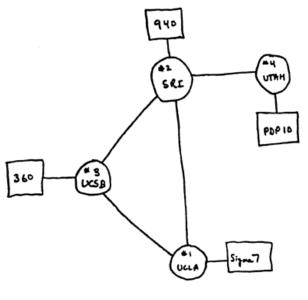


Introduction to **Computer Science** Fall 2022 #10 Chi-Jen Wu

現代電腦網路主要概念



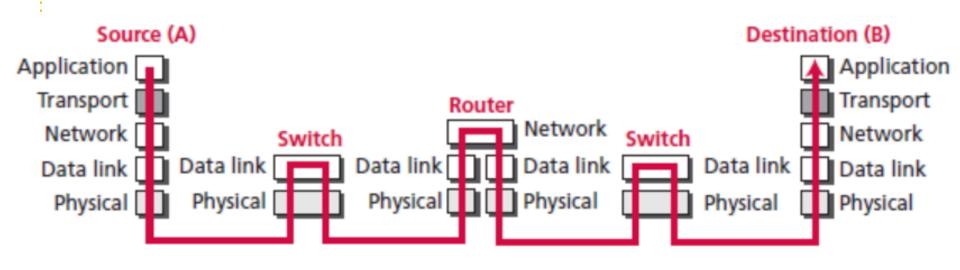
- Autonomous (自治)
 - 排長 (Router, Gateway)
- Layer (分層設計)
 - 學號 (Address)
 - 姓名 (DNS)
 - 傳送媒介 (Carrier)
- Protocol (協定)
 - TCP/IP (共同語言)

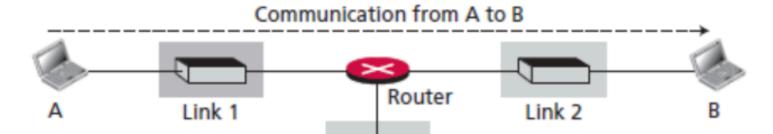


ARPANet

Layered architecture

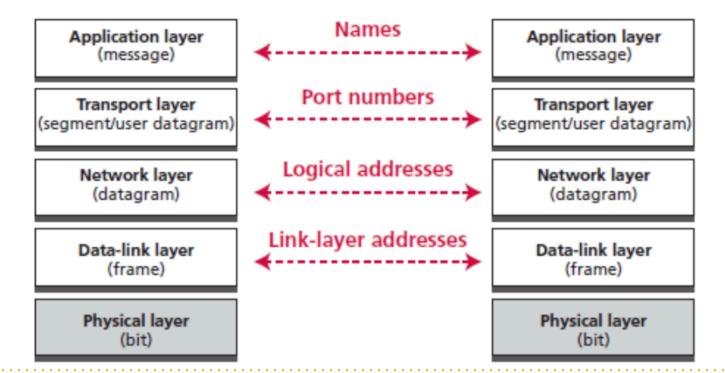








Addressing and Session



Circuit Switching vs Packet Switching



Feature	Circuit Switching	Packet Switching
Dedicated Path	Yes	No
Path Formation	Path dedicated for one conversation	Route is established on a per packet basis of the conversation using datagram (or per conversation with virtual circuit)
Delay -	Call setup delay	Packet transmission delay (call setup delay for virtual circuit)
Bandwidth Type	Fixed Bandwidth	Dynamic bandwidth
Overload Effects	Stops call establishment	Increases packet delay (can block call establishment and increase packet delay with virtual circuit)

The services paradigms in the Internet



- Client–server paradigm
 - Simple, old-school
- Peer-to-peer paradigm
 - Complicated, distributed
- Clouding computing paradigm
- Internet
 Clients
 Server

client-server model

- Centralized outside, distributed inside
- Complicated
- Simple

The services over the Internet

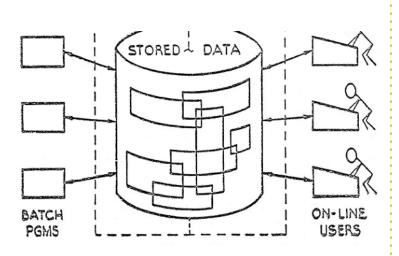


- Ping / ICMP
- secure shell (SSH)
- Domain name service (DNS)
- World Wide Web (WWW)
 - HyperText Transfer Protocol (HTTP)
- Web Proxy
- File Transfer Protocol (FPT)
- Email/POP/SMTP

S CHANGE ON INCOME.

