

### **TD**: Dépendances fonctionnelles

# Exercice 1:

| A  | В  | C  | D  | E  |
|----|----|----|----|----|
| a1 | b2 | c2 | d3 | e2 |
| a1 | b2 | c2 | d1 | e4 |
| a3 | b3 | c5 | d2 | e5 |
| a2 | b3 | c5 | d1 | e5 |

1)

2) clés candidates en vert superclé en rouge

#### Exercice 2:

# SUPERETTE (CodeP, CodeC, NomC, Designation, QtStock, PrixU, QtV)

1. dépendances fonctionnelles (DFs)

CodeP→ Designation

CodeP→ PrixU

Code P→ QtStock

CodeC→ NomC

CodeP, CodeC  $\rightarrow$  QtV

2. clés candidates?

Superclé = CodeP, CodeC, NomC, Designation, QtStock, PrixU, QtV

CodeP→ Designation : Codep, Codec, Nomc, Designation, Qtstock, Prixu, Qtv

CodeP→ PrixU : Codep, Codec, Nomc, Qtstock, Prixu, Qtv

Code P→ QtStock : Codep, Codec, Nomc, Qtstock, Qtv

CodeC→ NomC : Codep, Codec, Nome, Qtv

CodeP, CodeC  $\rightarrow$  QtV : Codep, Codec,  $\bigcirc$  Qtv

CodeP, CodeC :unique et irréductible, c'est une clé candidate et c'est la seule

#### Exercice 3

- 1. En utilisant les axiomes d'Armstrong (et les règles supplémentaires vues en cours), montrer que l'on peut déduire, à partir de H, les dfs suivantes :
  - a) FG→C
- b) AG→DE
- c) DG→CE
- a)  $(FG \rightarrow A \text{ et } G \rightarrow B)$  par composition  $FG \rightarrow AB$  et on a  $AB \rightarrow C$  donc par transitivité  $FG \rightarrow C$
- b)  $(G \to B \text{ et } AB \to C)$  par pseudo-transitivite  $AG \to C$  et on a par reflexivite  $AG \to A$  par union de  $(AG \to C \text{ et } AG \to A)$  on a  $AG \to AC$  et avec  $AC \to DE$  donc par transitivité  $(AG \to AC \text{ et } AC \to DE)$  par transitivité  $AG \to DE$
- c) D→F et FG→A par pseudo-transitivité DG→A
   (DG→A et G→B) composition DG→AB et AB → C par transitivité DG→C
   par union de (DG→A et DG→C) on a DG->AC et on a AC → DE par transitivité DG→DE et par decomposition DG→E
   (DG→C et DG→E) par union DG→CE

### 2. Clés candidates de R:

Superclé formée des membres gauches des Dfs : ABCDFG

ABCDFG car AC  $\rightarrow$  D (par decomp de AC  $\rightarrow$  DE) ABCFG car AB  $\rightarrow$ C ABFG car FG $\rightarrow$ A BFG car G $\rightarrow$ B

**FG** unique et irréductible => FG clé candidate

ABCDFG
ABCDFG car AB →C
ABDFG car FG→A
BDFG car G→B
DFG car D→F

**DG** unique et irréductible => DG clé candidate

AB  $\rightarrow$ C, AC  $\rightarrow$  DE, D $\rightarrow$ F, FG $\rightarrow$ A, G $\rightarrow$ B ABCDFG D $\rightarrow$ F ABCDG car AC  $\rightarrow$  D (par decomp de AC  $\rightarrow$  DE) ABG AB  $\rightarrow$ C ABG G $\rightarrow$ B

**AG** unique et irréductible => AG clé candidate