# ບົດທີ 5: ຟັງຊັນທີ່ຂັ້ນຕໍ່ກັນ ແລະ ການ NORMALIZATION

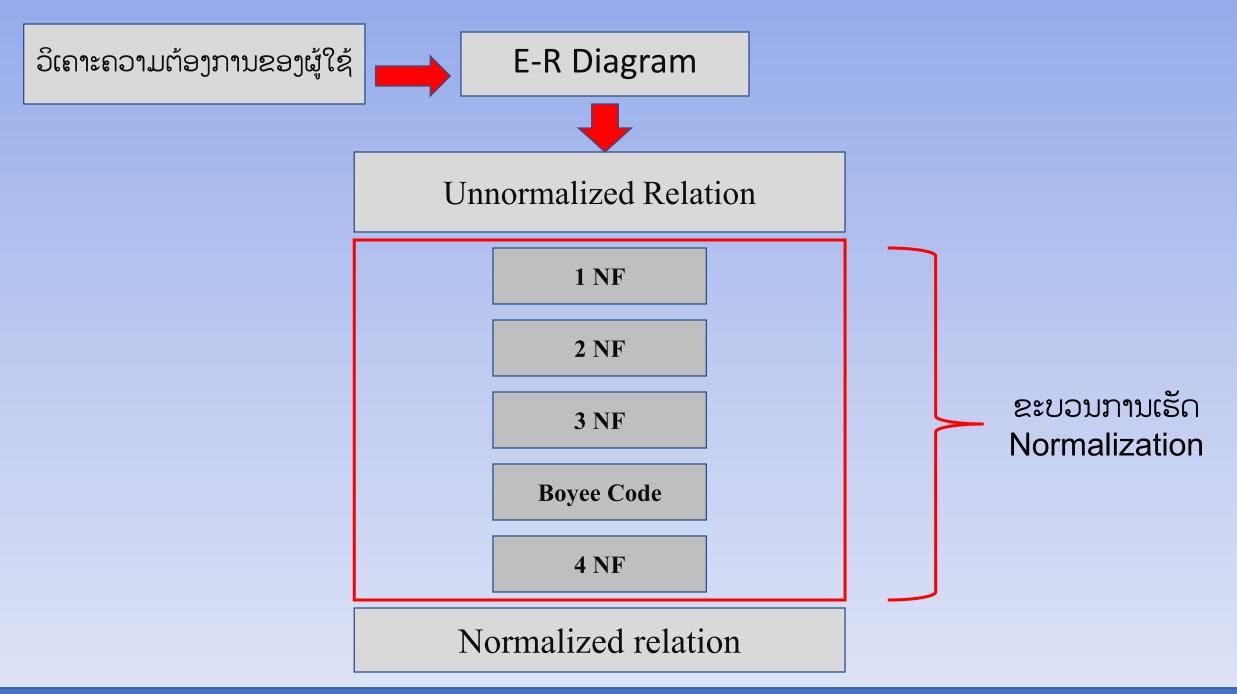
BY @ M.Sc. MOUNPHINE PHONEPANYA

### ຫົວຂໍ້ໃນການນຳສະເໜີ

- ຄວາມໝາຍ ແລະ ຈຸດປະສິງຂອງການເຮັດການເຮັດ Normalization
- ຟັງຊັນທີ່ຂຶ້ນຕໍ່ກັນ(Function Dependencies)
- ຂັ້ນຕອນການເຮັດ Normalization

### ຄວາມໝາຍ ແລະ ຈຸດປະສິງຂອງການເຮັດການເຮັດ Normalization

- Normalization ເປັນຫຼັກການນຶ່ງທີ່ຜູ້ອອກແບບຖານຂໍ້ມູນຈະຕ້ອງນຳມາໃຊ້ ໃນການແປງຂໍ້ມູນທີ່ຢູ່ໃນຮູບແບບທີ່ຊ້ຳຊ້ອນ ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບທີ່ງ່າຍຕໍ່ ການນຳໄປໃຊ້ງານ ແລະ ກໍ່ໃຫ້ເກີດບັນຫານ້ອຍທີ່ສຸດ.
- ໃນບົດນີ້ຈະສອນຂັ້ນຕອນການເຮັດ Normalization ໃນ3 ລະດັບ ເຊັ່ນ
  - □Normalization ລະດັບ 1 ຫຼືເອີ້ນວ່າ 1NF
  - □Normalization ລະດັບ 2 ຫຼືເອີ້ນວ່າ 2NF
  - □Normalization ລະດັບ 3 ຫຼືເອີ້ນວ່າ 3NF



## ຈຸດປະສິ່ງຂອງການເຮັດ Normalization

- 🗖 ຫຼຸດຜ່ອນຄວມຊ້ຳຊ້ອນຂອງຂໍ້ມູນ ເມື່ອຫຼຸດຄວາມຊ້ຳຊ້ອນຈະເຮັດໃຫ້ຫຼຸດ ເນື້ອທີ່ໃນການຈັດເກັບຂໍ້ມູນ
- 🗖 ຫຼຸດບັນຫາຄວາມບໍ່ຖືກຕ້ອງຂອງຂໍ້ມູນ ເມື່ອຂໍ້ມູນບໍ່ເກີດຄວາມຊໍ້າຊ້ອນ ເຮັດ ໃຫ້ການປັບປຸງຂໍ້ມູນສາມາດເຮັດໄດ້ຈາກແຫຼ່ງຂໍ້ມູນພຽງບ່ອນດຽວ
- 🗖 ຫຼຸດຄວາມຜິດພາດທີ່ເກີດຈາກການປັບປຸງຂໍ້ມູນupdate anomalies) ເຊິ່ງປະກອບດ້ວຍ:

### ຄວາມຊ້ຳຊ້ອນ ແລະ ຂໍ້ຜິດພາດຈາກການປັບປຸງຂໍ້ມູນ(ເພີ່ມ, ລຶບ, ປັບປຸງ)

- ຫຼັກການທີ່ສຳຄັນຂອງການອອກແບບຖານຂໍ້ມູນຄື ການອອກແບບແນວໃດໃຫ້ການເກັບ ຂໍ້ມູນຊ້ຳຊ້ອນໜ້ອຍທີ່ສຸດ
- ເພື່ອປະຫຍັດເນື້ອທີ່ໃນການເກັບຂໍ້ມູນ ແລະ ຫຼຸດບັນຫາທີ່ຈະເກີດດັ່ງຕົວຢ່າງຕໍ່ໄປນີ້

#### <u> ຕົວຢ່າງການອອກແບບຖານຂໍ້ມູນທີ່ດີ</u>

#### Employee (ພະນັກງານ)

E003

E004

<u>ລະຫັດ ພ/ງ</u>	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ	ເງີນເດືອນ	ລະຫັດສາຂາ
E001	สิมสิ	ผู้จักภาม	3,000,000	B005
E002	ດວງໃຈ	ผู้ส่วย	2,000,000	B003

ເລຂາ

ผู้จัดภาม

#### Branch (ສາຂາ)

<u>ລະຫັດສາຂາ</u>	<b>ທີ່</b> ຢູ່
B005	ນະຄອນຫຼວງ
B003	ບໍລິຄຳໄຊ
B007	ວຽງຈັນ

#### <u>ຕົວຢ່າງການອອກແບບຖານຂໍ້ມູນທີ່ມີບັນຫາທາງດ້ານຄວາມຊໍ້າຊ້ອນຂອງຂໍ້ມູນ</u>

1,500,000

3,000,000

B003

B007

Employee\_Branch (ລວມລາຍລະອຽດຂອງພະນັກງານໄວ້ດ້ວຍກັນກັບລາຍລະອຽດຂອງສາຂາ)

<u>ລະຫັດ ພ/ງ</u>	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ	ເງີນເດືອນ	ລະຫັດສາຂາ	<b>ທີ່</b> ຢູ່
E001	ลิมสิ	ผู้จักภาบ	3,000,000	B005	ນະຄອນຫຼວງ
E002	ດວງໃຈ	นู้ส่วย	2,000,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ	1,500,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E004	ວຽງພອນ	ผู้จักภาม	3,000,000	B007	ວຽງຈັນ

ໂພວັນ

ວຽງພອນ

#### ຕົວຢ່າງບັນຫາຄວາມຊ້ຳຊ້ອນໃນຂໍ້ມູນ ຣີເລຊັນ EMPLOYEE\_BRANCE

<u>ລະຫັດ ພ/ງ</u>	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ	ເງີນເດືອນ	ລະຫັດສາຂາ	<b>ಬೈ</b>
E001	สูมสี	ผู้จัดภาม	3,000,000	B005	ນະຄອນຫຼວງ
E002	ດວງໃຈ	ผู้ส่วย	2,000,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ	1,500,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E004	ວຽງພອນ	ผู้จัดภาม	3,000,000	B007	ວຽງຈັນ

ຄວາມຜິດພາດຈາກການເພີ່ມຂໍ້ມູນ
• ຖ້າຕ້ອງການເພີ່ມຂໍ້ມູນພະນັກງານໃໝ່ ທີ່ຢູ່ສາຂາ B005 ກໍ່ຈະຕ້ອງປ້ອນຂໍ້ມູນ B005 ແລະ ທີ່ຢູ່ ຄື ນະຄອນຫຼວງເພີ່ມອີກຄັ້ງ

#### ຕົວຢ່າງບັນຫາຄວາມຊໍ້າຊ້ອນໃນຂໍ້ມູນ ຣີເລຊັນ EMPLOYEE BRANCE

<u>ລະຫັດ ພ/ງ</u>	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ	ເງີນເດືອນ	ລະຫັດສາຂາ	<b>ທີ່</b> ຢູ່
E001	สูมสู	ผู้จักภาบ	3,000,000	B005	ນະຄອນຫຼວງ
E002	ດວງໃຈ	ผู้ส่วย	2,000,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ	1,500,000	B003	ບໍລິຄຳໄຊ
E004	ວຽງພອນ	ผู้จัดภาบ	3,000,000	B007	ວຽງຈັນ

#### <u>ຄວາມຜິດພາດຈາກການເພີ່ມຂໍ້ມູນ</u>

- ຖ້າຕ້ອງການເພີ່ມສາຂາຈະມີບັນຫາຄື ຕະຕະລາງນີ້ມີທັງຂໍ້ມູນພະນັກງານ ແລະ ຂໍ້ມູນສາຂາຢູ່ຮ່ວມກັນ
- ຫາກຈະເພີ່ມສະເພາະ ລະຫັດສາຂາ ແລະ ທີ່ຢູ່ກໍ່ບໍ່ໄດ້ ເພາະລະຫັດພະນັກງານ ຈະມີຄ່າວ່າງບໍ່ໄດ້ ເພາະເປັນ Primary Key ຂອງຕາຕະລາງ ດັ່ງນັ້ນຈະບັນທຶກໄດ້ກໍ່ຕໍ່ເມື່ອມີພະນັກກງານແລ້ວເທົ່ານັ້ນ

