

巨量資料技術與應用

Big Data Technology and Application

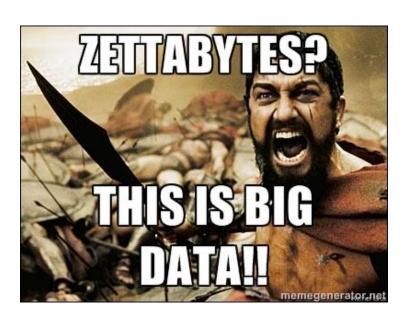
NoSQL資料庫系統

Introduction to NoSQL Databases



■大綱

- NoSQL簡介
- NoSQL興起的原因
- NoSQL與關聯式資料庫的比較
- NoSQL的四大類型
- NoSQL的三大理論基礎
- 從NoSQL到NewSQL資料庫
- Redis DB與MongoDB



NoSQL簡介



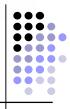


最初表示"反SQL"運動 用新型的非關聯式資料庫取代關聯式資料庫 現在表示關聯式與非關聯式資料庫各有優缺點彼此都無法互相取代

通常, NoSQL資料庫具有以下幾個特點:

- (1) 靈活的可擴展性:支援橫向擴展,不同於關聯式資料庫系統
- (2) **靈活的資料模型**:關聯式資料庫是由代數理論發展,故其關聯式資料模型 使用上有著嚴格的規範,如:在使用前需明確定義欄位有哪些、它們 的資料型態...等,並需遵守多種限制條件,無法動態更改架構。而 NoSQL則沒有太多限制
- (3) 與雲端運算緊密融合:可支援橫向擴展,故可結合雲端運算底層基礎架構





現在已經有很多公司使用了NoSQL資料庫:

- Google
- Facebook
- Mozilla
- Adobe
- Foursquare
- LinkedIn
- Digg
- McGraw-Hill Education
- Vermont Public Radio
- 百度...

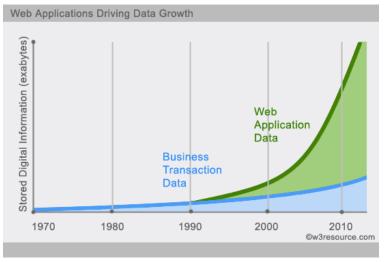




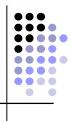


- 1、關聯式資料庫已經無法滿足Web2.0的需求。主要反應 在以下方面:
 - (1)無法滿足巨量資料的管理需求
 - (2)無法滿足資料高動態即時的需求
 - (3)無法滿足高可擴展性和高可用性的需求



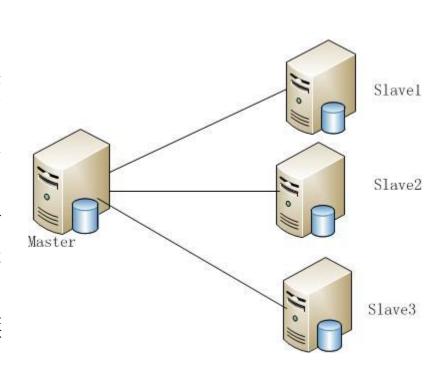






MySQL集群是否可以完全解決問題?

- 複雜性:部署、管理、配置很複雜
- 資料庫複製: MySQL主從之間採用複製 方式,只能是非同步複製,當主資料庫壓 力較大時可能產生較大延遲,主從切換可 能會遺失最後一部分更新交易,這時往往 需要人工介入,備份和恢復不方便
- **擴充問题**:如果系統壓力過大需要增加新的機器,這個過程涉及<mark>資料重新劃分</mark>,整個過程比較複雜,且容易出錯
- 動態資料遷移問题:如果某個資料庫組壓力過大,需要將其中部分資料遷移出去, 遷移過程需要總控節點整體協調,以及資料庫節點的配合。這個過程很難做到自動化,通常需要人工處理







- 2、"One size fits all" (一體適用全部任務) 模式很難適用於截然不同的任務場域
 - 關聯模型作為統一的資料模型既被用於批次資料分析任務,也被用於 線上即時任務。但這兩個任務一個強調高吞吐量,一個強調低延時, 已經演化出完全不同的架構。用同一套模型來抽象顯然是不合適的
 - Hadoop就是針對批次資料分析
 - MongoDB、Redis等是針對線上任務,兩者都拋棄了關聯模型

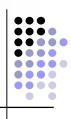






- 3、關聯式資料庫的關鍵特性包括完善的交易機制和高效能的查詢機制。但是,關聯式資料庫引以為傲的兩個關鍵特性,到了Web2.0時代卻成了雞肋,除了有一些額外成本外,主要表現在以下幾個方面:
 - (1) Web2.0網站系統通常不要求嚴格的資料庫交易 (如:部落格文章發表 成功與否)
 - (2) Web2.0並不要求嚴格的讀寫即時性 (如:部落格文章發表是否要讓其它用戶立即看到)
 - (3) Web2.0通常不包含大量複雜的SQL查詢 (不需正規化方式設計表格,去除關聯式資料庫的嚴謹結構特性,以儲存空間換取更好的查詢性能)





| 比較標準 | RDBMS | NoSQL | 備註 |
|-------|-------|---|--|
| 資料庫原理 | 完全支持 | 部分支援 | RDBMS有關聯代數理論作為基礎NoSQL沒有統一的理論基礎 |
| 資料規模 | 大 | 超大 | RDBMS很難實現橫向擴展,縱向擴展的空間也比較有限,性能會隨著資料規模的增大而降低 NoSQL可以很容易透過添加更多設備來支援更大規模的資料 |
| 資料庫模式 | 固定 | 靈活 | RDBMS需要定義資料庫模式,嚴格遵守資料定義和相關限制條件 NoSQL不存在資料庫模式,可以自由靈活定義並儲存各種不同類型的資料 |
| 查詢效率 | 快 | 可以實現高效的簡單查詢,但是不具備高度結構化查詢等特性,複雜查詢的性能不盡人意 | RDBMS借助於索引機制可以實現快速查詢(包括記錄查詢和範圍查詢) 很多NoSQL資料庫沒有以複雜查詢為主的索引,雖然NoSQL可以使用MapReduce來加速查詢,但是,在複雜查詢方面的性能仍然不如RDBMS |