Topics

- An Introduction to Computer Science
- The Shapes of Computers Today
- Computer Organization and Architecture
- Operating system
- Networking & The Internet
- Database Systems
- Software Engineering
- Cloud Platform/Cloud Shell Editor
- Cloud Platform/Cloud Source Repositories (git)
- C/C++ Programming





Database Systems

其實又是一段跟<u>分享</u>有關的 故事

要共同維護一份資料

Database Systems

S THE TORK ON THE STATE OF THE

- The history of database systems
- Database fundamentals
- Traditional File Structures
- Maintaining Database Integrity
- The Relational Model
- Object-Oriented Databases
- Data Mining

儲存和連結

資料和

資料之間的關係

A database is a collection of related, logically coherent, data used by the application programs in an organization

Introduction— why?



- Data storage used individual, unrelated files, called files
- Each application program used its own file
- In a university, each department might have its own <u>files</u>
 - A file about the <u>student information</u> and their <u>grades</u>
 - Name of the <u>professors</u> and the <u>courses</u> they were teaching
 - The whole staff

最早檔案儲存管理的想法



教授檔

課程檔

修課學生檔

教授A 課程1 教授A 課程2 教授B 課程3 教授B 課程4 教授C 課程5 教授C 課程6 課程1 課程資訊1 課程2 課程資訊2 課程3 課程資訊3 課程4 課程資訊4 課程5 課程資訊5 課程6 課程資訊6 課程1 學生1 學牛2 課程1 學生3 學生4 課程1 學牛5 學牛6 課程1 學生1 課程2 課程2 學牛2 課程2 學生3

· 問題:當我們要印出課程1的參與老師和學生時 怎麼辦?





- 教授A → 課程1 < [學生1, 學生2, 學生3]
- 這時候我們要怎麼辦?怎麼辦?怎麼辦?
- All of these <u>files</u> can be combined in a single database,

• 當我們要印出 課程1的參與老師和學生時



教授A -> 課程1 <- [學生1, 學生2, 學生3]

教授 + 課程 + 修課學生檔

教授A 課程1 課程資訊1 學生1 教授A 課程1 課程資訊1 學生2 教授A 課程1 課程資訊1 學生3 教授A 課程1 課程資訊1 學生4 教授A 課程1 課程資訊1 學生5 教授A 課程1 課程資訊1 學生6

聚合成一張很 大的表

問題:教授 + 課程 + 修課學生 這樣會有什麼問題?

We do need a database



- 問題:當我們要印出
 - 教授A -> 課程1 <- [學生1, 學生2, 學生3]
- All of these <u>files</u> can be combined in a single <u>database</u>
- 處理資料的整合呈現
- 需要一個系統來管理資料 < database system

E TO TO BY TO BE T

The advantages for a database system

- Advantages of databases
 - Less redundancy
 - A lot of redundancy in files
 - Inconsistency avoidance
 - Any changes in the data need to occur in all places

教授A 課程1 教授A 課程2 教授B 課程3 教授B 課程4 教授C 課程5 教授C 課程6

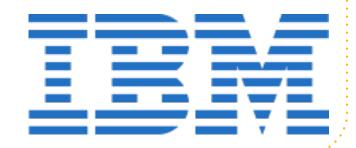
The history of database systems



- · 赫爾曼·何樂禮, 1882
 - 現代機械數據處理之父
- 美國人口普查
 - 8年 一>1年
- 1924, IBM
 - System/360, 1969
 - DB2, 1980



