

# Subject Name (Gujarati)

1333204 -- Summer 2025

Semester 1 Study Material

Detailed Solutions and Explanations

## પ્રશ્ન 1(અ) [3 ગુણ]

ટૂકી નોંધ લખો: ડેટા ડિક્ષનરી

### જવાબ

ડેટા ડિક્ષનરી એ કેન્દ્રીય ભંડાર છે જે ડેટાબેઝ બંધારણ, તત્વો અને સંબંધો વિશે મેટાડેટા સંગ્રહિત કરે છે.

Table 1: ડેટા ડિક્ષનરી ઘટકો

ઘટક	વર્ણન
ટેબલ નામો	ડેટાબેઝમાં બધા ટેબલોની યાદી
કોલમ વિગતો	ડેટા પ્રકારો, મર્યાદાઓ, લંબાઈ
સંબંધો	ફોરેન ક્રી કનેક્શન્સ
ઇન્ડેક્સ	પ્રદર્શન ઓપરેટિંગ્ઝેશન બંધારણો

### મુખ્ય લક્ષણો:

- મેટાડેટા સ્ટોરેજ: ડેટા બંધારણ વિશે માહિતી સમાવે છે
- ડેટા અંબડિતતા: સુસંગતતા નિયમો અને મર્યાદાઓ જાળવે છે
- દસ્તાવેજુકરણ: વ્યાપક ડેટાબેઝ દસ્તાવેજુકરણ પ્રદાન કરે છે

### મેમરી ટ્રીક

"ડેટા ડિક્ષનરી વિગતો આપે"

## પ્રશ્ન 1(બ) [4 ગુણ]

વ્યાખ્યા આપો (i) E-R મોડેલ (ii) એન્ટિટી (iii) એન્ટિટી સેટ અને (iv) ગુણધર્મો

### જવાબ

Table 2: ER મોડેલ વ્યાખ્યાઓ

શબ્દ	વ્યાખ્યા
E-R મોડેલ	એન્ટિટી અને સંબંધોનો ઉપયોગ કરતો કન્સેપ્ચ્યુઅલ ડેટા મોડેલ
એન્ટિટી	સ્વતંત્ર અસ્તિત્વ ધરાવતો વાસ્તવિક વિશ્વાનો ઓપ્જેક્ટ
એન્ટિટી સેટ	સમાન પ્રકારની સમાન એન્ટિટીઓનો સંગ્રહ
ગુણધર્મો	એન્ટિટીની લાક્ષણિકતાઓનું વર્ણન કરતા ગુણધર્મો

### આકૃતિ: ER મોડેલ ઘટકો

1	Entity	Relationship	Entity
2	A		B
3	+-----+	+-----+	+-----+
4			
5	Attributes		Attributes

### મુખ્ય મુદ્દાઓ:

- કન્સેપ્ચ્યુઅલ ડિઝાઇન: ઉચ્ચ સ્તરનો ડેટાબેઝ ડિઝાઇન અભિગમ
- વિગ્રહિત રજૂઆત: સ્પષ્ટ સમજ માટે આકૃતિઓનો ઉપયોગ

“એન્ટિટી સંબંધો અર્થપૂર્ણ રીતે”

### પ્રશ્ન 1(ક) [7 ગુણ]

DBMS ના ફાયદા સમજાવો

#### જવાબ

Table 3: DBMS ફાયદા

ફાયદો	લાભ
ડેટા સ્વતંત્રતા	એલિકેશન ડેટા સ્ટ્રક્ચર ફેરફારોથી અલગ
ડેટા શેરિંગ	બહુવિધ વપરાશકર્તાઓ એકસાથે સમાન ડેટા એક્સેસ કરે
ડેટા સુરક્ષા	એક્સેસ કંટ્રોલ અને પ્રમાણીકરણ પદ્ધતિઓ
ડેટા અખંડિતતા	મર્યાદાઓ દ્વારા સુસંગતતા જાળવવામાં આવે છે
બેકઅપ અને રિકવરી	આપોઆપ ડેટા સરક્ષણ અને પુનઃસ્થાપન
ઘટાડેલી રીડન્ડન્સી	ડુલિકેટ ડેટા સ્ટોરેજ દૂર કરે છે

#### મુખ્ય લાભો:

- કેન્દ્રીકૃત નિયંત્રણ: ડેટા વ્યવસ્થાપનનો એક બિંદુ
- ખર્ચ અસરકારકતા: વિકાસ અને જાળવણીનો ખર્ચ ઘટાડે છે
- ડેટા સુસંગતતા: એલિકેશનસમાં એકસમાન ડેટા સુનિશ્ચિત કરે છે
- સંગામિત એક્સેસ: બહુવિધ વપરાશકર્તાઓ એકસાથે કામ કરી શકે છે
- કટેરી ઓપ્ટિમાઇઝેશન: કાર્યક્ષમ ડેટા પુનઃપ્રાપ્તિ પદ્ધતિઓ

#### મેમરી ટ્રીક

“ડેટાબેઝ બિજનેસને બહેતર બનાવે”