| 比較標準 | RDBMS | NoSQL | 備註 |
|-------|-------|-------|--|
| 一致性 | 強一致性 | 弱一致性 | ■ RDBMS嚴格遵守交易ACID模型,可以保證交易 <mark>強一致性</mark> ■ 很多NoSQL資料庫放鬆了對交易ACID四特性的要求,而是遵 守BASE模型,只能保證 <mark>最終一致性</mark> |
| 資料完整性 | 容易實現 | 很難實現 | ■ 任何一個RDBMS都可以很容易實現完整性限制,比如透過主鍵或者非空限制來實現 <mark>個體完整性</mark> ,透過主鍵、外來鍵來實現參考完整性,透過限制或者觸發器來實現用戶自訂完整性 ■ 但是,在NoSQL資料庫卻無法實現 |
| 擴展性 | 一般 | 好 | RDBMS很難實現橫向擴展,縱向擴展的空間也比較有限 NoSQL在設計之初就充分考慮了橫向擴展的需求,可以很容易透過添加廉價設備實現擴展 |
| 可用性 | 好 | 很好 | ■ RDBMS在任何時候都以保證資料一致性為優先目標,其次才是最佳化系統性能。隨著資料規模的增大,RDBMS為了保證嚴格的一致性,只能提供相對較弱的可用性 ■ 大多數NoSQL都能提供較高的可用性 |





| 比較標準 | RDBMS | NoSQL | 備註 |
|------|-------|-------|--|
| 標準化 | 是 | 否 | RDBMS已經標準化(有ANSI SQL) NoSQL還沒有業界標準,不同的NoSQL資料庫都有自己的查詢語言,很難規範應用程式介面 Stone Braker認為: NoSQL缺乏統一查詢語言,將會拖慢NoSQL發展 |
| 技術支援 | 高 | 低 | RDBMS經過幾十年的發展,已經非常成熟,Oracle 等大型廠商都可以提供很好的技術支援NoSQL在技術支持方面仍然處於起步階段,還不成熟,缺乏有力的技術支援 |
| 可維護性 | 複雜 | 複雜 | RDBMS需要專門的資料庫管理員(DBA)維護NoSQL資料庫雖然沒有DBMS複雜,卻也難以維護 |





小結

(1) 關聯式資料庫

優勢:以完善的關聯代數理論作為基礎,有嚴格的標準,支援交易 ACID四特性,借助索引機制可以實現高效的查詢,技術成熟 ,有專業公司的技術支援

劣勢:可擴展性較差(尤其是橫向擴展性),無法較好地支援海量資料儲存,資料模型過於死板、無法較好地支援Web2.0應用,交易機制影響了系統的整體性能等

(2) NoSQL資料庫

優勢:可以支援超大規模資料儲存,靈活的資料模型可以很好地支援Web2.0應用,具有強大的橫向擴展能力等

劣勢:缺乏數學理論基礎,複雜查詢性能不高,大都不能實現交易強一致性,很難實現資料完整性,企業關鍵任務不能採用。 技術尚不成熟,缺乏專業團隊的技術支援,維護較困難等





關聯式資料庫和NoSQL資料庫各有優缺點,彼此無法取代

- **關聯式資料庫應用場域**:電信、銀行等領域的<mark>關鍵任務</mark>,需要保證強交易一致性
- **NoSQL資料庫應用場域**:互聯網企業、傳統企業的<mark>非關鍵任務(</mark> 例如:資料分析)

採用混合架構

- 如:亞馬遜公司就使用不同類型的資料庫來支撐電子商務應用
 - 對於"購物籃"這種臨時性資料,採用鍵值儲存會更加有效率
 - 當前的產品和訂單資訊則適合存放在關聯式資料庫(屬關鍵任務)
 - 大量的歷史訂單資訊則適合保存在類似MongoDB的文件資料庫中

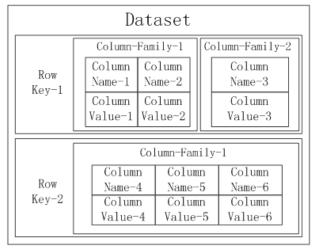




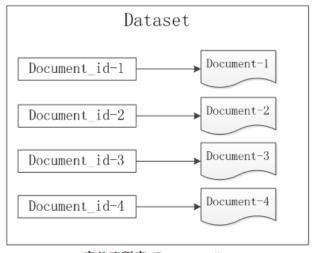
• NoSQL資料庫雖然數量眾多,但是,歸結起來,典型的NoSQL資料庫通常包括鍵值資料庫、欄族資料庫、文件資料庫和圖形資料庫

| Key_1 | Value_1 |
|-------|---------|
| Key_2 | Value_2 |
| Key_3 | Value_1 |
| Key_4 | Value_3 |
| Key_5 | Value_2 |
| Key_6 | Value_1 |
| Key_7 | Value_4 |
| Key_8 | Value_3 |
| | |

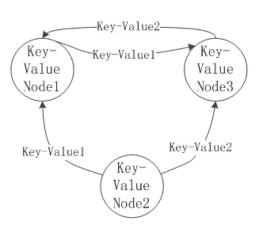
鍵值資料庫 (Key Value)



欄族資料庫 (Column Family)



文件資料庫 (Document)



圖形資料庫 (Graph)





| Type | Example |
|-------------------|--|
| Key-Value Store | redis : "I'CK |
| Wide Column Store | HBASE cassandra |
| Document Store | mongoDB CouchDB |
| Graph Store | Neo4j InfiniteGraph The Distributed Graph Database |





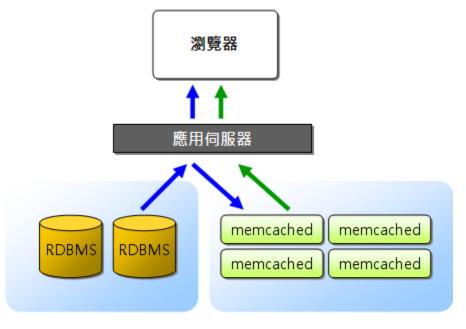
| 相關產品 | ■ Redis · Riak · SimpleDB · Chordless · Scalaris · Memcached |
|-------|---|
| 資料模型 | ■ 鍵/值對 <key, value=""> ■ 鍵是一個字串物件 ■ 值可以是任意類型的資料,例如:整數、字元、陣列、清單、集合等</key,> |
| 典型應用 | ▶ 涉及頻繁讀寫、擁有簡單資料模型的應用▶ 內容暫存,例如:會話、設定檔、參數、購物車等■ 儲存配置和使用者資料的移動應用 |
| 優點 | ■擴展性好,靈活性好,大量寫操作時性能高 |
| 缺點 | ■ 無法儲存結構化資訊,條件查詢效率較低 |
| 不適用情形 | ■ 不是透過鍵而是透過值來查詢:鍵值資料庫根本沒有透過值查詢的途徑 ■ 需要儲存資料之間的關係:在鍵值資料庫中,不能透過兩個或兩個以上的鍵來關聯資料 ■ 需要交易的支援:在一些鍵值資料庫中,產生故障時,不可以退回 |
| 使用者 | ■ GitHub (Riak) 、 BestBuy (Riak) 、 Twitter (Redis和 Memcached) 、 StackOverFlow (Redis) 、 Instagram (Redis) 、 Youtube (Memcached) 、 Wikipedia (Memcached) |