#### <u>ຄວາມຜິດພາດຈາກການລຶບຂໍ້ມູນ</u>

- 🗆 ຖ້າຕ້ອງການລຶບຂໍ້ມູນພຽງນຶ່ງແຖວແລ້ວຈະສີ່ງຜົນກະທົບກັບຂໍ້ມູນອື່ນ ທີ່ຕ້ອງຖືກລຶບຕາມ
  - ົ່⊔ເຊັ້ນ ຖ້າຕ້ອງການລຶບລະຫັດພະນັກງານ E001 ອອກ ກໍ່ຕ້ອງລຶບຂໍ້ມູນທັງໝົດແຖ້ວນັ້ນອອກນຳ ແລ້ວຈະ ສິ່ງໃຫ້ຂໍ້ມູນຂອງສາຂາ B005 ກໍຈະຖືກລຶບໄປນຳ

#### ຄວາມຜິດພາດຈາກການປ່ຽນແປງຂໍ້ມູນ

- ໃນກໍລະນີຕ້ອງການປ່ຽນແປງຂໍ້ມູນບາງຂໍ້ມູນຂອງສາຂາ
  - ເຊັ່ນ ປ່ຽນແປງທີ່ຢູ່ຂອງ B003 ກໍ່ຕ້ອງປ່ຽນຫຼາຍບ່ອນ
  - ຖ້າຫາກມີພະນັກງານສັງກັດຢູ່ສາຂານີ້ຫຼາຍບ່ອນ ກໍ່ຕ້ອງນຳໄປແປງຈີນໃຫ້ໝົດທຸກບ່ອນ

ດັ່ງນັ້ນ: ເຮົາຄວນແຍກຕາຕະລາງ Employee\_Brance ອອກເປັນສອງຕາຕະລາງ ຄື ຕາຕະລາງ ພະນັກງານ ແລະ ຕາຕະລາງສາຂາອອກ

#### ຕາຕະລາງພະນັກງານ

<u>ລະຫັດ ພ/ງ</u>	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ	ເງີນເດືອນ	ລະຫັດສາຂາ
E001	ສິມສິ	ผู้จักภาบ	3,000,000	B005
E002	ດວງໃຈ	ผู้ส่วย	2,000,000	B003
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ	1,500,000	B003
E004	ວຽງພອນ	ผู้จักภาม	3,000,000	B007

#### ຕາຕະລາງສາຂາ

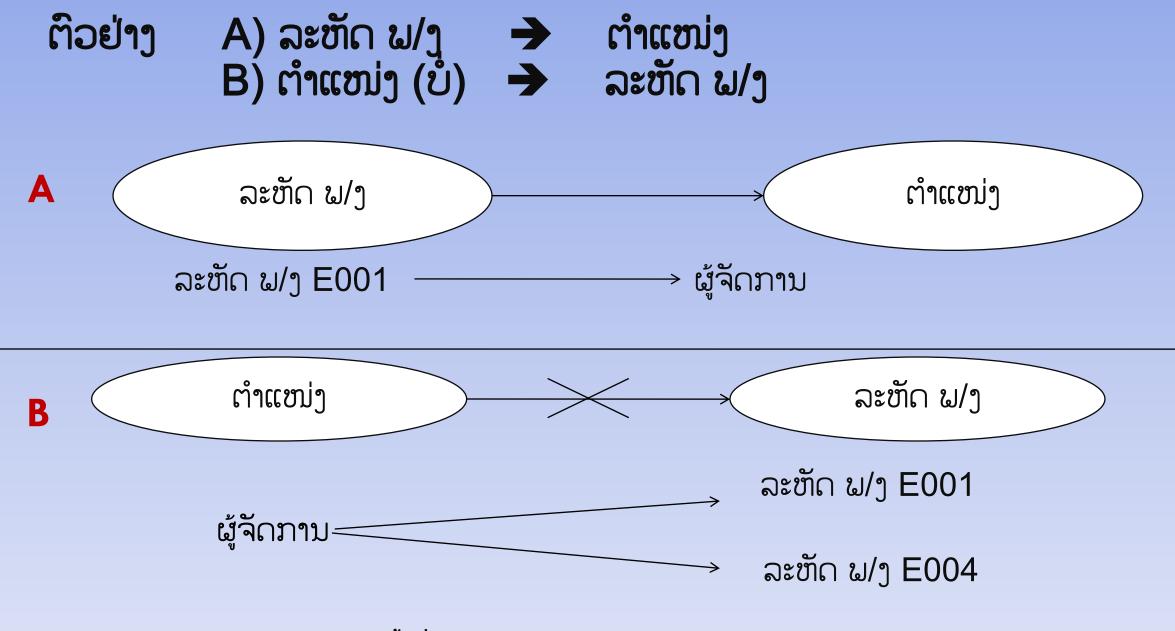
<u>ລະຫັດສາຂາ</u>	<b>ಬೈ</b>
B005	ນະຄອນຫຼວງ
B003	ບໍລິຄຳໄຊ
B007	ວຽງຈັນ