### પ્રશ્ન 1(ક) અથવા [7 ગુણ]

DBMS નું આર્કિટેક્ચર સમજાવો

#### જવાબ

આફિટિ: ત્રણ-સ્તરીય DBMS આર્કિટેક્ચર

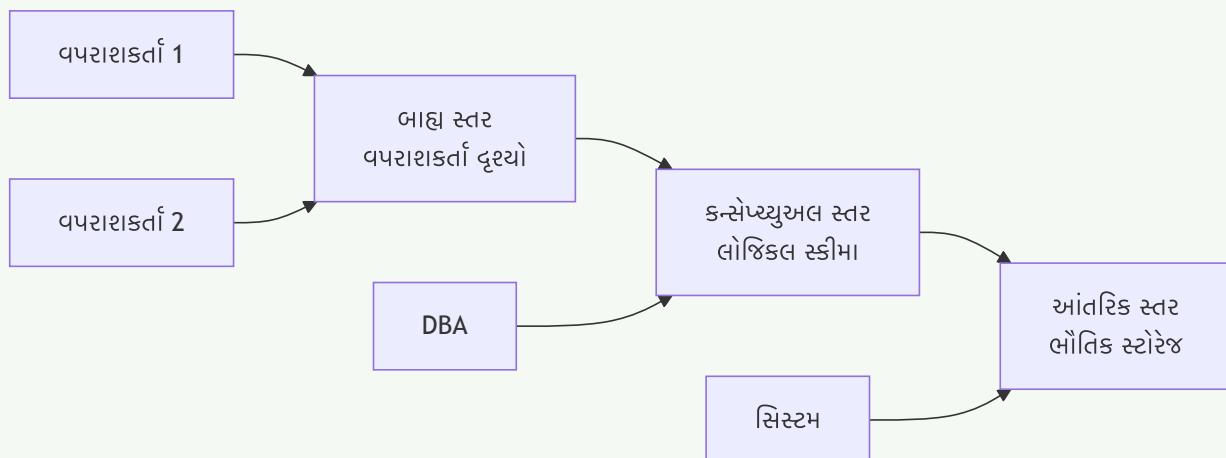


Table 4: આર્કિટેક્ચર સ્તરો

સ્તર	હેતુ	વપરાશકર્તાઓ
બાહ્ય	વ્યક્તિગત વપરાશકર્તા દૃશ્યો	અંતિમ વપરાશકર્તાઓ, એલિકેશનસ
કન્સોલ્યુઅલ	સંપૂર્ણ લોજિકલ બંધારણ	ડેટાબેઝ એડમિનિસ્ટ્રેટર

## મુખ્ય લક્ષણો:

- ડેટા સ્વતંત્રતા: એક સ્તરે ફેરફારો અન્યને અસર કરતા નથી
- સુરક્ષા: વિવિધ વપરાશકર્તાઓ માટે વિવિધ એક્સેસ સ્તરો
- અમૃતતા: વપરાશકર્તાઓથી જટિલતા છુપાવે છે

## મેમરી ટ્રીક

"બાહ્ય કન્સેપ્ચયુઅલ આંતરિક આર્કિટેક્ચર"

## પ્રશ્ન 2(અ) [3 ગુણ]

UNIQUE KEY અને PRIMARY KEY સમજાવો

## જવાબ

Table 5: કી સરખામણી

લક્ષણ	PRIMARY KEY	UNIQUE KEY
Null મૂલ્યો	મંજૂર નથી	એક null મંજૂર
ટેબલ દીઠ સંખ્યા	માત્ર એક	બહુવિધ મંજૂર
ઇન્ડેક્સ બનાવવટ	આપોઆપ clustered	આપોઆપ non-clustered
હેતુ	એન્ટિટી ઓળખ	ડેટા વિશિષ્ટતા

## મુખ્ય તફાવતો:

- પ્રાથમિક કી: દરેક રેકૉર્ડને વિશિષ્ટ રીતે ઓળખે છે, null હોઈ શકતી નથી
- યુનિક કી: વિશિષ્ટતા સુનિશ્ચિત કરે છે પણ એક null મૂલ્યની મંજૂરી આપે છે

## મેમરી ટ્રીક

"પ્રાથમિક નલને અટકાવે, યુનિક નલને સમજો"

## પ્રશ્ન 2(બ) [4 ગુણ]

ER ડાયગ્રામમાં એન્ટિટીની Participation પર ટૂંકી નોંધ લખો

## જવાબ

Table 6: Participation પ્રકારો

પ્રકાર	વર્ણન	પ્રતીક
કુલ Participation	દરેક એન્ટિટી સહભાગી થવી જ જોઈએ	ડબલ લાઇન
આંશિક Participation	કેટલાક એન્ટિટી સહભાગી ન પણ થઈ શકે	સિંગલ લાઇન

## આફ્ટિ: Participation ઉદાહરણ

1 =====	- -----	
( )		( )

## મુખ્ય સંકેતો:

- ફરજિયાત Participation: દરેક ઇન્સ્ટન્સ સંકળાયેલું હોવું જ જોઈએ
- વૈકલ્પિક Participation: કેટલાક ઇન્સ્ટન્સ સંકળાયેલા ન હોઈ શકે
- બિઝેસ નિયમો: વાસ્તવિક વિશ્વની મર્યાદાઓને પ્રતિબિંબિત કરે છે