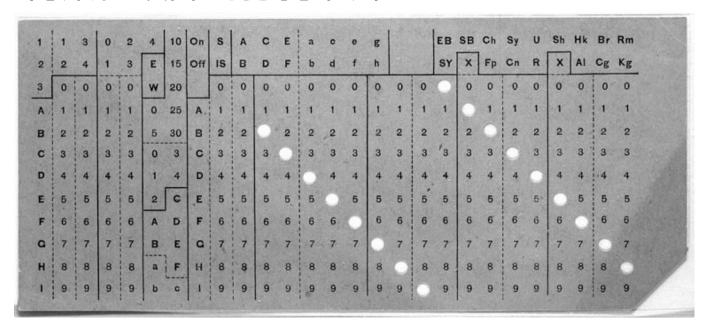
赫爾曼·何樂禮







• 何樂禮設計的打孔卡片



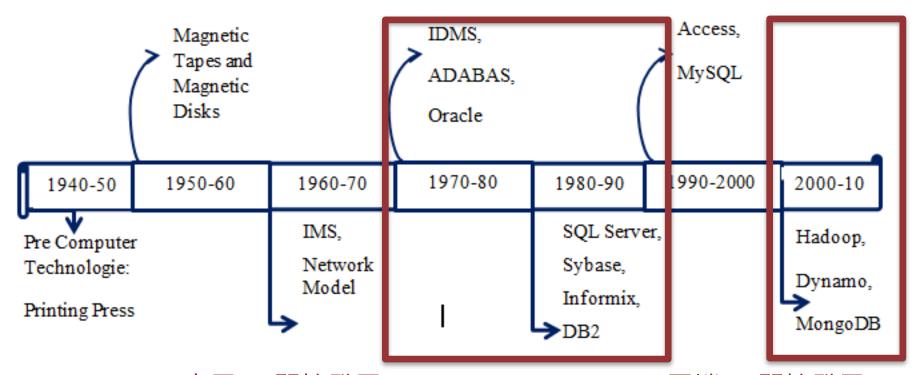
人口普查資料量龐大



- 電腦開始發展, 1950
- 普查資料也開始利用電腦的計算能力
- 但是資料量龐大
 - 若單以檔案儲存
 - 無法管理並利用這**龐大的資料**
 - 人口數
 - 性別 年紀 血型 居住地 通訊地 聯絡方式
- 電腦工程師們開始構想 如何利用電腦管理大量的資料

Database 發展





商用DB開始發展

雲端DB開始發展

Oracle database systems



- University of California, <u>Berkeley</u>, 1973
 - Ingres project
- Be commercialized by **Oracle** Corp (甲骨文)
 - 1979
- Oracle database
 - 基本上應該是這個地球上最強的單一資料庫

資料庫市佔排名



	排名		名称	类型	主导公司	公果在	去年	
	2017.01	2016.01	-040	大王	TAVII	分数	同比增减	
	1	1	Oracle	Relational DBMS	Oracle	1416.72	-79.36	
	2	2	MySQL	Relational DBMS	Oracle	1366.29	67.03	
	3	3	Microsoft SQL Server	Relational DBMS	Microsoft	1220.95	76.89	
	4	4	MongoDB	Document store	MongoDB	331.90	25.88	
	5	5	PostgreSQL	Relational DBMS	PostgreSQL Global Development	330.37	47.97	
	6	6	DB2	Relational DBMS	IBM	182.49	-13.88	
	7 1		Cassandra	*Wide column store	DataStax , Apache	136.44	5.49	
	8	7	Microsoft Access	Relational DBMS	Microsoft	127.45	-6.59	
-	91	10	Redis	Key-value store	redislabs	118.70	17.54	
	10	9	SQLite	Relational DBMS	hwaci	112.38	8.64	
-	11	12	Elasticsearch	Search engine	Elastic	106.17	28.96	
	121		Teradata	Relational DBMS	Teradata	74.17	-0.78	
:	13	11	SAP Adaptive Server	Relational DBMS	SAP	69.10	-14.08	
	14	13	Solr	Search engine	Apache	68.08	-7.32	
	15	16	HBase	Wide column store	cloudera , Apache	59.14	5.77	
	161	18	Splunk	Search engine	Splunk	55.49	12.37	
	17	17	FileMaker	Relational DBMS	Apple	53.49	4.66	
·.	181		SAP HANA	Relational DBMS	SAP	51.93	13.32	
********	19	15	Hive	Relational DBMS	cloudera , Apache	51,14	2,45	
	201	23	MariaDB	Relational DBMS	MariaDB Foundation	45.04	17.28	

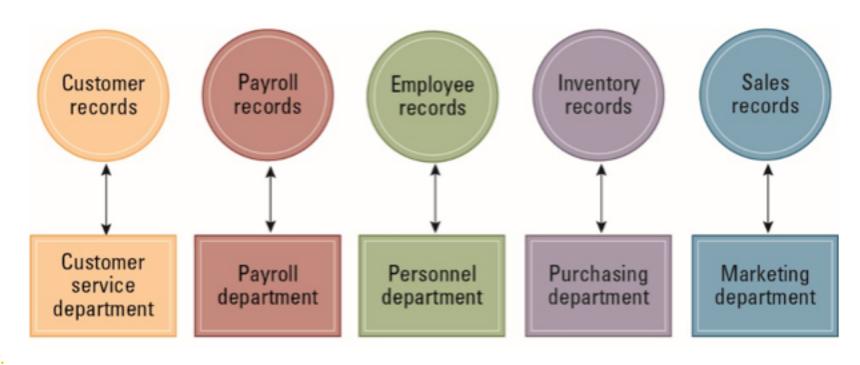
Database fundamentals



- A collection of data
 - Multidimensional
 - Internal links (<u>relationship</u>)
 - make the information accessible from a variety of perspectives
- 假設資料很多,無法全部放到記憶體裡!
 - 現在是"可以"全部放到記憶體裡的,但是大部分不會
- File-oriented database system
 - Traditional File Structures
- **Database system**