### ຟັງຊັນທີ່ຂຶ້ນຕໍ່ກັນ (Functional Dependency : FD)

- ຖ້າໃຫ້ X ແລະ Y ເປັນ Attribute ໃນ Relation ໃດນຶ່ງ ແທນດ້ວຍ R(X,Y) Attribute Y ຈະຖືກເອີ້ນວ່າມີຟັງຊັນທີ່ຂື້ນຕໍ່ກັນກັບ Attribute X ກໍ່ຕໍ່ເມື່ອແຕ່ລະ ຄ່າທີ່ບໍ່ຊໍ້າກັນຂອງ Attribute X ມີຂໍ້ມູນຂອງ Y ທີ່ດ່ຽວຂ້ອງກັບ X ພຽງ 1 ຄ່າ
- ຂຽນແທນດ້ວຍສັນຍາລັກ X -> Y

### ຕີວຢ່າງ

ລະຫັດ ພ/ງ	ຊື່ພະນັກງານ	ຕຳແໜ່ງ
E001	ลิมสิ	ผู้จักทาบ
E002	กอาใจ	ผู้ส่วย
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ
E004	ວຽງພອນ	ผู้จักทาบ



ການຂື້ນຕໍ່ກັນ ຄ່າ X ຈະຕ້ອງກຳນິດ ຄ່າ Y ໄດ້ 1:1

### ຊະນິດຂອງຟັງຊັນທີ່ຂື້ນຕໍ່ກັນ ( Functional Dependency :FD)

- 1) Complete dependencies (ການຂຶ້ນຕໍ່ກັນຢ່າງສືມບູນ)
   Attribute ທີ່ບໍ່ແມ່ນ Primary Key ຂຶ້ນຕໍ່ Attribute ຫຼື ກຸ່ມ ຂອງ Attribute ທີ່ເປັນ Primary Key
   ຕົວຢ່າງ ຕາຕະລາງທີ່ມີ Attribute ຄ່າດຽວທີ່ເຮັດໜ້າທີ່ເປັນ Primary Key ຄື ໝາຍເລກບົດປະຈຳຕົວ

<u>ເລກບັດປະຈຳຕິວ</u>	ຊື່ເຈົ້າຂອງບັດ
3440100634931	ສິມສີ
3437283420343	ຄວງໃຈ
2938742039485	ໂພວັນ

ເລກບັດປະຈຳຕິວ 🗲 ຊື່ເຈົ້າຂອງບັດ

### ຊະນິດຂອງຟັງຊັນທີ່ຂື້ນຕໍ່ກັນ ( Functional Dependency :FD) (ຕໍ່)

• ຕົວຢ່າງ: ຕາຕະລາງທີ່ມີ Attribute ຫຼາຍຕົວຂຶ້ນກັບ Attribute ທີ່ເປັນ Primary Key

<u>ເລກບັດປະຈຳຕີວ</u>	ຊື່ເຈົ້າຂອງບັດ	ວັນເກີດ	ວັນທີ່ອອກບັດ
3440100634931	สิมสิ	27/03/1985	28/04/2001
3437283420343	ດວງໃຈ	23/06/1988	25/02/2003
2938742039485	ໂພວັນ	21/04/1999	19/05/2005

ເລກບັດປະຈຳຕົວ — ຊື້ເຈົ້າຂອງບັດ,ວັນເກີດ ແລະ ວັນທີອອກບັດ

### ຊະນິດຂອງຟັງຊັນທີ່ຂື້ນຕໍ່ກັນ ( Functional Dependency :FD) (ຕໍ່)

• ຕົວຢ່າງ ຕາຕະລາງທີ່ມີ Attribute ຫຼາຍຕົວຮ່ວມກັນເປັນ Primary Key ຄື ລະຫັດນັກສຶກ ສາ ແລະ ລະຫັດວິຊາ

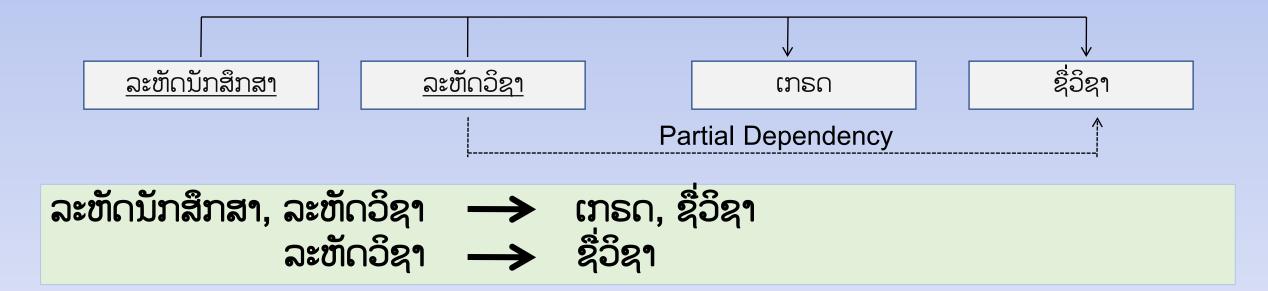
ຕາຕະລາງຄະແນນຂອງນັກສຶກສາ

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<u>ລະຫັດວິຊາ</u>	ເກຣດ
205N0001.19	205DB111	Α
205N0002.19	205CP111	В
205N0003.19	205JV111	С
205Q0001.19	205MA111	Α