## પ્રશ્ન 2(ક) [7 ગુણ]

ER ડાયગ્રામ માટે Generalization concept વિગતવાર વર્ણન કરો

## જવાબ

આફ્ટિન્સી: Generalization ઉદાહરણ

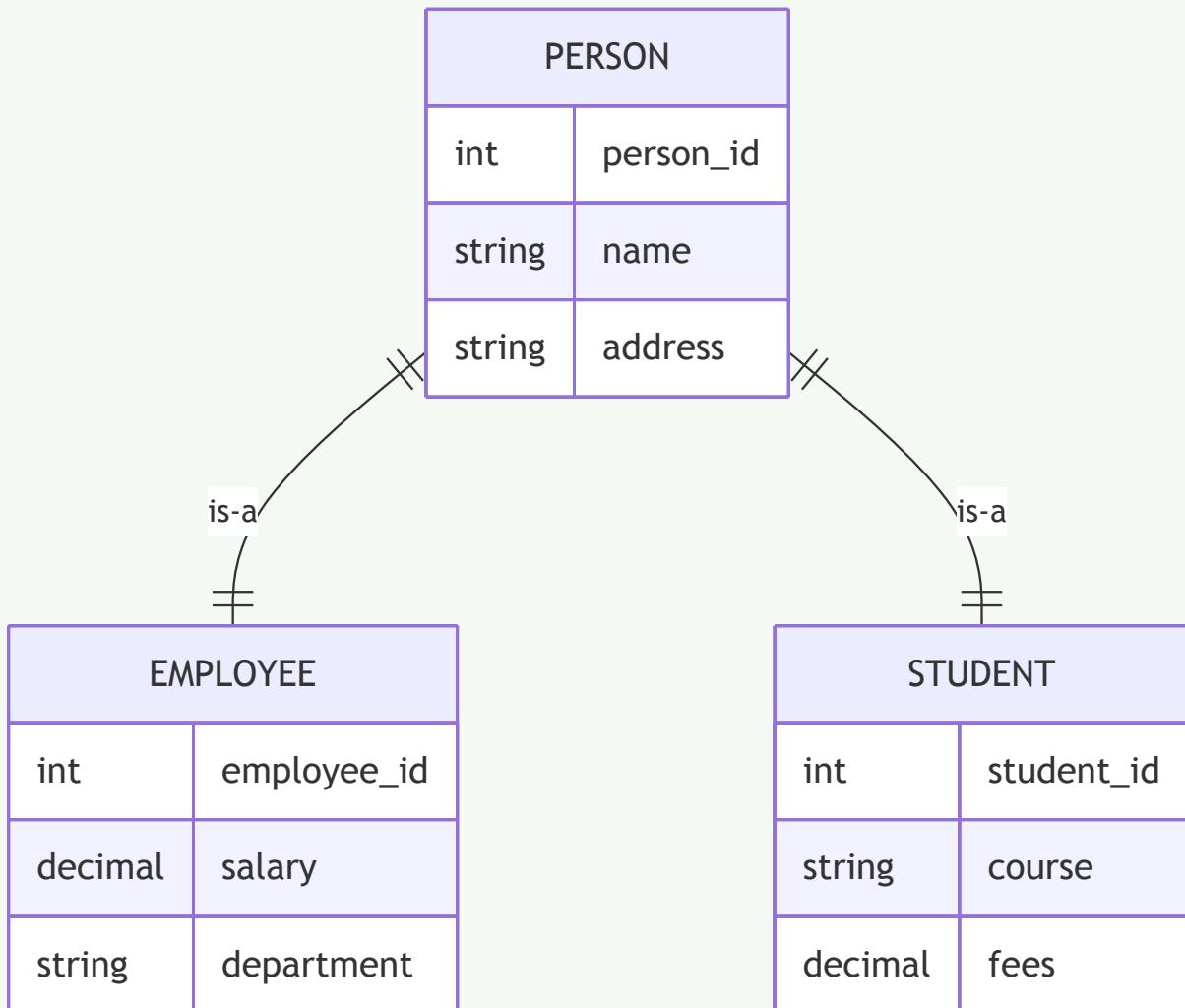


Table 7: Generalization લાક્ષણિકતાઓ

પાસું	વર્ણન
બોટમ-અપ પ્રક્રિયા	સમાન એન્ટીટીઓને સુપરક્લાસમાં જોડે છે
વારસાગતતા	સબક્લાસ સુપરક્લાસ ગુણધર્મો વારસે મેળવે છે
વિશેષીકરણ	Generalization ની વિપરીત પ્રક્રિયા
ઓવરલેપ મર્યાદાઓ	અલગ અથવા ઓવરલેપિંગ સબક્લાસ

## મુખ્ય લક્ષણો:

- ગુણધર્મ વારસાગતતા: સામાન્ય ગુણધર્મો સુપરક્લાસમાં ખસેડવામાં આવે છે
- સંબંધ વારસાગતતા: સંબંધો પણ વારસામાં મળે છે
- મર્યાદા પ્રકારો: કુલ/આંશિક, અલગ/ઓવરલેપિંગ
- ISA સંબંધ: “is-a” કનેક્શનને રજૂ કરે છે

## મેમરી ટ્રીક

“સામાન્યીકરણ સમાન એન્ટિટીઓને જૂથ બનાવે”

## પ્રશ્ન 2(અ) અથવા [3 ગુણ]

ER ડાયાગ્રામમાં મેપિંગ કાર્ડિનાલિટી સમજાવો

### જવાબ

Table 8: કાર્ડિનાલિટી પ્રકારો

પ્રકાર	વર્ણન	ઉદાહરણ
એક-થી-એક (1:1)	એક એન્ટિટી અન્ય એક સાથે સંબંધિત	વ્યક્તિ-પાસપોર્ટ
એક-થી-ધણા (1:M)	એક એન્ટિટી ધણા અન્ય સાથે સંબંધિત	વિભાગ-કર્મચારી
ધણા-થી-એક (M:1)	ધણી એન્ટિટી એક સાથે સંબંધિત	કર્મચારી-વિભાગ
ધણા-થી-ધણા (M:N)	ધણી એન્ટિટી ધણા સાથે સંબંધિત	વિદ્યાર્થી-કોર્સ

### મુખ્ય સંકેતો:

- સંબંધ મર્યાદાઓ: એન્ટિટી કેવી રીતે સંબંધિત થઈ શકે છે તે વ્યાખ્યાપિત કરે છે
- બિઝનેસ નિયમો: વાસ્તવિક વિશ્વ સંબંધ મર્યાદાઓને પ્રતિબિંબિત કરે છે

## મેમરી ટ્રીક

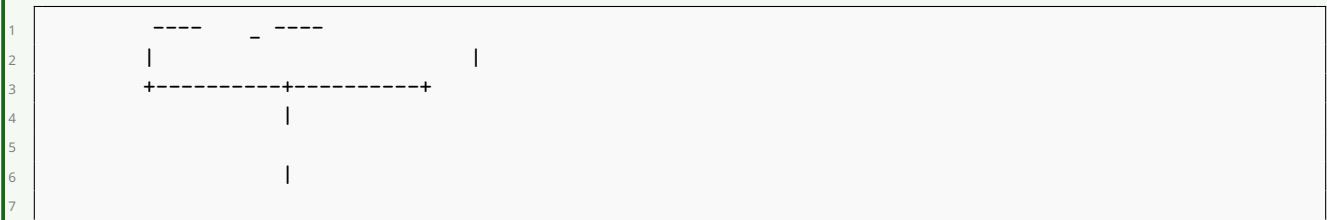
“એક કે ધણા મેપિંગ મહત્વપૂર્ણ”