File-oriented database system





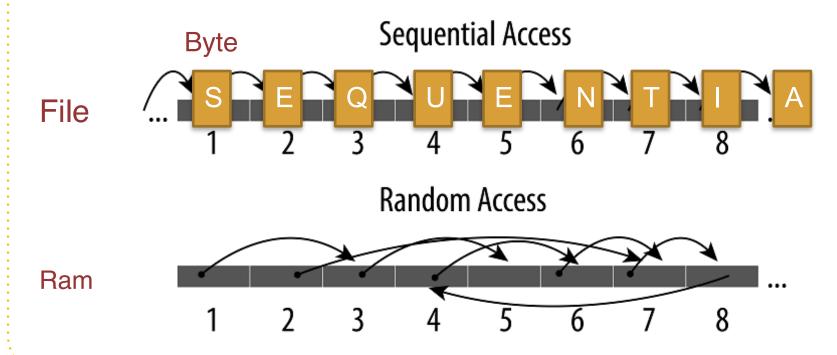
Traditional File Structures



- Sequential file
 - A file whose contents can only be <u>read in</u>
 <u>order</u>
- Reader must be able to detect end-of-file (EOF)
- Data can be stored in <u>logical records</u>, sorted by a <u>key field</u>
 - Greatly **increases** the speed of batch updates

Sequential files, text file

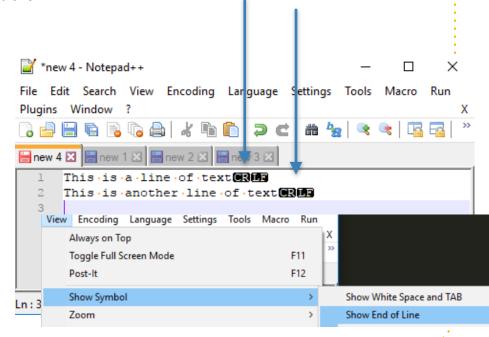




一個text file組成



- 字元原生編碼構成的二進位電腦檔案
 - ASCII, UTF-8
 - 通用的、跨平台的
- 一行text的結束
- 換行符號 CR LF
 - Carriage Return (\n)
 - 0x0A
 - Line feed (\r)
 - 0x0D



換行符號 CR LF

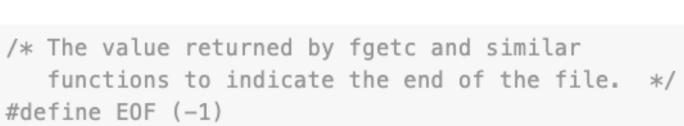


- 老式機械打字機
 - CR和LF分別具有不同的作用
 - LF會將列印紙張上移一行位置
 - CR則會將滾回到列印紙張的最左側
- Windows
 - CR (\n)
 - LF (\r)
- Others
 - \n or \r



End-Of-File (EOF)

- EOF 定義為檔案結束
 - Standart I/O
- 視為檔案結束了
- stdio.h







回到最早檔案儲存管理的想法



教授檔

課程檔

修課學生檔

教授A 課程1 教授A 課程2 教授B 課程3 課程4 教授B 教授C 課程5 教授C 課程6

課程1 課程資訊1 課程資訊2 課程2 課程3 課程資訊3 課程資訊4 課程4 課程5 課程資訊5 課程6 課程資訊6 課程1 學生1 學牛2 課程1 學生3 學生4 課程1 學牛5 學牛6 課程1 學生1 課程2 課程2 學牛2 課程2 學生3

:當我們要印出課程1的參與老師和學生時 怎麼辦?