- 鍵值資料庫可成為理想的緩衝層解決方案。
 - 網頁要訪問伺服器底層的關聯式資料庫硬碟上的資料時,若每次都直接 訪問效能會很差;若以鍵值資料庫做為緩衝(如:Memcached或Redis) ,經常使用的資料放在鍵值資料庫上,就可提升網頁訪問的效能。

• Redis有時候會被稱為"強化版的Memcached",它支援持久化、資料恢復、更多資料型態



· 首次訪問:從RDBMS中取得資料保存到memcached

── 二次以後:從memcached中取得資料顯示頁面





| 相關產品 | ■ BigTable · HBase · Cassandra · HadoopDB · GreenPlum · PNUTS |
|-------|---|
| 資料模型 | ■欄族 |
| 典型應用 | 分散式資料儲存與管理 資料在地理上分散於多個資料中心的應用程式 可以容忍副本中存在短期不一致情況的應用程式 擁有動態欄位的應用程式 擁有潛在大量資料的應用程式,大到幾百TB的資料 |
| 優點 | ■ 查找速度快,可擴展性強,容易進行分散式擴展,複雜性低 |
| 缺點 | ■功能較少,大都不支援強交易一致性 |
| 不適用情形 | ■ 需要ACID交易支援的情形,Cassandra等產品就不適用 |
| 使用者 | ebay (Cassandra) \ Instagram (Cassandra) \ NASA (Cassandra) \ Twitter (Cassandra and HBase) \ Facebook (HBase) \ Yahoo! (HBase) |





• "文件"其實是一個資料記錄,這個記錄能夠對包含的資料型態和內容進行 "自我描述"。XML文件、HTML文件和JSON文件就屬於這一類,它儲存 的資料是這樣的:

Document 1 "id": "1", "name": "John Smith", "isActive": true,

```
"dob": "1964-30-08"
```

Document 2

```
"id": "2",
"fullName": "Sarah Jones",
"isActive": false,
"dob": "2002-02-18"
```

Document 3

```
"id": "3",
"fullName":
 "first": "Adam",
 "last": "Stark"
"isActive": true,
"dob": "2015-04-19"
```

• 關聯式資料庫:

```
必須有schema資訊才能理解資料的含義
學生(學號,姓名,性別,年齡,系,年級)
   (1001, 張三, 男, 20, 電腦, 2002)
```

```
一個XML文件:
    <configuration>
      cproperty>
      <name>hbase.rootdir</name>
      <value>hdfs://localhost:9000/hbase
      </value>
      </property>
    </configuration>
```





- 資料是不規則的,每一條記錄包含了所有的有關
 "John Smith"的資訊而沒有任何其它外部文件的引用,這條記錄就是"自我包含"的
- 這使得記錄很容易完全移動到其他伺服器,因為這條 記錄的所有資訊都包含在裡面了,不需要考慮還有其 它相關資訊在別的表沒有一起遷移走
- 同時,因為在移動過程中,只有被移動的那一條記錄 (文件)需要操作,而不像關聯式中每個有關聯的表 都需要鎖定來保證一致性,這樣一來讀寫的速度也會 有很大的提升

Document 1

```
{
    "id": "1",
    "name": "John Smith",
    "isActive": true,
    "dob": "1964-30-08"
}
```



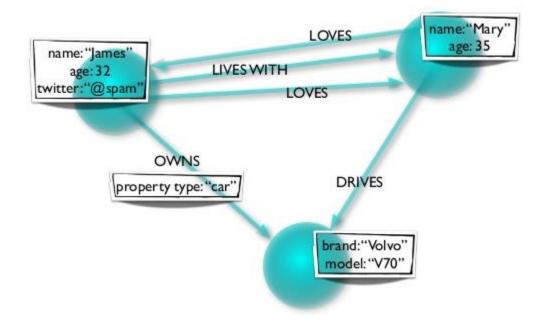


| 相關產品 | MongoDB \ CouchDB \ Terrastore \ ThruDB \ RavenDB \ SisoDB \ RaptorDB \ CloudKit \ Perservere \ Jackrabbit |
|-------|---|
| 資料模型 | ■ 鍵/值 ■ 值 (value) 是版本化的文件 |
| 典型應用 | ■ 儲存、索引並管理 以文件為主的資料 或者類似的 半結構化資料 ■ 比如,用於後臺具有大量讀寫操作的網站、使用JSON資料結 構的應用、使用嵌套結構等非正規化資料的應用程式 |
| 優點 | 性能好,靈活性高,複雜性低,資料結構靈活提供嵌入式文件功能,將經常查詢的資料儲存在同一個文件中既可以根據鍵來建構索引,也可以根據內容建構索引 |
| 缺點 | ■缺乏統一的查詢語法 |
| 不適用情形 | ■ 在 不同的文件 上執行 <mark>交易。文件資料庫並不支援文件間的交易,如果對這方面有需求則不應該選用這個解決方案</mark> |
| 使用者 | ■ SAP (MongoDB) ` Codecademy (MongoDB) ` Foursquare (MongoDB) ` NBC News (RavenDB) |

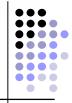




| 相關產品 | ■ Neo4J、OrientDB、InfoGrid、Infinite Graph、GraphDB |
|------|--|
| 資料模型 | ■圖形結構 |
| 典型應用 | ■ 專門用於處理具有 <mark>高度相互關聯關係</mark> 的資料,比較適合於社交網路、模式識別、依賴分析、推薦系統以及路徑尋找等問題 |
| 優點 | ■靈活性高,支援複雜的圖形演算法,可用於建構複雜的關係圖譜 |
| 缺點 | ■ 複雜性高,只能支援一定的資料規模 |
| 使用者 | Adobe (Neo4J) \ Cisco (Neo4J) \ T-Mobile (Neo4J) |