## પ્રશ્ન 2(બ) અથવા [4 ગુણ]

E-R ડાયાગ્રામમાં Aggregation સમજાવો

### જવાબ

#### આકૃતિ: Aggregation ઉદાહરણ



### મુખ્ય લક્ષણો:

- સંબંધ એન્ટિટી તરીકે: સંબંધ સેટને એન્ટિટી તરીકે ગાડો છે
- ઉચ્ચ સ્તરના સંબંધો: સંબંધો વર્ચે સંબંધોની મંજૂરી આપે છે
- જટિલ મોડેલિંગ: અધતન બિઝનેસ દૃશ્યોને હેન્ડલ કરે છે
- અમૂર્ત પદ્ધતિ: જટિલ સંબંધોને સરળ બનાવે છે

Table 9: Aggregation લાભો

લાભ	વર્ણન
મોડેલિંગ લવચીકતા	જટિલ સંબંધોને હેન્ડલ કરે છે
અર્થપૂર્ણ સ્પષ્ટતા	બિઝનેસ નિયમોની સ્પષ્ટ રજૂઆત
ડિઝાઇન સરળતા	મોડેલ જટિલતા ઘટાડે છે

## મેમરી ટ્રીક

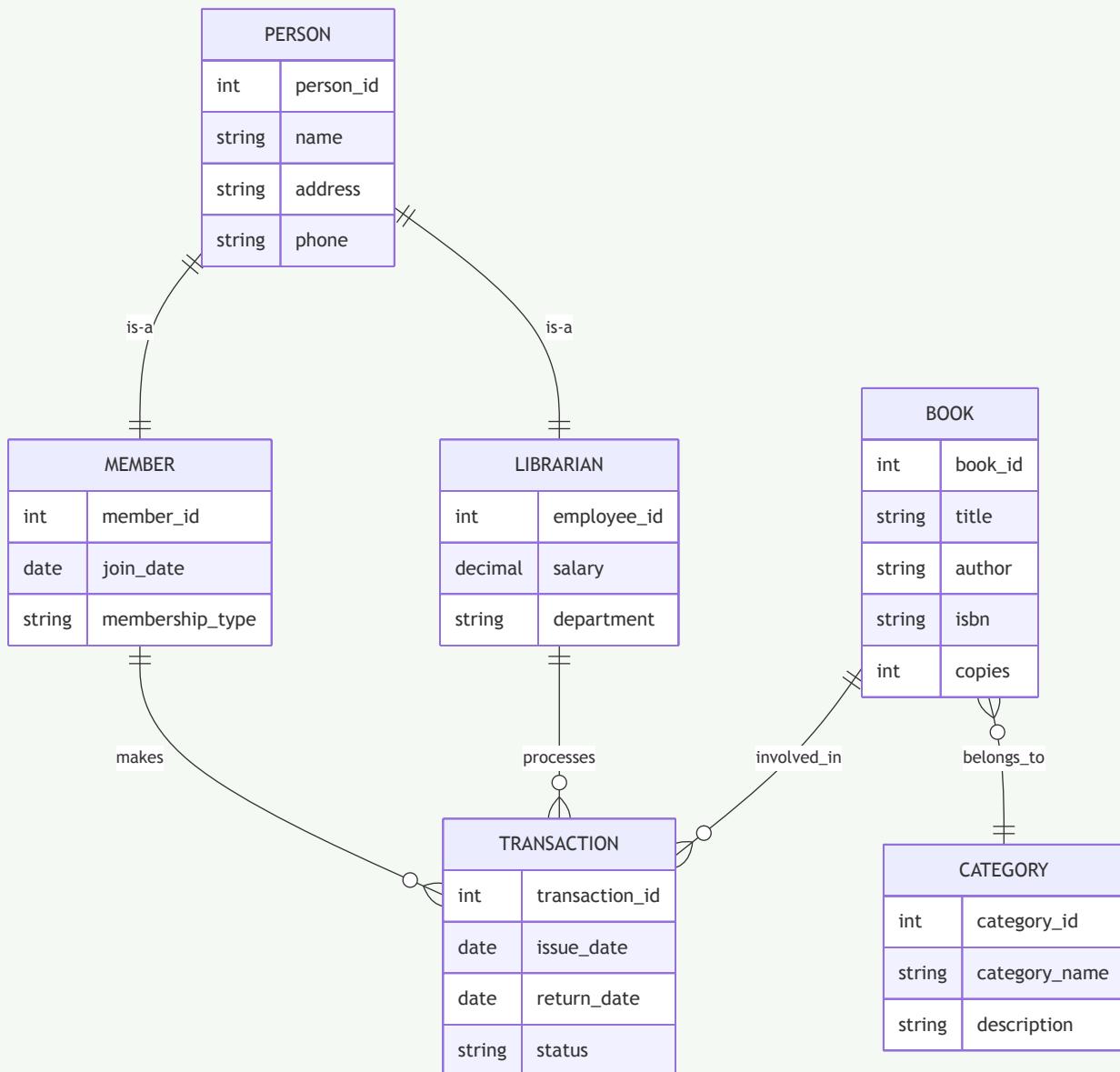
“એકીકરણ અધતન સંગઠનોને અમૂર્ત બનાવે”

## પ્રશ્ન 2(ક) અથવા [7 ગુણ]

Enhanced ER મોડેલનો ઉપયોગ કરીને લાઇબ્રેરી મેનેજમેન્ટ સિસ્ટમનો ER ડાયગ્રામ દરે

### જવાબ

આફ્ટિસ: લાઇબ્રેરી મેનેજમેન્ટ સિસ્ટમ



### વપરાયેલ Enhanced ER લક્ષણો:

- સામાન્યીકરણ: મેંબર અને લાઇબ્રેરિયન સબકલાસ સાથે વ્યક્તિ સુપરકલાસ
- વિશેષીકરણ: વિવિધ વ્યક્તિ પ્રકારો માટે વિવિધ ગુણધર્મો
- એકીકરણ: બહુવિધ એન્ટિટી સાથે Transaction સંબંધ
- બહુવિધ વારસાગતતા: જટિલ સંબંધ હન્ડલિંગ

### મેમરી ટ્રીક

“લાઇબ્રેરી સાહિત્યને તાર્કિક રીતે જોડે”