key field

STORY TO BY THE STORY TO BE ST

- 每一筆資料有一個獨一無二的Key
- 避免資料內容一樣
 - 同名同姓 課程名稱一樣
- 確定在檔案資料位址

	學年/學期 Semester	科目代號 Course Code	開課序號 Serial No.	開課單位 Department	年級 Year	課程名稱 Course Title	授課教師 Instructor	學分 Credits	上課時間 Class Sched.	選課人數 Seats
	110/ 1	EN1070	46521	電子系	1	計算機概論 Introduction to Computer Science 詳細資料 Detail	游智仁	3 🐸	Tue 09:10-12:00	52/60
	110/ 1	EN1070	46531	電子系	1	計算機概論 Introduction to Computer Science 詳細資料 Detail	吳志峰	3 🐸	Fri 09:10-12:00	60/60
	110/ 1	IT1015	46642	資工系	1	計算機概論(1) Introduction to Computer Science(I) 詳細資料 Detail	吳齊人	3 🚟	Wed 15:10-17:00 Thu 15:10-17:00	71/60
	110/ 1	IM1203	46846	資管系	1	計算機概論 Introduction to Computer Science 詳細說料 Detail	林維昭	3 🐸	Wed 09:10-12:00	61/60
	110/ 1	IM1203	46883	資管系	1	計算機概論 Introduction to Computer Science 詳細波科 Detail	陳昱仁	3 88	Tue 09:10-12:00	60/60
•	110/ 1	AI1003	47395	人工智慧學士學程	1	計算機概論(1) Introduction to Computer Science(I) 詳細資料 Detail	張賢宗	3 🚟	Tue 10:10-12:00 Thu 08:10-10:00	32/60

- Ⅰ 教授A 課程1
- 2 教授A 課程2
- 3 教授B 課程3
- 4 教授B 課程4
- 5 教授C 課程5
- 6 教授C 課程6

key field (id)

進化後檔案儲存管理



教授檔

課程檔

修課學生檔

- 1 教授A 課程1
- 2 教授A 課程2
- 3 教授B 課程3
- 4 教授B 課程4
- 5 教授C 課程5
- 6 教授C 課程6

- 1 課程1 課程資訊1
- 2 課程2 課程資訊2
- 3 課程3 課程資訊3
- 4 課程4 課程資訊4
- **5** 課程5 課程資訊5
- 6 課程6 課程資訊6

- 1 課程1 學生1
- 2 課程1 學生2
- 3 課程1 學生3
- 4 課程1 學生4
- 5 課程1 學生5
- 6 課程1 學生6
- 7 課程2 學生1
- 8 課程2 學生2
- 9 課程2 學生3



key field (id) key field

怎麼一堆重複的資料!想辦法弄掉!



教授檔

教授A 課程1

教授A 課程2

- 教授B 課程3
- 課程4 教授B
- 教授C 課程5
- 教授C 課程6

課程檔

- 課程1 課程資訊1
- 課程2 課程資訊2
- 課程資訊3 課程3
- 課程資訊4 課程4
- 課程資訊5 課程5
- 課程6 課程資訊6

修課學生檔

課程1

課程1 學生2

課程1

學生3 課程1 學生4

課程1

學生5 課程1 學牛6

學生1

學牛1

赤性乙

課程2 學生2

課程2 學生3



key field

key field

進化檔案儲存內容



教授檔

- 教授A 皮卡丘
- 教授B 雷丘
- 教授C 妙蛙

課程檔

- 微積分 課程1
- 2 課程2 計算機概論
- 課程3 人工智慧概論
- 課程4 基礎英文
- 課程5 普通物理學
- 體育大一 課程6

學生檔

- 小智 學牛1
- 2 學牛2 大智
- 3 學牛3 大木
- 4 學牛4 大大
- 小弱 學牛5
- 6 學牛6 大弱



沒有重複的資料了!喔耶!但感覺怪怪的?

資料關係不見了!



P檔

- 教授A 皮卡丘
- 教授B 雷丘
- 教授C 妙蛙

C檔

- 課程1 微積分
- 課程2 計算機概論
- 人工智慧概論
- 課程4 基礎英文
- 課程5 普通物理學
- 課程6 體育大一

S檔

- 學牛1 小智
- 2 學生2 大智
- 3 學生3 大木
- 學牛4 大大
- 學生5 小弱
- 6 學牛6 大弱



教授A 教了什麼?那些學生上課程1?

補漏進化檔案儲存方式 一 修補關係



P檔

C檔

S檔

- 1 教授A 皮卡丘
- 2 教授B 雷丘
- 3 教授C 妙蛙

- 1 課程1 微積分
- 2 課程2 計算機概論
- 3 課程3 人工智慧概論
- 4 課程4 基礎英文
- 5 課程5 普通物理學
- 3 課程6 體育大一

- **1** 學生1 小智
- 2 學生2 大智
- **3** 學生3 大木
- 4 學生4 大大
- 5 學生5 小弱
- 6 學生6 大弱



教授教學檔

- I P.1 C.1
- **2** P.1 C.2
- **3** P.1 C.3
- **4** P.2 C.4
- 5 P.2. C.5

- **1** C.1 S.1
- **2** C.1 S.2
- 3 C.1 S.3
- 4 C.1 S.4
- **5** C.1. S.5
- 6 C.1. S.6

學生修課檔

.