ລະຫັດນັກສຶກສາ, ລະຫັດວິຊາ --> ເກຣດ

### ຊະນິດຂອງຟັງຊັນທີ່ຂຶ້ນຕໍ່ກັນ ( Functional Dependency :FD) (ຕໍ່)

- 2) Partial Dependency (ການຂື້ນຕໍ່ກັນແບບບາງສ່ວນ)
- ເກີດຂຶ້ນເມື່ອ Primary Key ປະກອບດ້ວຍຫຼາຍ Attribute ຮ່ວມກັນ
- ເມື່ອ Attribute ບ່າງສ່ວນຂອງ Primary Key ສາມາດໄປລະບຸຄ່າ Attribute ຕົວອື່ນໆ ທີ່ບໍ່ ແມ່ນ Primary Key ຂອງ Relation ໄດ້



### ຕົວຢ່າງ ການຝັ່ງຊັນການຂຶ້ນຕໍ່ກັນແບບ Partial

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<u>ລະຫັດວິຊາ</u>	ເກຣດ	ຊື່ວິຊາ
205N0001.19	205DB111	Α	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ
205N0002.19	205CP111	В	นาสา C
205N0003.19	205JV111	С	นาสา JAVA
205Q0001.19	205MA111	Α	ຄະນິດສາດສຳລັບຄອມຜິວເຕີ

### ຊະນິດຂອງຝັງຊັນທີ່ຂຶ້ນຕໍ່ກັນ ( Functional Dependency :FD) (ຕໍ່)

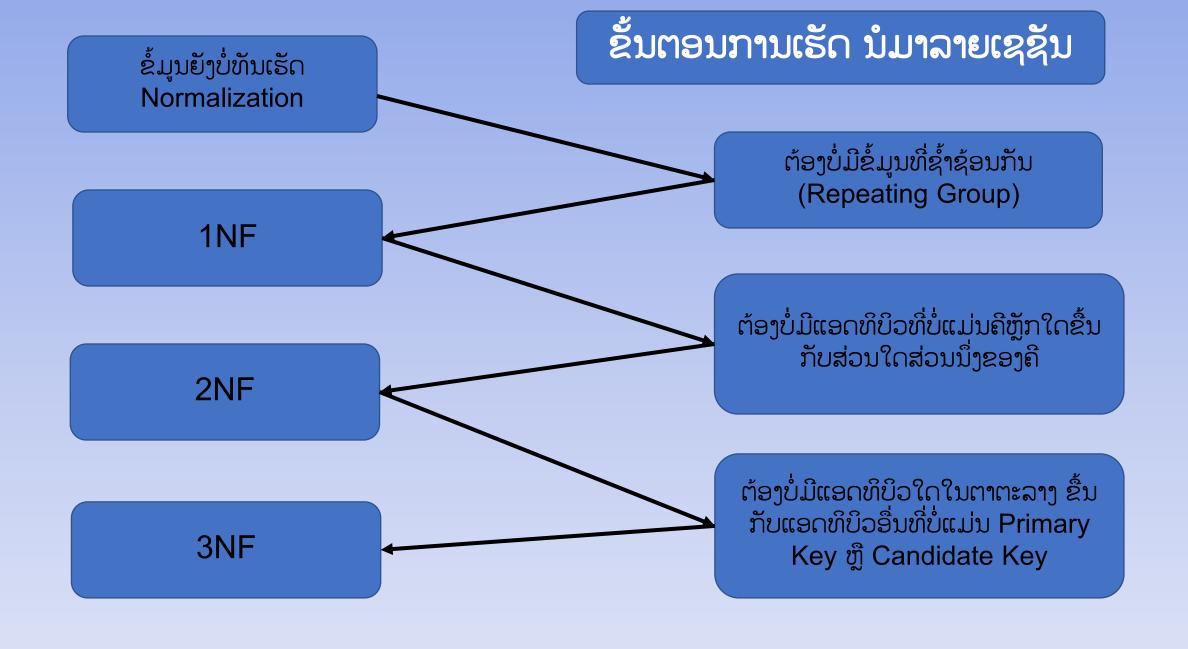
• <u>3 Transitive Dependency</u> ເກີດຂຶ້ນເມື່ອ Attribute ທີ່ບໍ່ແມ່ນ Primary Key ໄປຂຶ້ນຢູ່ກັບ Attribute ອື່ນທີ່ບໍ່ແມ່ນ Primary Key ໃນ Relationນັ້ນໆ

<u>ເລກປະຈຳຕີວ</u>	ຊື່ ແລະ ນາມສະກຸນ	ngคื	ຕຳແໜ່ງ	ລົດປະຈຳຕຳແໜ່ງ
E001	สมสิ	ผู้จักภาบ	ผู้จักภาม	BMW
E002	ດວງໃຈ	ผู้ฝ่วย	ผู้ส่วย	Honda
E003	ໂພວັນ	ເລຂາ	ເລຂາ	BMW
E004	ວຽງພອນ	ผู้จักภาบ	ผู้จักภาบ	Honda

<u>ອະທິບາຍ</u> ເລກປະຈຳຕົວ ເປັນຄີຫຼັກ (Primary Key) ຂອງຕາຕະລາງ ເລກປະຈຳຕົວ ———→ຊື່ແລະນາມ, ທີ່ຢູ່ ແລະ ຕຳແໜ່ງ ຕຳແໜ່ງ ————→ ລິດປະຈຳຕຳແໜ່ງ