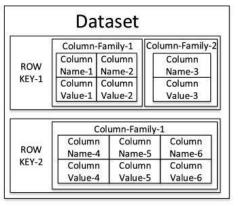
不同類型資料庫簡易匯整

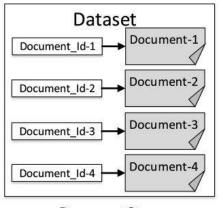


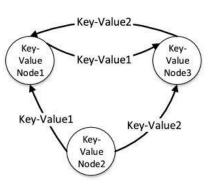


• 鍵值資料庫可視為其它類NoSQL資料庫的原型。

| Key_1 | Value_1 |
|-------|---------|
| Key_2 | Value_2 |
| Key_3 | Value_1 |
| Key_4 | Value_3 |
| Key_5 | Value_2 |
| Key_6 | Value_1 |
| Key_7 | Value_4 |
| Key_8 | Value_3 |







Key-Value Store

Column-Family Store

Document Store

Graph Databases





■ HBase中需要根據列鍵、欄族、欄限定詞和時間戳記"四維座標"來確定一個儲存格。

| 鍵 | 值 |
|--|---------|
| ["key001" , "column-family-1" , "column-B" , "t1"] | "high" |
| ["key002" , "column-family-2" , "column-A" , "t3"] | "smile" |

| RowKey | column-family-1 | | column-family-2 | | | column-family-3 |
|--------|-------------------|----------|---------------------------------|----------|----------|-----------------|
| KOWKEy | column-A | column-B | column-A | column-B | column-C | column-A |
| key001 | t2:hk t1:jy | | t4:ipad t3:ipod t1:iphone | | | |
| key002 | t3:style t1:wk | | t3:smile t2:jk | t2:wtf | t1:hw | |
| key003 | | t1:high | | | | t4:powerful |

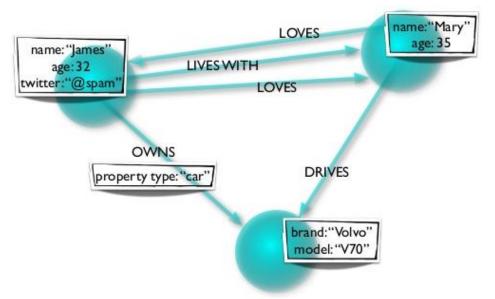




Document Database

```
- field: value
name: "sue",
                                       field: value
age: 26,
status: "A",
                                   — field: value
groups: [ "news", "sports" ] ← field: value
```

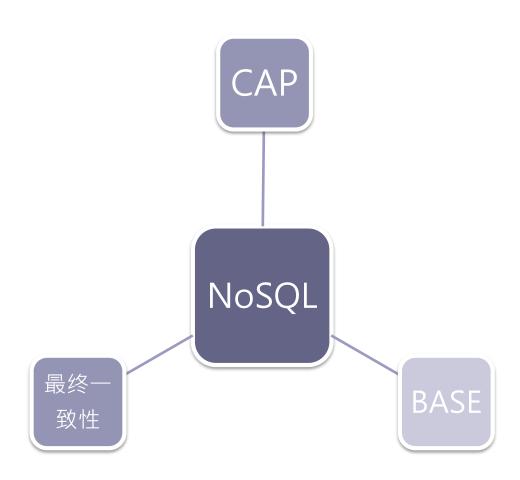
Graph Database



М,

■ NoSQL的三大基礎









- 談到NoSQL的特性,則不得不得不先談關聯式資料庫系統的ACID。一個關聯式資料庫系統的交易操作,需具備ACID四特性:
 - A (Atomicity) :單元性
 - 交易是不可分割的完整個體,它不是全部執行,就是全部不執行。
 - C (Consistency):一致性
 - 資料庫的一致狀態 (Consistent State):是指資料庫所有被儲存的資料(不論是在交易前後),必須皆滿足資料庫所設定的相關限制,以及具有正確的結果。
 - 如果交易是全部執行,能讓資料庫從某個一致狀態,轉變到另一個一致狀態。我們則稱此次交易具有一致性。





● I (Isolation): 孤立性

● 某交易執行期間所用的資料或中間結果,不容許其它交易讀取或 寫入,直到此交易<u>被確認</u> (Commit,即:成功結束) 為止。也就是 說,它不應被同時執行的其它交易所干擾。

● D (Durability): 永久性

● 一旦交易全部執行,且經過確認 (Commit)後,其對資料庫所做的變更則永遠有效,即使未來系統當機或毀損。



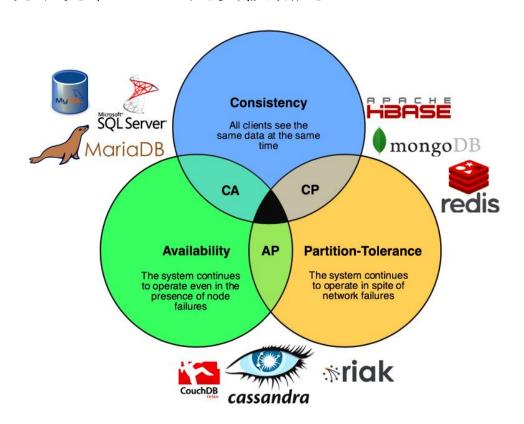


所謂的CAP指的是:

- C (Consistency): 一致性,是指任何一個讀操作總是能夠讀到正常 完成之寫操作結果。而在分散式環境下,多個節點的資料副本是否一 致的,或者說,使用者讀取某資料的任一副本是否皆相同
- A: (Availability):可用性,是指快速獲取資料,可以在有限時間內返回操作結果,保證每個請求不管成功或者失敗都有回應;
- P (Tolerance of Network Partition): 分區容忍性,是指當出現系統中的一部分節點無法正常營運、和其他節點進行通信時,分離的系統也能夠正常運行。也就是說,系統中任意資訊的遺失或節點失敗不會影響系統整體的繼續運作。



- •••
- CAP理論告訴我們,一個分散式系統不可能同時滿足一致性、可用性和分區容忍性這三個需求,最多<u>只能同時滿足其中兩個</u>,正所謂"魚和熊掌不可兼得"。
- 在分散式系統環境下, P 一定要被滿足。