## પ્રશ્ન 3(અ) [3 ગુણ]

SQL કેટા પ્રકાર સમજાવો

## જવાબ

Table 10: સામાન્ય SQL ડેટા પ્રકારો

કેટેગરી	ડેટા પ્રકાર	વર્ણન
સંખ્યાત્મક	INT, DECIMAL, FLOAT	સંખ્યાઓ સંગ્રહિત કરે
અક્ષર	CHAR, VARCHAR, TEXT	ટેક્સ્ટ સંગ્રહિત કરે
તારીખ/સમય	DATE, TIME, DATETIME	સમયગત ડેટા સંગ્રહિત કરે
બુલિયન	BOOLEAN	સાચું/ખોટું સંગ્રહિત કરે

મુખ્ય મુદ્દાઓ:

- ડેટા અંદરિતતા: યોગ્ય ડેટા સ્ટોરેજ સુનિશ્ચિત કરે છે
- સ્ટોરેજ ઓપ્ટિમાઇઝેશન: યોગ્ય કદ ફાળવણી
- માન્યતા: આપોઆપ ડેટા પ્રકાર તપાસ

## મેમરી ટ્રીક

“ડેટા પ્રકારો સ્ટોરેજ વ્યાખ્યાચિત કરે”

## પ્રશ્ન 3(બ) [4 ગુણ]

DROP અને TRUNCATE COMMAND સરખામણી કરો

## જવાબ

Table 11: DROP vs TRUNCATE સરખામણી

લક્ષણ	DROP	TRUNCATE
ઓપરેશન	ટેબલ સ્ટ્રક્ચર દૂર કરે	માત્ર બધો ડેટા દૂર કરે
રોલબેક	રોલબેક કરી શકાતું નથી	રોલબેક કરી શકાય (ટ્રાન્ઝેક્શનમાં)
ઝડપ	ધીમું	ઝડપી
ટ્રિગર્સ	ટ્રિગર્સ ચલાવે છે	ટ્રિગર્સ ચલાવતું નથી
વહેર કલોઝ	લાગુ નથી	સપોર્ટ કરતું નથી
ઓટો-ઇન્ફિનેન્ટ	રીસેટ થાય છે	પ્રારંભિક વેલ્ચ્યુ પર રીસેટ થાય છે

કોડ ઉદાહરણો:

```

1 -- DROP
2 DROP TABLE student;
3
4 -- TRUNCATE
5 TRUNCATE TABLE student;

```

મુખ્ય તફાવતો:

- સ્ટ્રક્ચર પ્રભાવ: DROP બધું દૂર કરે છે, TRUNCATE સ્ટ્રક્ચર રાખે છે
- પ્રદર્શન: TRUNCATE મોટા ટેબલો માટે ઝડપી છે

## મેમરી ટ્રીક

“DROP નાશ કરે, TRUNCATE કાપે”

## પ્રશ્ન 3(ક) [7 ગુણ]

નીચેના Relational Schema અને નીચેના પ્રશ્નો માટે Relational Algebra Expression આપો વિદ્યાર્થીઓ (નામ, SPI, DOB, નોંધણી નંબર)

## જવાબ

રિલેશનલ આલ્જિદ્ધા એક્સપ્રેશન્સ:

- i) એવા તમામ વિદ્યાર્થીઓની યાદી બનાવો કે જેમનું SPI 6.0 કરતાં ઓછું છે:

1 (SPI < 6.0) ()

ii) વિદ્યાર્થીનું નામ જેની નોંધણી નંબર 006 ધરાવે છે:

1 () (( \_ LIKE '%006%') ())

iii) સમાન DOB ધરાવતા તમામ વિદ્યાર્થીઓની ચાદી બનાવો:

1 ((S2) () WHERE .DOB = S2.DOB AND . \_ \neq S2 . \_

iv) સમાન અક્ષરથી શરૂ થતા વિદ્યાર્થીઓનું નામ દર્શાવો:

1 () ( ((S2) () WHERE SUBSTR (.,1,1) = SUBSTR(S2 .,1,1) AND . \_ \neq S2 . \_ )

Table 12: વપરાયેલ રિલેશનલ આલ્જિબ્રા ઓપરેટર્સ

ઓપરેટર	પ્રતીક	હેતુ
પસંદગી	□	શરત આધારિત પંક્તિઓ ફિલ્ડ કરે
પ્રોજેક્શન	□	ચોક્કસ કોલમ પસંદ કરે
જોઇન	□	સંબંધિત ટ્યુપલ્સ સંયોજિત કરે
નામ બદલવું	□	રિલેશન્સ/એટ્રિબ્યુટ્સનું નામ બદલે

### મેમરી ટ્રીક

"પસંદ કરો પ્રોજેક્ટ કરો જોડો નામ બદલો"

## પ્રશ્ન 3(અ) અથવા [3 ગુણ]

ઉદાહરણ સાથે Grant અને Revoke આદેશનો ઉપયોગ સમજાવો

### જવાબ

#### કોડ ઉદાહરણો:

```

1 -- GRANT
2 GRANT SELECT, INSERT ON student TO user1;
3 GRANT ALL PRIVILEGES ON database1 TO user2;
4
5 -- REVOKE
6 REVOKE INSERT ON student FROM user1;
7 REVOKE ALL PRIVILEGES ON database1 FROM user2;

```

#### મુખ્ય લક્ષણો:

- એક્સેસ કંટ્રોલ: વપરાશકર્તા અનુમતિઓ સંચાલિત કરે છે
- સુરક્ષા: અનિધિકૃત એક્સેસ અટકાવે છે
- ગ્રેન્યુલર કંટ્રોલ: ચોક્કસ વિશેષાધિકાર અસાઇનમેન્ટ

Table 13: સામાન્ય વિશેષાધિકારો

વિશેષાધિકાર	વર્ણન
SELECT	ડેટા વાંચો
INSERT	નવા રેકૉર્ડ ઉમેરો
UPDATE	હાલનો ડેટા બદલો
DELETE	રેકૉર્ડ દૂર કરો
ALL	સંપૂર્ણ એક્સેસ