P檔

C檔

S檔

Same 1991 Versical

- 1 教授A 皮卡丘
- 2 教授B 雷丘
- 3 教授C 妙蛙

- 1 課程1 微積分
- 2 課程2 計算機概論
- 3 課程3 人工智慧概論
- 4 課程4 基礎英文
- 5 課程5 普通物理學
- 6 課程6 體育大一

- **1** 學生1 小智
- 2 學生2 大智
- 3 學生3 大木
- 4 學生4 大大
- 5 學生5 小弱
- 6 學生6 大弱



- 1 P.1 C.1
- **2** P.1 C.2
- **3** P.1 C.3
- **4** P.2 C.4
- **5** P.2. C.5

教授教學檔

- 1 C.1 S.1
- **2** C.1 S.2
- **3** C.1 S.3
- 4 C.1 S.4
- **5** C.1. S.5
- **6** C.1. S.6

學生修課檔

CRUD 操作:

Create

Read

Update

Delete

P檔 C檔 S檔 微積分 課程1 學生1 教授A 皮卡丘 小智 計算機概論 課程2 教授B 雷丘 2 學生2 大智 人工智慧概論 課程3 大木 3 學生3 教授C 妙蛙 基礎英文 課程4 大大 學生4 課程5 普通物理學 學生5 小弱 課程6 體育大一 學生6 大弱 教授D 種子 課程7 軍訓課程 學生7 王大寶 P.1 **S.3** -個老師 課程 學生 教授教學檔 學生修課檔





CRUD 操作:

Create Read Update

Delete

J 3

P檔

C檔

S檔



- 1 教授A 皮卡丘
- 2 教授B 雷丘
- 3 教授C 妙蛙

- 1 課程1 微積分
- 2 課程2 計算機概論
- 3 課程3 人工智慧概論
- 4 課程4 基礎英文
- 5 課程5 普通物理學
- 6 課程6 體育大一

- **1** 學生1 小智
- 2 學生2 大智
- 3 學生3 大木
- 4 學生4 大大
- 5 學生5 小弱
- 6 學生6 大弱



1 P.1 C.1 2 P.1 C.2 3 P.1 C.3 4 P.2 C.4

- **1** C.1 S.1
- **2** C.1 S.2
- **3** C.1 S.3
- **4** C.1 S.4
- C1 S5

讀取一個老師 課程 學生

教授教學檔

學生修課檔

CRUD 操作:

Create

Read

Update

Delete

P檔

C檔

S檔

Fine To ST Vents of St.

- 1 教授A 皮卡丘 2 教授B 雷丘 3 教授C 妙蛙
- 1 課程1 微積分
- 2 課程2 計算機概論
- 3 課程3 人工智慧概論
- 4 課程4 基礎英文
- 5 課程5 普通物理學
- 6 課程6 體育大一

- **1** 學生1 小智
- **2** 學生2 大智
- 3 學生3 大木
- **4** 學生4 大大
- 5 學生5 小弱
- 6 學生6 大弱



- 3 教授C 妙蛙種子
 - P.1 C.1
 - **2** P.1 C.2
 - **3** P.1 C.3
 - **4** DA A
 - 更新/刪除一個老師 課程 學生

教授教學檔

學生修課檔

S.1 S.2

S.3

CRUD 操作:

Create Read

Update

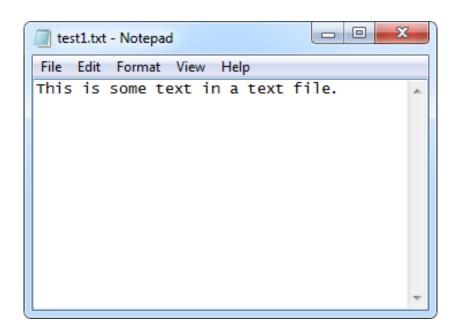
Delete

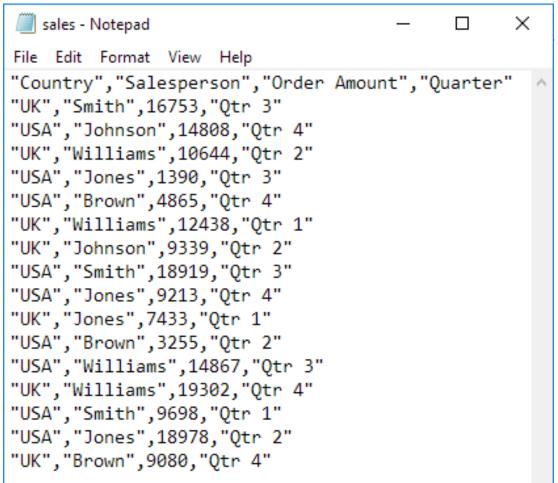
P檔 C檔 微積分 課程1 教授A 皮卡丘 學生1 小智 計算機概論 課程2 大智 教授B 雷丘 2 學生2 人工智慧概論 課程3 大木 3 學生3 教授C 妙蛙 基礎英文 課程4 大大 學生4 課程5 普通物理學 學生5 小弱 課程6 體育大一 學生6 大弱 **6** P.3 C6 **7** C.2 S.6 **S.1** S.2 C.2 CRUD 操作: S.3 S.4 P.2 C.4 Create C.1. S.5 **5** P.2. C.5 6 C.1. S.6 Read 教授教學檔 學生修課檔 **Update** -個老師課程學生關係 Delete