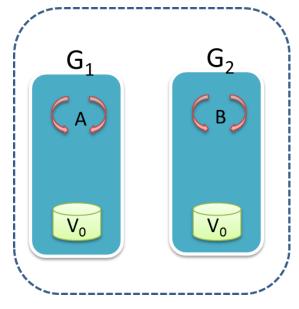






• 一個犧牲一致性來換取可用性的實例

a) 在網路中有兩個節點分別為 G_1 和 G_2 ,這兩個節點上存儲著同一資料的不同副本,現在資料是一致的,其值皆為 V_0 ,A、B分別是運行在 G_1 、 G_2 上與資料互動的應用程序。

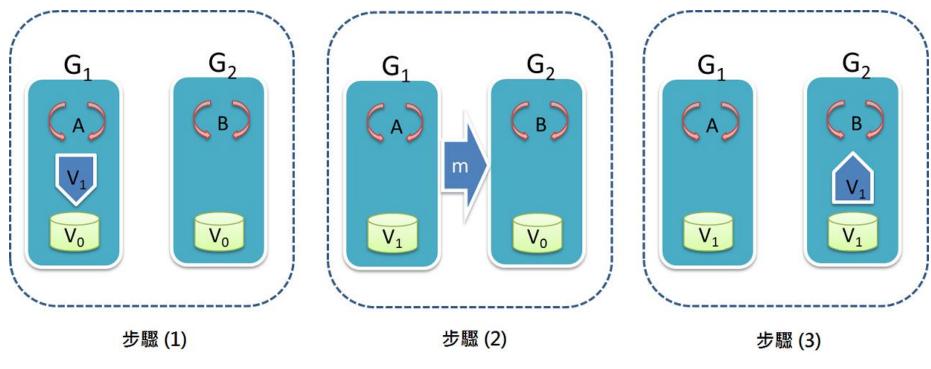


a) 初始狀態





- b) 在正常情況下,操作過程如下(如下圖所示):
 - (1) A將 V_0 更新,資料值為 V_1 ;
 - (2) G_1 發送更新消息m給副本 G_2 ,資料 V_0 更新為 V_1 ;
 - (3) B讀取到 G_2 中的資料 V_1 。



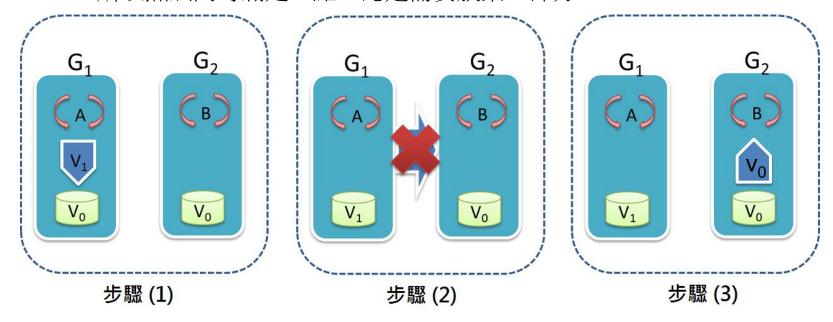
b)正常執行過程





c) 如果發生網路故障:

- 那麼在操作的步驟(2)將發生錯誤: G_1 發送的消息不能傳送到 G_2 上。
- 這樣資料就處於不一致的狀態, B讀取到的就不是最新的資料。
- 如果我們採用一些技術,如:阻塞、加鎖、集中控制...等,來保證資料的一致,那麼必然會影響到系統的可用性。
- 所以無法同時滿足三點,總是需要放棄一部分。



c) 傳送失敗的執行過程



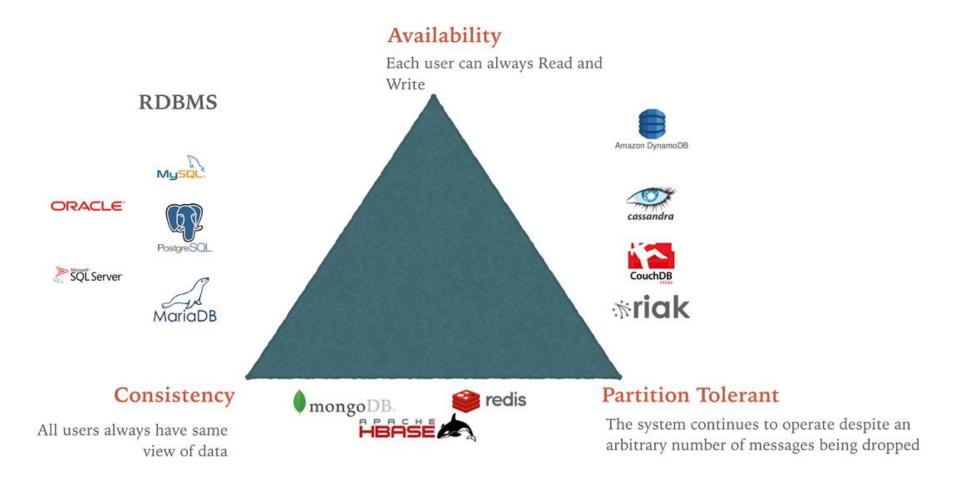


當處理CAP的問題時,可以有幾個明顯的選擇:

- 1. CA:也就是強調一致性(C)和可用性(A),放棄分區容忍性(P), 最簡單的做法是把所有與交易相關的內容都**放到同一台機器上**。很顯然 ,這種做法會嚴重影響系統的可擴展性。傳統的關聯式資料庫(MySQL 、SQL Server和PostgreSQL),都採用了這種設計原則,因此,擴展性 都比較差
- 2. CP:也就是強調一致性(C)和分區容忍性(P),放棄可用性(A), 當出現網路磁碟分割的情況時,受影響的服務需要等待資料一致,因此 在等待期間就無法對外提供服務
- 3. AP: 也就是強調可用性(A)和分區容忍性(P),放棄一致性(C), 允許系統返回不一致的資料
 - AP為多數商業網站的需求