### ນໍມາລາຍເຊຊັນ (Normalization)

- Normalization ຄື່ ຂະບວນການປັບປຸງໂຄງສ້າງຂໍ້ມູນຂອງຖານຂໍ້ມູນ ທີ່ມີຄວາມຊໍ້າຊ້ອນໃຫ້ ຢູ່ໃນຮູບແບບທີ່ເປັນມາດຕະຖານ ຫຼືເອີ້ນກັນວ່າ (Normal Form)
- ການເຮັດນໍມາລາຍເຊຊັນ ສາມາດເຮັດໄດ້ເຖິງ 5 ລະດັບ ແຕ່ຄວາມເປັນຈິງແລ້ວ ຮອດລະດັບ ທີ3 ກໍ່ຖືວ່າມີຄວາມພຽງພໍແລ້ວສໍາລັບການອອກແບບໃນປັດຈຸບັນ
  - 1NF ບໍ່ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບ Repeating Group (ບໍ່ໃຫ້ມີຄ່າຂອງກຸ່ມຂໍ້ມູນທີ່ຊ້ຳຊ້ອນກັນ)
  - 2NF ບໍ່ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບ Partial Dependency (ບໍ່ໃຫ້ມີການຂຶ້ນຕໍ່ກັນແບບບາງສ່ວນ)
  - 3NF ບໍ່ໃຫ້ມີການ Transitive Dependency (ບໍ່ໃຫ້ມີການຂຶ້ນຕໍ່ກັນຂອງແອດທິບີວທີ່ບໍ່ແມ່ນຄີຫຼັກ)



#### First Normal Form (1NF)

- ທຸກ Attribute ໃນແຕ່ລະ record ຈະເປັນ single value ບໍ່ມີ ຄ່າຂອງກຸ່ມຂໍ້ມູນຊ້ຳ ຊ້ອນກັນ (Repeating Group)
- ຂໍ້ມູນທຸກແຖວ (Tuple) ຕ້ອງມີຄ່າບໍ່ຊ້ຳກັນ

ຕາຕະລາງທີ່ມີລັກສະນະຂໍ້ມູນເປັນ Repeating group

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	ষ্	ນາມສະກຸນ	ລະຫັດວິຊາລີງທະບຽນ	Danasiis
205N0001.19	ສิมຊາย	ສິງສະນິດ	205DB111 205JV111 205CP111	Repeatin
205Q0001.19	ກຳກູ	ຄຳປັນຍາ	205JV111 205DB111	

Repeating Group

### ຕາຕະລາງທີ່ມີລັກສະນະຂໍ້ມູນເປັນ Repeating group

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<b>8</b>	ນາມສະກຸນ	ລະຫັດວິຊາລົງທະບຽນ
205N0001.19	สิมຊาย	ສິງສະນິດ	205DB111 205JV111 205CP111
205Q0001.19	ກຸ່ນມີ	ถำปั่นยา	205JV111 205DB111

### ເຮົາສາມາດເຮັດໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບ 1NF ຄືດັ່ງນີ້

ລະຫັດນັກສຶກສາ	2	ນາມສະກຸນ	ລະຫັດວິຊາລົງທະບຽນ
205N0001.19	ສົມຊາຍ	ສິງສະນິດ	205DB111
205N0001.19	สิมຊาย	ສິງສະນິດ	205JV111
205N0001.19	สิมຊาย	ສິງສະນິດ	205CP111
205Q0001.19	ກໍກໆ	ถำปั่นยา	205JV111
205Q0001.19	ບຸນມີ	ຄຳປັນຍາ	205DB111

#### **Second Normal Form (2NF)**

- ຕ້ອງເປັນ First Normal Form (1NF) ມາກ່ອນ
- ຕ້ອງບໍ່ມີ Partial Dependency (ການຂື້ນຕໍ່ກັນບາງສ່ວນ)

ສະຫຼຸບ: ການເຮັດນໍມາລາຍເຊຊັນ ລະດັບ2 (Second normal form : 2NF) ເປັນ ການເຮັດໃຫ້ແອດທິບິວທີ່ <u>ບໍ່ຂຶ້ນກັບຄີຫຼັກອອກໄປ</u> ເພື່ອໃຫ້ແອດທິບິວອື່ນທັງໝົດຂື້ນກັບ ສ່ວນທີ່ເປັນຄີຫຼັກ

### ຕົວຢ່າງ ຕາຕະລາງທີ່ Partial Dependency (ການຂື້ນຕໍ່ກັນບາງສ່ວນ)

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	ລະຫັດວິຊາ	ເກຣດ	ຊື່ວິຄ	21	
205N0001.19	205DB111	А	ລະບົບຖາ	ກຮຸ້ກຳ	
205N0001.19	205CP111	В	ການຂຽນໂປຣແກຄ	ເມດ້ວຍພາສາ C	
205N0002.19	205DB111	D	ລະບົບຖາ	ກຮຸ້ກຳ	
205N0002.19	205CP111	Α	ການຂຽນໂປຣແກຣມດ້ວຍພາສາ C		
205N0003.19	205DB111	Α	ລະບົບຖາ	ກຮຸ້ກໍກ	
205N0003.19	205CP111	С	ການຂຽນໂປຣແກຄ	ເມດ້ວຍພາສາ C	
<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<u>ລະຫັດວິຊາ</u>		ເກຣດ	ຊື່ວິຊາ	
	Partial Dependency				
ລະຫັດນັກສຶກສາ. ລະຫັດວິຂາ — ເກຣດ .ຊື່ວິຂາ					