單純text file 遇到的問題



- 目前我們是用text file
 - 可以空白或是,
 - 來區別資料
- 但是如果資料本身有
 - 空白或是,
 - 怎麼辦?





Text based logical records

- 1. 雙引號"和 逗號, 組成
- 2. 利用程式語言裡的 data structure
 - 定義 binary based logical record

Text based logical records

P檔

New P檔

- 1 教授A 皮卡丘
- 2 教授B 雷丘
- 3 教授C 妙蛙

"1", "皮卡丘", "資工"\n

"2", "雷丘", "電子" \n

"3", "妙蛙", "資管" \n

Logical record

我們可以定義一個老師應該有什麼屬性

在P檔裡 目前一個教師會有

- 1. id (獨一無二的編號)
- 2. 姓名
- 3. 系所

Logical record

屬性

Text based logical records 問題



New P檔

"1", "皮卡丘", "資工"

"2", "雷丘", "電子"

"3", "妙蛙", "資管"

Sequential read

讀取的順序還是要依照text file的規定

一行一行照順序讀

要讀取第10個,你要從第一個開始**數**

無法跳到第十行,你不知道每一行多長!

問題:如果要讀取第一萬個教師怎麼辦?

Logical records 再進化





- 電腦處理是<u>binary</u>的
- 所以用電腦的思考方式
- Logical records 可以用binary 來思考

```
00000000
         7B 22 62 69 6E 64 53 74 61 63 6B 22 3A 6E 75 6C
                                                            {"bindStack":nul
00000010
         6C 2C 22 62 69 6E 64 54 69 6D 65 22 3A 6E 75 6C
                                                           1,"bindTime":nul
00000020
         6C 2C 22 63 6F 6E 73 6F 6C 65 22 3A 5B 5D 2C 22
                                                           1,"console":[],"
                                                            customer": { "appl
00000030
         63 75 73 74 6F 6D 65 72 22 3A 7B 22 61 70 70 6C
         69 63 61 74 69 6F 6E 22 3A 22 68 6F 6D 65 70 61
                                                           ication": "homepa
00000040
00000050
         67 65 22 2C 22 63 6F 72 72 65 6C 61 74 69 6F 6E
                                                           ge", "correlation
00000060
         49 64 22 3A 22 62 39 34 30 32 65 32 32 2D 33 39
                                                           Id": "b9402e22-39
         65 31 2D 34 34 65 66 2D 38 36 31 34 2D 63 33 36
                                                           el-44ef-8614-c36
00000070
00000080
         37 64 32 65 62 32 37 61 34 22 20 22 73 65 73 73
                                                           7d2eb27a4","sess
00000090
         69 6F 6E 49 64 22 3A 22 22 2C 22 74 6F 6B 65 6E
                                                           ionId":"","token
0A00000A0
         22 3A 22 32 38 35 35 63 37 32 63 31 39 66 32 34
                                                            ":"2855c72c19f24
0000000000
         32 31 37 61 39 63 34 35 30 36 65 34 34 38 61 34
                                                            217a9c4506e448a4
000000000
          65 35 31 22 2C 22 75 73 65 72 49 64 22 3A 22 22
                                                           e51","userId":""
```

Binary Logical records





- 再次定義 教師的 logical record
- P.id
 - Integer (4 bytes)

Integer (4 bytes)

- P.name
 - 64 bytes
- P.dept
 - 128 bytes

64 characters (64 bytes)

128 characters (128 bytes)



教師 Binary Logical records

	P.id	P.name	P.dept	
0	Integer (4 bytes)	64 characters (64 bytes)	128 characters (128 bytes)	195
196	Integer (4 bytes)	64 characters (64 bytes)	128 characters (128 bytes)	391
392	Integer (4 bytes)	64 characters (64 bytes)	128 characters (128 bytes)	587

3 * 196 = 588 bytes



Real Binary Logical records

P.id	P.name	P.dept
1	皮卡丘	資工
2	雷丘	電子
3	CJ	CS
000011	CJ\0	CS\0

編碼ASCII

434A00000....