不同產品在CAP理論下的不同設計原則





- BASE (<u>B</u>asically <u>A</u>vailble, <u>S</u>oft-state, <u>E</u>ventual consistency) 是 對 CAP 中 C 和 A 的延伸:
 - Basically Available:基本可用;
 - Soft-state:軟狀態/柔性交易,即狀態可以有一段時間的不同步;
 - Eventual consistency: 最終一致性;
- BASE 是基於 CAP 理論逐步演化而來,核心思想是:即便不能達到 「強一致性」(Strong consistency),但可以根據應用特點採用適 當的方式來達到「最終一致性」(Eventual consistency)的效果。





BASE的基本含義是基本可用(Basically Availble)、軟狀態(Softstate)和最終一致性(Eventual consistency):

● 基本可用

基本可用,是指一個分散式系統的一部分發生問題變得不可用時,其他部分仍然可以正常使用,也就是允許分區失敗的情形出現

● 軟狀態

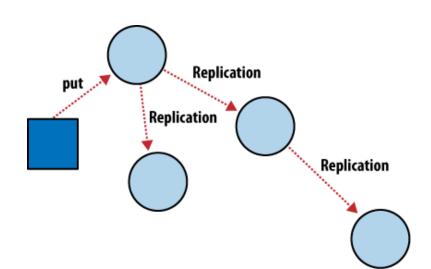
"軟狀態 (soft-state)"是與"硬狀態 (hard-state)"相對應的一種說法。資料庫保存的資料是"硬狀態"時,可以保證<u>資料一致性</u>,即保證資料一直是正確的。"軟狀態"是指狀態可以有一段時間不同步,具有一定的<u>滯後性</u>





● 最終一致性

- 一致性的類型包括<u>強一致性和弱一致性</u>,二者的主要區別在於分散式多副本的資料更新操作下,後續操作是否能夠獲取最新的資料。
 - 對於強一致性而言,當執行完一次更新操作後,可以保證後續的其他讀操作不論 是讀到哪一個資料副本,都是可立即讀到更新後的最新資料;
 - 反之,如果不能保證後續訪問可立即讀到更新後的最新資料,就是弱一致性。
- 最終一致性只不過是弱一致性的一種特例,允許後續的訪問操作可以暫時讀不到更新後的資料,但是經過一段時間之後,必須最終讀到更新後的資料。



最終一致性



- 探討各類型最終一致性之前,先假設一個接下來會用到的對應範例:
 - 假設老闆要幫全公司的員工逐一進行不同程度的加薪,在老闆逐一加薪完、尚未公告在公佈欄之前(即:滯後性),公司所有人是不知道自己的調薪情況,但是最終大家還是都會知道的。
 - 此公司只會加薪/不調薪,不會減薪...
- 最終一致性根據更新資料後各行程訪問到資料的時間和方式的不同, 又可以區分為:
 - 因果一致性(Causal consistency)
 - 讀己之所寫一致性(Read-your-writes consistency)
 - 單調讀一致性 (Monotonic read consistency)
 - 會話一致性 (Session consistency)
 - 單調寫一致性(Monotonic write consistency)





●因果一致性:

- 如果行程A通知行程B它已更新了一個資料項目,那麼行程B的後續訪問 將獲得A寫入的最新值
- 而與行程A無因果關係的行程C之資料訪問,仍然遵守一般的最終一致性 規則
- 對應範例:
 - 老闆在所有人加薪過程完成、尚未公佈在公告欄之前,要先告訴老闆娘其加 薪幅度。而公司其他人還是要等到最終公告在公佈欄那天,才會得知自已的 薪資最新情況...





●讀己之所寫一致性:

- ●當行程A自己執行一個更新操作之後,它自己總是可以訪問到更新過的值 ,絕不會看到舊值
- ●對應範例:
 - ●老闆自已當然看得到他幫員工加薪後的最新員工薪資情況

●單調讀一致性:

- ●如果行程已經看到過資料物件的某個值,那麼任何後續訪問都不會返回 在那個值之前的值(不會讀到更舊的值...)
- ●對應範例:

●某員工C (小舅子?)不小心從側面得知老闆為 自己的調薪狀態 (但是不是真正的最終版?不 一定!!)





●會話一致性:

●當行程A在某一次的會話(session)進行資料更改,只要該會話還存在, 系統就保證其**讀己之所寫一致性**。但如果因某些失敗情況令該會話終止, 則行程A就要建立新的會話,而先前的保證也不會延續到新的會話

●對應範例:

● 老闆在此次登入系統修改員工薪資時,自已當然看得到他幫員工加薪後的最新 員工薪資情況;但若是不小心手殘或是跳電造成系統跳脫,重新登入後一切就 重新來吧...

●單調寫一致性:

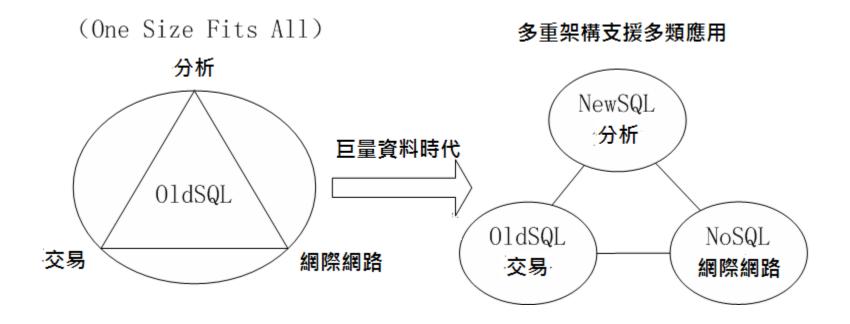
●系統保證來自同一個行程的寫操作循序執行。系統必須保證這種程度的一 致性,否則就非常難以程式設計了

●對應範例:

● 每個老闆都有自已固定的調薪方式 (如:自已上調50% -> 老闆娘上調20% -> 小舅子等重量級人士上調2% ->其他中高階主管上調1% -> 其餘人等0.01%)

