáze
 - Ustavení spojení – zahájeno vzorkem (probe)
 - Vlastní přenos
 - Zrušení spojení
- Výrazně nižší latence $\frac{P}{B} * D + \frac{M}{B}$
 - **P** je v tomto případě délka vzorku a **M** je délka zprávy (nejsou nutné pakety)
 - Pro **P** \ll **M** latence není závislá na délce cesty

Virtuální propojení

- Zprávu rozdělíme do menších bloků – flow control digits (flits)
 - První flits obsahuje informace o cestě (především cílovou adresu)
 - Další flits-y obsahují vlastní data
 - Poslední flits ruší cestu
- Posíláme jednotlivé flits-y kontinuálně
 - Jsou-li buffery dostatečně velké, odpovídá přepínání okruhů
- Latence $\frac{HF}{B} * D + \frac{M}{B}$
 - **HF** je délka flitsu, zpravidla **HF** \ll **M**

- Speciální případ virtuálního propojení
- Buffery mají právě délku flits
- Latence nezávisí na vzdálenosti
 - Analogie pipeline
 - Paket je rozložen v bufferech několika uzlů – odtud *červí díra*
- Podporuje replikace paketů
 - Vhodné pro multicast a broadcast

Virtuální kanály

- Sdílení fyzických kanálů
- Několik bufferů nad stejným kanálem
 - Flits uložen v příslušném bufferu
- Využití
 - Přetížená spojení
 - Zábрана deadlocku
 - Mapování logické na fyzickou topologii
 - Garance propustnosti systémovým datům

Směrování v propojovacích sítích

- Hledání cesty
- Vlastnosti
 - Statické směrování
 - Zdrojové
 - Distribuované
 - Adaptivní směrování (vždy distribuované)
- Minimální a ne-minimální

Fault tolerance propojovacích sítí

- Kontrola chyb
- Potvrzování zpráv
- Opakované zasílání zpráv

Zpoždění paměti

- Paměť výrazně pomalejší než procesor
 - Čekání na paměť podstatně snižuje výkon systému
- Možná řešení:
- *Snížením zpoždění* – zrychlení přístupu
- *Ukrytím zpoždění* – překryv přístupu a výpočtu

Snížení zpoždění paměti

- **NUMA:** NonUniform Memory Access
 - Každé logické adrese odpovídá konkrétní fyzická adresa
- **COMA:** Cache-Only Memory Architecture
 - Hlavní paměť je chápána jako *attraction memory*.
 - Řádky paměti se mohou volně přesouvat.
 - Mohou existovat sdílené kopie řádků paměti.

Rekapitulace

Communication to computation ratio	NUMA		COMA	
	Small working set	Large working set	Small working set	Large working set
Low	Good	Medium	Good	Good
High	Medium	Poor	Poor	Poor

Ukrytí zpoždění paměti

- Modely slabé konzistence
- Prefetch
- Procesory s vícenásobnými kontexty
- Komunikace iniciovaná producentem

Slabá konzistence

- Nepožaduje striktní uspořádání přístupů ke sdíleným proměným vyjma synchronizačních.
- **Release consistency:**
 - Zavedení operací *acquire* a *release*
- *Fence* operace
 - Vynucené dokončení rozpracovaných operací

- Přesun dat k procesoru s předstihem.
 - *Binding* prefetch
 - Data přesunuta až k procesoru
 - Možné porušení konzistence
 - *Nonbinding* prefetch
 - Data přesunuta pouze do vyrovnávací paměti
- HW Prefetch
- SW Prefetch
- Speciální instrukce *prefetch-exclusive*: read následovaný příkazem write.

Procesory s vícenásobnými kontexty

- Podpora multithreading
- Vyžaduje
 - Velmi rychlé přepnutí kontextu
 - Vysoký počet registrů
- Řada experimentálních systémů
 - HEP (70. léta)
 - Tera
 - *T

Komunikace iniciovaná producentem

- Analogie invalidace a update při cache koherenci
- Specifické využití pro message-passing (Cray T3D) nebo block-copy (počítače se sdílenou pamětí).
- Vhodné např. pro přesun velkých bloků dat či pro synchronizaci zámky (locks).

Podpora synchronizace

- Synchronizace tvoří „horká místa“
- Základní synchronizační primitivy:
 - Vzájemné vyloučení
 - Dynamické rozložení zátěže
 - Informace o událostech
 - Globální serializace (bariéry)

Vzájemné vyloučení

- K dané proměnné má v daném okamžiku přístup nejvýše jeden proces
- Univerzální, ovšem zpravidla zbytečně drahé
- Synchronizační konstrukce vyšších jazyků
 - Semaforey
 - Monitory
 - Kritické oblasti
- Základem – hardwarová podpora
 - test&set instrukce
 - test-and-test&set instrukce

Spin waiting protocol

- Vlastnosti

```
char *lock;
```

```
while (exchange(lock, CLOSED) == CLOSED );
```

- Busy waiting

- Vysoké požadavky na přenos (časté zneplatnění) u multiprocerů

- Vlastnosti

```
for (;;)

```

```
while (*lock == CLOSED);

```

```
if (exchange(lock, CLOSED) != CLOSED)

```

```
break;

```

- Využití vyrovnávacích pamětí

- první testy nad sdílenou kopií

- Výhodnější *Collision avoidance schemata*
- Queue on lock bit (QOLB) protokol
- Nejefektivnější implementace
- Procesy řazeny do fronty
 - Po uvolnění zámku aktivován proces v čele fronty
 - Není třeba žádný sdílený přenos dat

Zámky v multiprocesorech

- Souvisí i s možností dynamického rozložení zátěže
- Využití čítače s atomickou operací

- Fetch&Op – čítače, např. Op==Add

```
fetch&add ( x, a)
```

```
int *x, a;
```

```
{ int temp;
```

```
  temp = *x;
```

```
  *x += a;
```

```
  return (temp);
```

```
}
```

- Compare&Swap – seznamy

Informace o (globálních) událostech používána především producentem jako prostředek, kterým jsou konzumenti informováni o nově dostupných datech, a dále při informaci o globální změně ve skupině ekvivalentních procesů (změna určitého stavu, která musí být oznámena všem procesům).