## મેમરી ટ્રીક

“Grant આપે, Revoke દૂર કરે”

### પ્રશ્ન 3(બ) અથવા [4 ગુણ]

ઉદાહરણ સાથે DML આદેશોનું વર્ણન કરો

#### જવાબ

Table 14: DML આદેશો

આદેશ	હેતુ	ઉદાહરણ
INSERT	નવા રેકૉર્ડ ઉમેરે	INSERT INTO student VALUES (1, 'John', 8.5)
UPDATE	હાલનો ડેટા બદલે	UPDATE student SET spi=9.0 WHERE id=1
DELETE	રેકૉર્ડ દૂર કરે	DELETE FROM student WHERE spi<6.0
SELECT	ડેટા પુનઃપ્રાપ્ત કરે	SELECT * FROM student WHERE spi>8.0

#### કોડ ઉદાહરણો:

```

1 -- INSERT
2 INSERT INTO Students (name, spi, dob)
3 VALUES ('Alice', 8.5, '2000-05-15');
4
5 -- UPDATE
6 UPDATE Students SET spi = 9.0
7 WHERE name = 'Alice';
8
9 -- DELETE
10 DELETE FROM Students
11 WHERE spi < 6.0;
12
13 -- SELECT
14 SELECT name, spi FROM Students
15 WHERE spi > 8.0;

```

#### મુખ્ય લક્ષણો:

- ડેટા મેળિયુલેશન: મુખ્ય ડેટાબેઝ ઓપરેશન્સ
- ટ્રાન્ઝેક્શન સપોર્ટ: રોલબેક કરી શકાય છે
- શરતી ઓપરેશન્સ: WHERE કલોઝ સપોર્ટ

## મેમરી ટ્રીક

“Insert Update Delete Select”

### પ્રશ્ન 3(ક) અથવા [7 ગુણ]

DBMS ના તમામ કન્વર્જન ફંક્શનની ચાદી બનાવો અને તેમાંથી કોઈપણ ત્રણને વિગતવાર સમજાવો

#### જવાબ

Table 15: કન્વર્જન ફંક્શન્સ

ફંક્શન	હેતુ	ઉદાહરણ
TO_CHAR	કેરેક્ટરમાં કન્વર્ટ કરે	TO_CHAR(sysdate, 'DD-MM-YYYY')
TO_DATE	તારીખમાં કન્વર્ટ કરે	TO_DATE('15-05-2025', 'DD-MM-YYYY')
TO_NUMBER	નંબરમાં કન્વર્ટ કરે	TO_NUMBER('123.45')
CAST	સામાન્ય કન્વર્જન	CAST('123' AS INTEGER)
CONVERT	ડેટા પ્રકાર કન્વર્જન	CONVERT(varchar, 123)

### ગ્રાણ ફંક્શન-સની વિગતવાર સમજૂતી:

#### 1. TO\_CHAR ફંક્શન:

- હેતુ: તારીખો અને નંબરોને કેરેક્ટર સ્ટ્રિંગમાં કન્વર્ટ કરે છે
- સિન્ક્રેસ: TO\\_CHAR(value, format)
- ઉપયોગ: તારીખ ફોર્મેટિંગ, ચોક્કસ પેટર્ન સાથે નંબર ફોર્મેટિંગ

#### 2. TO\_DATE ફંક્શન:

- હેતુ: કેરેક્ટર સ્ટ્રિંગને તારીખ વેલ્યુમાં કન્વર્ટ કરે છે
- સિન્ક્રેસ: TO\\_DATE(string, format)
- ઉપયોગ: ચોક્કસ ફોર્મેટ સાથે સ્ટ્રિંગ થી તારીખ કન્વર્જન

#### 3. TO\_NUMBER ફંક્શન:

- હેતુ: કેરેક્ટર સ્ટ્રિંગને સંખ્યાત્મક વેલ્યુમાં કન્વર્ટ કરે છે
- સિન્ક્રેસ: TO\\_NUMBER(string, format)
- ઉપયોગ: ગણતરીઓ માટે સ્ટ્રિંગ થી નંબર કન્વર્જન

#### મુખ્ય લાભો:

- ડેટા પ્રકાર લવચીકરાની: પ્રકારો વચ્ચે સહજ કન્વર્જન
- ફોર્મેટ કંટ્રોલ: ચોક્કસ ફોર્મેટિંગ વિકલ્પો
- એરર હેન્ડલિંગ: કન્વર્જન દરમિયાન માન્યતા

### મેમરી ટ્રીક

"કેરેક્ટર્સ તારીખો નંબર્સ કન્વર્ટ કરો"

### પ્રશ્ન 4(અ) [3 ગુણ]

ટૂકી નોંધ લખો: ડોમેઇન ઇન્ટેગ્રિટી કન્સ્ટ્રેઇન્ટ

#### જવાબ

ડોમેઇન ઇન્ટેગ્રિટી કન્સ્ટ્રેઇન્ટ સુનિશ્ચિત કરે છે કે ડેટા વેલ્યુઝ ચોક્કસ એટ્રિબ્યુટ્સ માટે સ્વીકાર્ય રેન્જ અને ફોર્મેટમાં આવે છે.