從NoSQL到NewSQL資料庫

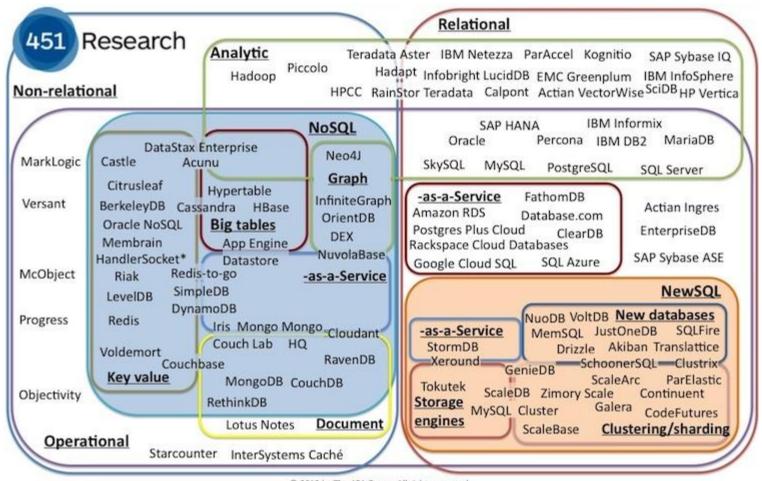




| | Old SQL | NoSQL | NewSQL |
|--------------------------|---------|-------|--------|
| Relational | Yes | No | Yes |
| SQL | Yes | No | Yes |
| ACID transactions | Yes | No | Yes |
| Horizontal scalability | No | Yes | Yes |
| Performance / big volume | No | Yes | Yes |
| Schema-less | No | Yes | No |







© 2012 by The 451 Group. All rights reserved





- Redis簡介、安裝與簡易操作提點
- MongoDB簡介、安裝與簡易操作提點

在此僅做簡要說明,詳細安裝與使用請見本教材線上講義:

□ 環境設定-單元04: 其它NoSQL資料庫之安裝配置

□ 實務操作-單元05:其它NoSQL資料庫系統簡易操作

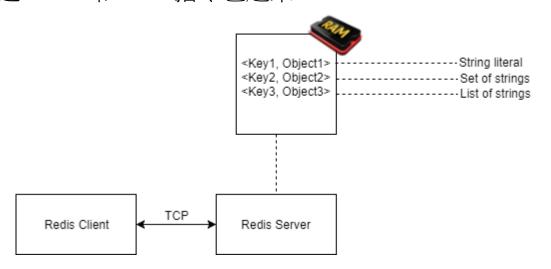
課程網頁: http://debussy.im.nuu.edu.tw/sjchen/BigData_final.html

教師網頁: http://web.nuu.edu.tw/~sjchen

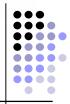
Redis DB簡介



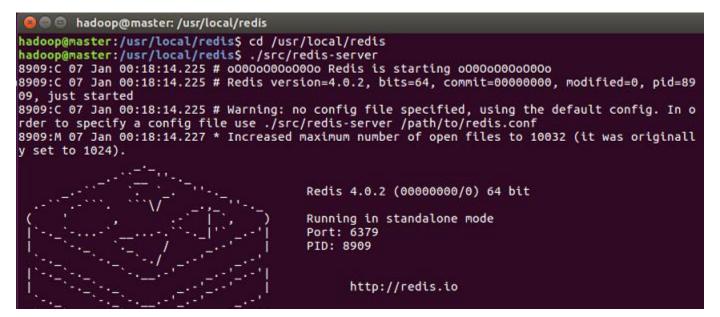
- Redis 是一個 in-memory 的 key-value database,因此常常被用在需要快取 (Cache)的一些場合,可以減輕許多後端資料庫的壓力。
 - 性能極高 Redis能讀的速度是110000次/s,寫的速度是81000次/s。
 - 豐富的資料型態- Redis支持二進制的Strings, Lists, Hashes, Sets 及 Ordered Sets資料型態操作。
 - 單元性-Redis的所有操作都是具單元性的,意思就是要麼成功執行要麼失敗完全不執行。單一個操作是單元性。多個操作也支援交易,即單元性,透過MULTI和EXEC指令包起來。



安裝Redis



- 在Ubuntu作業系統對所下載的檔案redis-4.0.2.tar.gz進行解壓縮, 並將解壓縮後的結果存放至/usr/local這個目錄之下。
- 將解壓縮後的Redis檔案夾名稱,由redis-4.0.2更名為redis,以方便後續的使用。
- 接著將redis目錄的權限賦予給hadoop使用者。
- 進入/usr/local/radis目錄以編輯與安裝Redis。
- 透過以下的命令可開啟Redis伺服器,以確認Redis是否安裝成功。



使用Redis Shell訪問Redis



• 使用Redis Shell相關指令操作資料之前,需要先啟動Redis伺服器。

```
$ redis-server
```

• 接著,再開啟Redis Shell的操作環境。

```
$ redis-cli
```

• 上述兩指令執行後,會得到以下畫面:

```
Redis伺服器端
                                              http://redis.io
                 hadoop@master: ~
                                                                 Redis客戶端
         hadoop@master:~$ redis-cli
         127.0.0.1:6379>
12032:M 0
enforced
12032:M 0
12032:M 0
save may
emory = 1
rcommit m
12032:M 0
ort enabl
h Redis.
ent_hugep
in the se
```





• Redis資料庫系統是以 < key, value > 的形式儲存資料。 key和value的表示格式如下:

```
key = 表格名:主鍵名:欄名
value = 欲插入的欄值
```

• 在終端機畫面輸入set指令,以插入資料到某一個欄

```
> set key value
```

範例如下:

MongoDB簡介



- MongoDB是由C++語言編寫的,是一種強大,靈活、且易於擴展的 文件導向式(document-oriented)資料庫,與傳統的關聯式導向資料 庫相比,它不再有row的概念,取而代之的是document的概念。
- MongoDB將資料儲存為一個文件,資料結構由鍵值(key-value)對組成。MongoDB文件類似於JSON對象。欄位值可以包含其他文件, 陣列及文件陣列。





- MongoDB的組成: Document與Collection
 - Document是mongodb的核心,它就是Key對應個Value組合
 - Collection就是一組Document,如果把它用來與關聯式資料庫比較, 他就是Table裡面存放了很多Row

| collection | | | |
|-------------|---|--|--|
| document | | | |
| Name:"Mark" | | | |
| Age:20 | | | |
| document | | | |
| Name:"JC" | | | |
| Age:20 | | | |
| | J | | |
| | | | |