ລະຫັດນັກສຶກສາ, ລະຫັດວິຊາ ລະຫັດວິຊາ



ເກຣດ ,ຊື່ວິຊາ ຊື່ວິຊາ

#### **Second Normal Form (2NF)**

- ວິທີແກ້ໄຂ
- 1) ຕ້ອງສ້າງຕາຕະລາງເພີ່ມ
- 2) ນຳ Column ທີ່ເປັນບັນຫາໄປໃສ່ໃນຕາຕະລາງທີ່ສ້າງໃໝ່
- 3) ກຳນຶດຄີຫຼັກໃຫ້ກັບຕາຕະລາງທີ່ສ້າງໃໝ່
- 4) ແອດທິບິວໃດໃນຕາຕະລາງເດີມ ເມື່ອນຳໄປໃສ່ໃນຕາຕະ ລາງໃໝ່ແລ້ວໃຫ້ຕັດອອກ ຍົກເວັ້ນສ່ວນຄີຫຼັກ ຍັງຄົງໄວ້ໃນຕາຕະລາງເດີມ

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<u>ລະຫັດວິຊາ</u>	ເກຣດ	ຊື່ວິຊາ
205N0001.19	205DB111	А	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ
205N0001.19	205CP111	В	ການຂຽນໂປຣແກຣມດ້ວຍພາສາ C
205N0002.19	205DB111	D	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ
205N0002.19	205CP111	Α	ການຂຽນໂປຣແກຣມດ້ວຍພາສາ C
205N0003.19	205DB111	Α	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ
205N0003.19	205CP111	С	ການຂຽນໂປຣແກຣມດ້ວຍພາສາ C

ຕາຕະລາງນີ້ເມື່ອເຮັດໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບ ແບບ 2NF ຈະ ໄດ້ 2 ຕາຕະລາງດັ່ງນີ້

#### ຕາຕະລາງຜົນການຮຽນ

<u>ລະຫັດນັກສຶກສາ</u>	<u>ລະຫັດວິຊາ</u>	ເກຣດ
205N0001.19	205DB111	А
205N0001.19	205CP111	В
205N0002.19	205DB111	D
205N0002.19	205CP111	А
205N0003.19	205DB111	А
205N0003.19	205CP111	С

#### ຕາຕະລາງວິຊາ

<u>ລະຫັດວິຊາ</u>	ຊື່ວິຊາ
205DB111	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ
205CP111	ການຂຽນໂປຣແກຣມດ້ວຍພາສາ C

### ບົດຝຶກຫັດໃຫ້ນັກສຶກສາເຮັດນໍມາລາຍເຊຊັນຕາຕະລາງນີ້ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບ 2NF

### ຕາຕະລາງຂາຍສິນຄ້າ

<u>ລະຫັດລູກຄ້າ</u>	<u>ລະຫັດສິນຄ້າ</u>	ຊື່ລູກຄ້າ	ຊື່ສິນຄ້າ	ລາຄາ
0001	P01	ປາລະມີ ຈັນທະລາ	ແປບຊີປອງ	5,000
0001	P05	ປາລະມີ ຈັນທະລາ	ນິມເລັກຕາຊອຍ	4,000
0002	P03	ແສງເພັດ ສີວິໄລ	ສະຕິງ	5,000
0002	P09	ແສງເພັດ ສີວິໄລ	ເອມ 150	4,000
0003	P01	ຄຳຫຼ້າ ວົງພະຈັນ	ແປບຊີປອງ	5,000
0003	P05	ຄຳຫຼ້າ ວົງພະຈັນ	ນິມເລັກຕາຊອຍ	4,000

### Third Normal Form (3NF)

- Relation ນັ້ນຈະຕ້ອງມີຄຸນສືມບັດ 2NF
- ຕ້ອງບໍ່ມີຄວາມສຳພັນລະຫວ່າງ Non-key Attribute ຫຼື ບໍ່ມີ Transitive Dependency

ສະຫຼຸບ: ແອດທິບິວທີ່ບໍ່ແມ່ນຄີຫຼັກ ຕ້ອງບໍ່ຂຶ້ນຕໍ່ກັນເອງ

### Third Normal Form (3NF)

- ວິທີແກ້ໄຂ
- 1.ສ້າງຕາຕະລາງເພີ່ມ
- 2.ນຳແອດທິບິວທີ່ມີບັນຫາໃສ່ຕາຕະລາງໃໝ່
- 3. ກຳນົດຄີຫຼັກ ໃຫ້ຕາຕະລາງ ໃໝ່
- 4.ແອດທິບິວທີ່ຍ້າຍຈາກຕາຕະລາງເດີມໄປໃສ່ຕາຕະລາງໃໝ່ໃຫ້ ຕັດອອກຈາກຕາຕະລາງເດີມ
- 5.ນຳຄີຫຼັກໃນຂໍ້ 3 ໄປໃສ່ໃນຕາຕະລາງເດີມ