Table 16: ડોમેઇન કન્સ્ટ્રેઇન્ટ પ્રકારો

કન્સ્ટ્રેઇન્ટ	હેતુ	ઉદાહરણ
CHECK	વેલ્યુ રેન્જ માન્યતા	CHECK (age >= 0 AND age <= 100)
NOT NULL	name NOT NULL	name VARCHAR(50) NOT NULL
DEFAULT	નિયમિત વેલ્યુઝ સેટ કરે છે	status VARCHAR(10) DEFAULT 'Active'

#### મુખ્ય લક્ષણો:

- ડેટા માન્યતા: એન્ટ્રી વખતે ડેટા ગુણવત્તા સુનિશ્ચિત કરે છે
- બિગનેસ રૂલ્સ: ડોમેઇન-સ્પેસિફિક રૂલ્સ અમલમાં મૂકે છે
- આપોઆપ તપાસ: DML ઓપરેશન્સ દરમિયાન માન્યતા થાય છે

### મેમરી ટ્રીક

"ડોમેઇન ડેટા બાઉન્ડરીઝ વ્યાખ્યાયિત કરો"

### પ્રશ્ન 4(બ) [4 ગુણ]

DBMS માં બધા JOIN ની યાદી બનાવો અને કોઈપણ બે સમજાવો

#### જવાબ

Table 17: JOIN પ્રકારો

JOIN પ્રકાર	વર્ણન
INNER JOIN	બંને ટેબલમાંથી મેળિંગ રેકોર્ડ્સ પરત કરે

<b>LEFT JOIN</b>	ડાબા ટેબલના બધા રેકૉર્ડ્સ પરત કરે
<b>RIGHT JOIN</b>	જમણા ટેબલના બધા રેકૉર્ડ્સ પરત કરે
<b>FULL OUTER JOIN</b>	બંને ટેબલના બધા રેકૉર્ડ્સ પરત કરે
<b>CROSS JOIN</b>	બંને ટેબલનું કાર્ટોસિયન પ્રોડક્ટ
<b>SELF JOIN</b>	ટેબલ પોતાની સાથે જોડાય છે

### વિગતવાર સમજૂતી:

#### 1. INNER JOIN:

```

1 SELECT s.name, c.course_name
2 FROM students s
3 INNER JOIN courses c ON s.course_id = c.course_id;

```

- બંને ટેબલમાંથી માત્ર મેચિંગ રેકૉર્ડ્સ પરત કરે છે
- સૌથી વધુ વપરાતો join પ્રકાર

#### 2. LEFT JOIN:

```

1 SELECT s.name, c.course_name
2 FROM students s
3 LEFT JOIN courses c ON s.course_id = c.course_id;

```

- બધા વિદ્યાર્થીઓ પરત કરે છે, ભલે કોઈ કોર્સ અસાઇન ન હોય
- અનમેરદ રેકૉર્ડ્સ માટે NULL વેલ્યુઝ

### મેમરી ટ્રીક

“ટેબલોને વિચારપૂર્વક જોડો”

### પ્રશ્ન 4(ક) [7 ગુણ]

ફંક્શનલ ડિપેન્ડન્સીનો કન્સોપ્ટ વિગતવાર સમજાવો

#### જવાબ

ફંક્શનલ ડિપેન્ડન્સી ત્યારે થાય છે જ્યારે એક એટ્રિબ્યુટની વેલ્યુ અન્ય એટ્રિબ્યુટની વેલ્યુને વિશિષ્ટ રીતે નિર્ધારિત કરે છે.

નોટેશન:  $A \rightarrow B(AB)$

Table 18: ફંક્શનલ ડિપેન્ડન્સીના પ્રકારો

પ્રકાર	વ્યાખ્યા	ઉદાહરણ
પૂર્ણ FD	LHS માં બધા એટ્રિબ્યુટ્સ જરૂરી	$\{Student\_ID, Course\_ID\} \rightarrow Grade$
આંશિક FD	કેટલાક LHS એટ્રિબ્યુટ્સ રીડન્ડન્ટ	$\{Student\_ID, Course\_ID\} \rightarrow Student\_Name$
ટ્રાન્ઝિટિવ FD	અન્ય એટ્રિબ્યુટ દ્વારા અપ્રત્યક્ષ ડિપેન્ડન્સી	$Student\_ID \rightarrow Dept\_ID \rightarrow Dept\_Name$

## આફ્ટિસ: ફંક્શનલ ડિપેન્ડન્સી ઉદાહરણ

```
1 Student_ID -----> Student_Name  
2 | |  
3 | | v  
4 |-----> Address  
5 |  
6 v  
7 Course_ID -----> Course_Name
```

### મુખ્ય ગુણધર્મો:

- રિફલેક્સિવિટી:  $A \rightarrow A()$
- ઓગમેન્ટેશન: જો  $A \rightarrow B, AC \rightarrow BC$
- ટ્રાન્ઝિટિવિટી: જો  $A \rightarrow BB \rightarrow C, A \rightarrow C$
- ડીક્રમ્પોજિશન: જો  $A \rightarrow BC, A \rightarrow BA \rightarrow C$

### ઉપયોગો:

- નોર્મલાઇઝેશન: FD નો ઉપયોગ કરીને રીડન્ડન્સી દૂર કરે છે
- ડેટાબેઝ ડિઝાઇન: ટેબલ સ્ટ્રક્ચર નિર્ધારિત કરે છે
- ડેટા ઇન્ટેગ્રિટી: સુસંગતતા જાળવે છે

## મેમરી ટ્રીક

"ફંક્શનસ ડિરેક્ટલી ડિપેન્ડન્સીઝ નિર્ધારિત કરે"

## પ્રશ્ન 4(અ) અથવા [3 ગુણ]

ટૂંકી નોંધ લખો: રેફરેન્શિયલ ઇન્ટેગ્રિટી કન્સ્ટ્રેઇન્ટ્સ

### જવાબ

રેફરેન્શિયલ ઇન્ટેગ્રિટી સુનિશ્ચિત કરે છે કે એક ટેબલમાં ફોરેન કી વેલ્યુઝ રેફરેન્સ કરેલા ટેબલમાં હાલના પ્રાથમિક કી વેલ્યુઝને અનુરૂપ હોય.