經過編碼ASCII

435300000

Random Access in Binary Logical records



	P.id	P.name	P.dept
0	1	皮卡丘	資工
196	2	雷丘	電子
392	3	CJ	CS

要讀**第三個老師**,可以直接跳到 392 (196 * (3-1))

一次拿196個位元 就是第三個

要讀第十個 直接 要硬碟去讀 1764 位址 要讀第一萬個 就是 1,959,804 這個位址



Binary Logical records DB



- 以上就是很簡單的檔案形式資料庫
- 但是其實還沒完
- 如果考慮到資料刪除的狀況
- 你以為的第三個,可能不是第三個
- 此話怎講?

CRUD 操作:

Create

Read

Update

Delete

<u>跳號情況</u> in Binary Logical records



	P.id	P.name	P.dept
0	1	皮卡丘	資工
	2	雷丘	電子 雷丘離職
196	3	CJ	CS

要讀**第三個老師**,可以直接跳到 392 (196 * (3-1))

一次拿196個位元 就是第三個

這句話就不成立了!!!

考慮到資料刪除的狀況

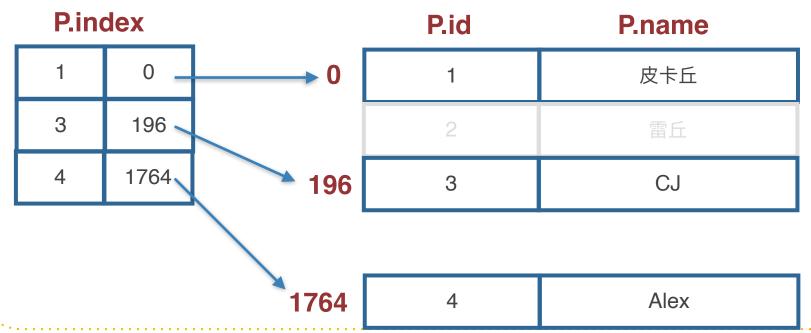


- 不要真的刪除資料
 - 留下資料
 - 多一個屬性,是否在職
- 加入index 技術
 - A separate file
 - A list of key values and the location of their <u>associated</u> <u>records</u>
 - Efficient way to quickly identify the location of a desired record

Index 技術

• 類似書的目錄





電腦科學中的 index



- Index 技術在電腦科學中非常重要
- 應用範圍非常廣
 - 你每天用的google 也是靠特別的 index 技術
- 大概也是整個電腦科學都會使用的技術
- 先記住他是一種有排序的資料結構
 - 利用索引鍵值來指向一個資料區塊

The Role of Schemas



Schema

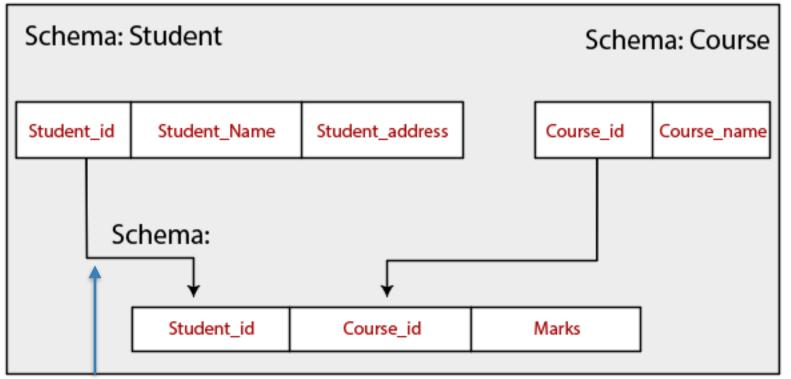
- A description of the <u>structure</u> of an database
 - 表格結構,欄位格式,資料關聯

Subschema

- A description of the portion of the database to a particular user's needs
 - to prevent sensitive data from being accessed by unauthorized personnel

Schema (Logical record)







LAB#5 Deal with csv files

- 請畫出 Schema
 - Lab5-csvfiles.zip
 - departments.csv
 - employees.csv
- 兩個檔案的Schema
 - 類似 P57頁的圖
- 繳交一個 pdf 實驗報告上傳Google表單
 - 11/16號 15:00



Conclusion



- The history of database systems
- Database fundamentals
- Traditional File Structures
- Maintaining Database Integrity
- The Relational Model
- Object-Oriented Databases
- Data Mining

儲存和連結

資料和

資料之間的關係



Thanks! Open for any questions

CJ Wu

cjwu@mail.cgu.edu.tw