Databázové architektury (11)

DBS: Centralizované

- běží na jednom počítačovém systému
- neinteragují s dalšími počítačovými systémy

general-purpose computer system

- o jeden či více CPU a několik ovládacích zařízení
- o propojené přes common bus (poskytuje přístup do sdílené paměti)

single-user system

- o např. osobní PC či pracovní stanice
- o většinou jedno či více CPU a jeden či dva pevné disky
- OS může podporovat jen jednoho uživatele

multi-user system

- o více disků, více pamětí, více CPU, vícero uživatelů v OS
- o obsluhuje větší množství uživatelů, kteří jsou k systému připojeni přes terminály

DBS: Client-server

- servery uspokojují požadavky generované v m klientstkých systémech
- výhody nahrazení sálových počítačů sítěmi stanic nebo osobních PC připojených k backendu:
 - o lepší funkce za danou cenu
 - o flexibilita při hledání zdrojů a rozšiřování
 - o lepší UI
 - snadnější údržba

Front-end vs. Back-end

rozhraní mezi FE a BE – SQL či API

back-end

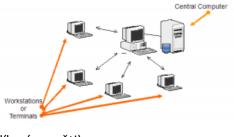
 spravuje přístupové struktury, vyhodnocuje a optimalizuje dotazy, řízení konkurence a obnovy

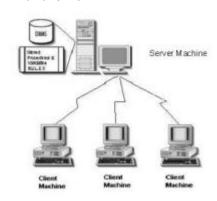
- front-end

o nástroje typu formuláře, reportovací nástroje, grafická uživatelská rozhraní,...

DBS: Paralelní

- skládá se z více procesorů a disků spojených rychlou vnitřní sítí
- coarse-grain (hrubozrná) parallel machine skládá se z menšího množství výkonných CPU
- fine-grain (jemnozrná) parallel machine tisíce menších CPU





- dva hlavní indikátory výkonu:
 - o propustnost množství úloh, které mohou být splněny v daném časovém intervalu
 - o odezva (/latence) jak dlouho trvá dokončit jednu úlohu od jejího odeslání
- speed-up problém o fixní velikosti vykonávaný na malém systému je dán systému, který je
 N-krát větší (efektivnější)
- scale-up zvýšení velikosti jak problému, tak systému
- oboje často sublineární kvůli:
 - o počáteční ceně (cena startu vícera procesů > čas výpočtu)
 - o **rušení** procesy přistupují ke sdíleným zdrojům a soutěží mezi sebou (a čekají)
 - o **zkreslení** větší stupeň paralelizace > větší odchylka mezi vykonanými úlohami

Architektury propojení

- bus

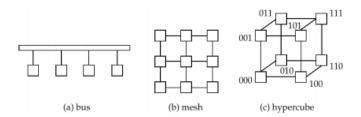
- o komponenty posílají data na (/získávají z) jednoho komunikačního busu
- o nevýhoda neškáluje dobře se zvyšujícím se paralelismem

mesh (smíšená topologie)

- o komponenty jsou uspořádány jako nody v mřížce
- o každá komponenta je spojena s vedlejší komponentou
- výhoda lepší škálování (propojení roste s množstvím komponent)
- o nevýhoda může vyžadovat hodně skoků při poslání zprávy nějakému nodu

- hyperkostka

- o komponenty jsou očíslovány v binární soustavě
- o jsou na sebe napojené, pokud se jejich binární reprezentace liší přesně v jednom bitu
- o n komponent je napojeneno na log(n) dalších komponent, nejdelší spojení je log(n)
- redukuje komunikační prodlevy



Paralelní databázové architektury

sdílená paměť

- procesory sdílí společnou paměť
- o efektivní komunikace mezi nimi, ale není moc škálovatelná

- sdílený disk

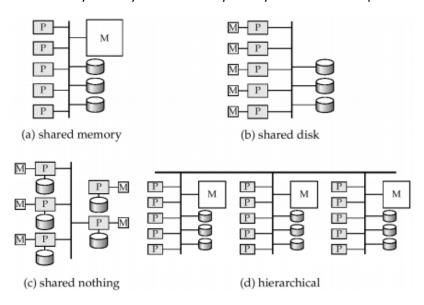
- procesory sdílý společný disk
- o určitý stupeň tolerance chyb (pokud procesor vypadne, jiný vezme jeho úlohu)
- o data jsou sdílena všemi procesory

- shared nothing

- o procesory nesdílí ani paměť, ani disk
- komunikují mezi sebou pomocí propojené sítě
- o nevýhoda cena komunikace, přístup k nelokálnímu disku

hierarchická

- kombinace předchozích architektur
- o top-level je shared nothing
- o každý node systému může být subsystémem sdílené paměti



DBS: Distribuované

- scale-out data jsou distribuována (šířena) přes několik zařízení (nodů)
- data jsou replikována (systém může pracovat, i když node vypadne)

- homogenní distribuované DB

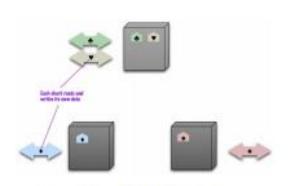
- stejný SW/schéma na všech nodech, data se mohou rozdělit mezi nody
- o cílem je poskytnout pohled na jednu DB, skrývaje detaily distribuce

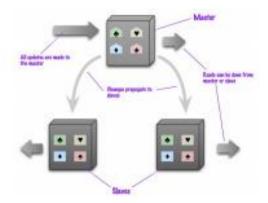
heterogenní distribuované DB

- o rozdílný SW/schémata na různých nodech
- o cílem je integrovat existující DB pro poskytnutí užitečné funkcionality

Modely distribuce

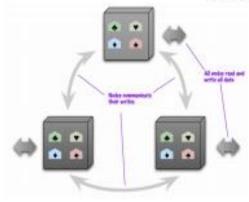
- **single server** bez distribuce
- sharding rozdělení různých částí dat mezi různé servery (ale může být příliš na jednom)
- master/slave replikace master poskytuje R/W, slave poskytuje čtení (ale bez škálování W)
- **peer-to-peer replikace** všechny repliky mají ekvivalentní váhu (každý node je master)
- častá kombinace shardingu a replikace





sharding = distribution

master/slave replication



peer-to-peer replication

Typy dotazů (queries)

- deklarativní
 - o popisujeme požadovaná data, ale ne jak je získáme
 - o např. DRC, TRC
- procedurální
 - o poskytujeme jak získáme chtěná data
 - o např. relační algebra (částečně)
- SQL umožňuje obojí
- **QBE** (Query By Example)
 - o grafický dotazovací jazyk (ze 70. let)
 - o mnoho grafických FE pro DB dnes užívají ideu