	<b>—</b>			
<u>ລະຫັດພະນັກງານ</u>	ຊື່ ແລະ ນາມ	ລະຫັດພະແນກ ¦	ຊື່ພະແນກ ••	ເງິນເດືອນ
P001	ສາຍລຸ້ງ	A001	ບ້ນຊີ	2,500,000
P002	ໄກສອນ	F001	ການເງິນ	3,000,000

- ຄີຫຼັກຂອງຕາຕະລາງນີ້ແມ່ນ ລະຫັດພະນັກງານ
- ຈາກຕາຕະລາງຍຂ້າງເທິງເຫັນວ່າຍັງມີຝັງຊັນການຂຶ້ນຕໍ່ກັນແບບ Transitive Dependency ຢູ່ຄື
- ລະຫັດພະແນກ ເຊິ່ງບໍ່ແມ່ນຄີຫຼັກຂອງຕາຕະລາງ ແຕ່ສະມາດລະບຸຄ່າ ຊື່ພະແນກໄດ້ຄຶ ຖ້າຮູ້ລະຫັດພະແນກ ກໍ່ຈະຮູ້ຊື່ພະແນກໄດ້ ຈາກຕາຕະລາງຂ້າງເທິງ ປັບໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບ 3 NF ຈະໄດ້ສອງ 2ຕາຕະລາງຂ້າງລຸ່ມນີ້

<u>ລະຫັດພະນັກງານ</u>	ຊື່ ແລະ ນາມ	ເງິນເດືອນ	ລະຫັດພະແນກ
P001	ສາຍລຸ້ງ	2,500,000	A001
P002	ໄກສອນ	3,000,000	F001

<u>ລະຫັດພະແນກ</u>	ຊື່ພະແນກ
A001	<b>ບັນຊີ</b>
F001	ການເງິນ

## ສະຫຼຸບ Normalization

- 1NF ທຸກແອດທິບິວໃນແຕ່ລະແຖວຕ້ອງມີຂໍ້ມູນພຽງຄ່າດຽວເທົ່ານັ້ນ
- 2NF ຣີເລເຊິນນັ້ນຕ້ອງບໍ່ມີຄວາມສຳພັນລະຫວ່າງແອດທິບິວແບບບາງສ່ວນ(ແອດທິບິວ ທຸກຕິວຕ້ອງຂຶ້ນກັບຄີຫຼັກທຸກຕິວ ບໍ່ຂຶ້ນຢູ່ກັບຕິວໃດຕິວນຶ່ງ)
- 3NF ທຸກແອດທິບິວທີ່ບໍ່ແມ່ນຄີຫຼັກ ບໍ່ມີຄຸນສືມບັດໃນການກຳນິດຄ່າຂອງແອດທິບິວ ຕົວອື່ນ

### ບິດຝຶກຫັດ1

#### ໃຫ້ນັກສຶກສາແປງຕາຕະລາງຕໍ່ໄປນີ້ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບ NF1-NF3 ໂດຍລະອຽດ

#### 1)ການລົງທະບຽນ

<u>ລະຫັດນັກສືກສາ</u>	ຊື່ນັກສຶກສາ	ລະຫັດວິຊາ	ຊື່ວິຊາ	ໜ່ວຍກິດ	ເກຣດ
205N0001.19	ອາລິສາ	205DB111	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ	3	Α
		205CP111	ພາສາ C	3	Α
		205ST111	ສະຖິຕິພື້ນຖານ	2	В
205N0002.19	<u> </u>	205DB111	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ	3	В
		145PL111	ການເມືອງ	3	Α

### ບິດຝຶກຫັດ2

#### ໃຫ້ນັກສຶກສາແປງຕາຕະລາງຕໍ່ໄປນີ້ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບ NF1-NF3 ໂດຍລະອຽດ

#### 2)ການລົງທະບຽນ

<u>ລະຫັດນັກສືກສາ</u>	ຊື່ນັກສຶກສາ	ລະຫັດພາກ	ຊື່ພາກ	ລະຫັດວິຊາ	ຊື່ວິຊາ	ໜ່ວຍກິດ	ເກຣດ
205N0001.19	ອາລິສາ	5	ยอม	205DB111	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ	3	Α
				205CP111	ພາສາ C	3	Α
				205ST111	ສະຖິຕິພື້ນຖານ	2	В
205N0002.19	ាះតំៗ	3	ຄេມີ	205DB111	ລະບົບຖານຂໍ້ມູນ	3	В
				145PL111	ການເມືອງ	3	Α

### ບິດຝຶກຫັດ3

#### ໃຫ້ນັກສຶກສາແປງຕາຕະລາງຕໍ່ໄປນີ້ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບ NF1-NF3 ໂດຍລະອຽດ

### 3) ການສັ່ງສິນຄ້າ

<u>ເລກທີ່ໃບບິນ</u>	ວັນທີຊື້	ລະຫັດລູກຄ້າ	ຊື່ລູກຄ້າ	ລະຫັດສິນຄ້າ	ຊື່ສິນຄ້າ	ຈຳນວນສັ່ງຊື້	ລາຄາຕໍ່ໜ່ວຍ
001	02/09/2019	C001	ສູກຕອກ	P12	ຕູ້ເຢັນ	4	1,200,000
				P01	นักລิม	3	500,000
				P09	ແອ	4	3,000,000
002	02/09/2019	C005	คำไม	P02	ເມໂຄເວັບ	3	800,000
				P01	<b>ผ</b> ักລิม	2	500,000

### ຂໍຂອບໃຈ!