• 透過下圖實例,我們也可以更直觀的的瞭解MongoDB中的一些概念:

| id | user_name | email | age | city |
|----|---------------|-----------------|-----|-------------|
| 1 | Mark Hanks | mark@abc.com | 25 | Los Angeles |
| 2 | Richard Peter | richard@abc.com | 31 | Dallas |



```
{
    "_id": ObjectId("5146bb52d8524270060001f3"),
    "age": 25,
    "city": "Los Angeles",
    "email": "mark@abc.com",
    "user_name": "Mark Hanks "
}

{
    "_id": ObjectId("5146bb52d8524270060001f2"),
        "age": 31,
        "city": "Dallas",
        "email": "richard@abc.com",
        "user_name": "Richard Peter "
}
```





| SQL術語/概念 | MongoDB術語/概念 | 解釋/說明 |
|-------------|--------------|-----------------------------|
| database | database | 資料庫 |
| table | collection | 資料庫表/集合 |
| row | document | 資料記錄列/文件 |
| column | field | 資料欄位/域 |
| index | index | 索引 |
| table joins | | 表連接,MongoDB不支持 |
| primary key | primary key | 主鍵,MongoDB自動將_id 欄位設置為主鍵 |





MongoDB資料型態

| 資料型態 | 描述 |
|--------------------|---|
| String | 字串。儲存資料常用的資料型態。在MongoDB中,UTF-8編碼的字串才是合法的。 |
| Integer | 整型數值。用於儲存數值。根據你所採用的伺服器,可分為32位或64位。 |
| Boolean | 布林值。用於儲存布林值(真/假)。 |
| Double | 雙精度浮點值。用於儲存浮點值。 |
| Min/Max keys | 將一個值與BSON(二進位的JSON)元素的最低值和最高值相對比。 |
| Arrays | 用於將陣列或清單或多個值儲存為一個鍵。 |
| Timestamp | 時間戳記。記錄文件修改或添加的具體時間。 |
| Object | 用於內嵌文件。 |
| Null | 用於建立空值。 |
| Symbol | 符號。該資料型態基本上等同於字串類型,但不同的是,它一般用於採用特殊符號類型的語言。 |
| Date | 日期時間。用UNIX時間格式來儲存當前日期或時間。你可以指定自己的日期時間:建立Date物件,傳入年月日資訊。 |
| Object ID | 對象ID。用於建立文件的ID。 |
| Binary Data | 二進位資料。用於儲存二進位資料。 |
| Code | 程式碼類型。用於在文件中儲存JavaScript程式碼。 |
| Regular expression | 規則運算式類型。用於儲存規則運算式。 |

安裝MongoDB



- MongoDB在Linux環境下的安裝很簡單,可以不需要下載安裝檔
- 不同版本的Ubuntu,安裝過程中,所用到的部份安裝指令也略有不同,請參考MongoDB官網(Ubuntu版安裝過程),本講義使用Ubuntu 16.04版的指令。
- 由於apt-get會在新版本的MongoDB可用時逕行升級,為了防止意外的升級而造成不可預期的問題,需執行一些命令,以固定當前安裝的版本做為MongoDB的版本。
- 可透過查詢版本的方式檢視是否安裝成功:

```
hadoop@master:~

hadoop@master:~

MongoDB shell version v3.6.1

git version: 025d4f4fe61efd1fb6f0005be20cb45a004093d1

OpenSSL version: OpenSSL 1.0.2g 1 Mar 2016

allocator: tcmalloc

modules: none

build environment:
    distmod: ubuntu1604
    distarch: x86_64
    target_arch: x86_64

hadoop@master:~$
```





- 使用MongoDB的Shell相關指令操作資料之前,需要先啟動 MongoDB伺服器。
 - \$ sudo service mongod start
- 接著,再開啟MongoDB Shell的操作環境。
 - \$ mongo
- 上述兩指令執行後,會得到以下畫面:

```
🔞 🖨 📵 hadoop@master: ~
hadoop@master:~$ sudo service mongod start
[sudo] password for hadoop:
hadoop@master:~$ mongo
MongoDB shell version v3.6.1
connecting to: mongodb://127.0.0.1:27017
MongoDB server version: 3.6.1
Server has startup warnings:
2018-02-01T19:04:20.995+0800 I STORAGE [initandlisten]
2018-02-01T19:04:20.995+0800 I STORAGE \lceilinitandlisten\rceil ** WARNING: Using the XF
S filesystem is strongly recommended with the WiredTiger storage engine
2018-02-01T19:04:20.995+0800 I STORAGE [initandlisten] **
                                                                     See http://d
ochub.mongodb.org/core/prodnotes-filesystem
2018-02-01T19:04:21.390+0800 I CONTROL [initandlisten]
                                        [initandlisten] ** WARNING: Access contr
2018-02-01T19:04:21.390+0800 I CONTROL
ol is not enabled for the database.
2018-02-01T19:04:21.390+0800 I CONTROL [initandlisten] **
                                                                     Read and wri
te access to data and configuration is unrestricted.
2018-02-01T19:04:21.390+0800 I CONTROL [initandlisten]
```





• MongoDB建立資料庫

MongoDB建立資料庫的語法格式如下:

use DATABASE_NAME

如果資料庫不存在,則建立資料庫,否則切換到指定資料庫。

- 如果你想查看所有資料庫,可以使用 show dbs 命令
- 建立集合(Collection, 即:表格)

MongoDB沒有單獨建立集合名的shell命令,在插入資料的時候, MongoDB會自動建立對應的集合。

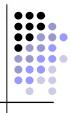




- MongoDB 插入文件
 - 文件的資料結構和JSON基本一樣。
 - 所有儲存在集合中的資料都是BSON格式。
 - BSON是一種類JSON的一種二進位形式的儲存格式,簡稱Binary JSON。
 - MongoDB使用insert()或save()方法向集合中插入文件,語法如下:

db.COLLECTION_NAME.insert(document)





- ■本章介紹了NoSQL資料庫的相關知識
- NoSQL資料庫較好地滿足了巨量資料時代的各種非結構化資料的儲存需求,開始得到越來越廣泛的應用。但是,需要指出的是,傳統的關聯式資料庫和NoSQL資料庫各有所長,彼此都有各自的市場空間,不存在一方完全取代另一方的問題,在很長的一段時期內,二者都會共同存在,滿足不同應用的差異化需求
- NoSQL資料庫主要包括鍵值資料庫、欄族資料庫、文件型資料庫和圖 形資料庫等四種類型,不同產品都有各自的應用場合。CAP、BASE和 最終一致性是NoSQL資料庫的三大理論基礎,是理解NoSQL資料庫 的基礎
- ■介紹了融合傳統關聯式資料庫和NoSQL優點的NewSQL資料庫
- ■本章最後介紹了Redis DB和MongoDB







-本單元結束-感謝您的聆聽