Table 19: રેફરેન્શિયલ ઇન્ટેગ્રિટી નિયમો

નિયમ	વર્ણન	કિયા
INSERT નિયમ	ફોરેન કી પેરેન્ટમાં હોવી જ જોઈએ	અમાન્ય inserts નકારે
DELETE નિયમ	પેરેન્ટ રેકૉર્ડ ડિલીશન હેન્ડલ કરે	CASCADE, RESTRICT, SET NULL
UPDATE નિયમ	પ્રાથમિક કી અપડેટ્સ હેન્ડલ કરે	CASCADE, RESTRICT

### મુખ્ય લક્ષણો:

- ફોરેન કી કન્સ્ટ્રેઇન્ટ: સંબંધિત ટેબલોને લિંક કરે છે
- ડેટા સુસંગતતા: અનાથ રેકૉર્ડ્સ અટકાવે છે
- સંબંધ જાળવણી: ટેબલ સંબંધો જાળવે છે

### કોડ ઉદાહરણ:

```
1 ALTER TABLE Orders  
2 ADD CONSTRAINT FK_Customer  
3 FOREIGN KEY (customer_id)  
4 REFERENCES Customers(customer_id);
```

## મેમરી ટ્રીક

"રેફરેન્સને સંબંધિત રેકૉર્ડ્સ જરૂરી"

## પ્રશ્ન 4(બ) અથવા [4 ગુણ]

રિલેશનલ આલ્જિભાના યુનિયન અને ઇન્ટરસેક્શન ઓપરેશન્સ સમજાવો

## જવાબ

Table 20: સેટ ઓપરેશન્સ સરખામણી

ઓપરેશન	પ્રતીક	વર્ણન	જરૂરિયાત
યુનિયન	$\cup$	બંને રિલેશન્સના બધા ટ્યુપલ્સ સંયોજિત કરે	યુનિયન કોમ્પેટિબલ
ઇન્ટરસેક્શન	$\cap$	બંને રિલેશન્સમાં સામાન્ય ટ્યુપલ્સ	યુનિયન કોમ્પેટિબલ

યુનિયન ઓપરેશન:

- સિન્ક્રેસ:  $R \cup S$
- પરિણામ:  $R$  અને  $S$  ના બધા ટ્યુપલ્સ (ડુપ્લિકેટ્સ દૂર કરવામાં આવે છે)
- જરૂરિયાત: સમાન સંપ્રાણ અને પ્રકારના એટ્રિબ્યુટ્સ

ઇન્ટરસેક્શન ઓપરેશન:

- સિન્ક્રેસ:  $R \cap S$

- પરિણામ:  $R$  અને  $S$  બંનેમાં અસ્તિત્વ ધરાવતા ટ્યુપલ્સ
- જરૂરિયાત: યુનિયન કોમ્પેટિબલ રિલેશન્સ

ઉદાહરણ:

```
1 Students_CS \cup Students_IT =
2 Students_CS \cap Students_IT =
```

મુખ્ય મુદ્દાઓ:

- યુનિયન કોમ્પેટિબલિટી: રિલેશન્સનું સમાન સ્ટ્રક્ચર હોવું જ જોઈએ
- ડુપ્લિકેટ એલિમિનેશન: પરિણામોમાં માત્ર યુનિક ટ્યુપલ્સ સમાવે છે

## મેમરી ટ્રીક

“યુનિયન એકમ કરે, ઇન્ટરસેક્શન સામાન્ય ઓળખે”

## પ્રશ્ન 4(ક) અથવા [7 ગુણ]

DBMS માં નોર્મલાઇઝનનો કન્સોટ વિગતવાર સમજાવો

## જવાબ

નોર્મલાઇઝન એ ડેટા રીડન્ડન્સી ઘટાડવા અને ડેટા ઇન્ટેગ્રિટી સુધારવા માટે ડેટાબેઝ ટેબલોને સંગઠિત કરવાની પ્રક્રિયા છે.

Table 21: નોર્મલ ફોર્મ્સ

નોર્મલ ફોર્મ	જરૂરિયાતો	દૂર કરે છે
1NF	અણુ વેલ્યુઝ, પુનરાવર્તન જૂથો નહીં	બહુવિધ વેલ્યુ એટ્રિબ્યુટ્સ
2NF	1NF + આંશિક ડિપેન્ડેન્સીઝ નહીં	આંશિક ફંક્શનલ ડિપેન્ડેન્સીઝ
3NF	2NF + ટ્રાન્जિટિવ ડિપેન્ડેન્સીઝ નહીં	ટ્રાન્જિટિવ ડિપેન્ડેન્સીઝ
BCNF	3NF + દરેક ડિટર્મિનન્ટ કેન્દ્રિક કી	બાકીની વિસંગતતાઓ

### નોર્મલાઇઝેશન પ્રક્રિયા:

#### સ્ટેપ 1 - પ્રથમ નોર્મલ ફોર્મ (1NF):

- પુનરાવર્તન જૂથો દૂર કરો
- દરેક સેલમાં એક જ વેલ્યુ સમાવો
- દરેક રેકૉર્ડ વિશિષ્ટ હોય

#### સ્ટેપ 2 - બીજું નોર્મલ ફોર્મ (2NF):

- 1NF માં હોંઠું જ જોઈએ
- આરિક ડિપેન્ડ-સીઝ દૂર કરો
- નોન-કી એટ્રિબ્યુટ્સ પ્રાથમિક કી પર સંપૂર્ણ આધારિત

#### સ્ટેપ 3 - ત્રીજું નોર્મલ ફોર્મ (3NF):

- 2NF માં હોંઠું જ જોઈએ
- ટ્રાન્ઝિટિવ ડિપેન્ડ-સીઝ દૂર કરો
- નોન-કી એટ્રિબ્યુટ્સ અન્ય નોન-કી એટ્રિબ્યુટ્સ પર આધારિત નહીં

### નોર્મલાઇઝેશનના ફાયદા:

- ઘટાડલી રીડન-સી: ડુલિકેટ ડેટા દૂર કરે છે
- ડેટા ઇન્સેપ્ટિઓ: સુસંગતતા જાળવે છે
- સ્ટોરેજ ઓફિશિયન-સી: સ્ટોરેજ સ્પેસ ઘટાડે છે
- અપડેટ એનોમેલીઝ: અસંગત અપડેટ્સ અટકાવે છે

### ગેરફાયદા:

- જટિલ કવેરીઝ: બહુવિધ join જરૂરી થઈ શકે છે
- પ્રદર્શન પ્રભાવ: પુનર્પ્રાપ્તિ ધીમી કરી શકે છે

### મેમરી ટ્રીક

“વ્યવસ્થિત, નોન-રીડન-ન ટેબલો માટે નોર્મલાઇઝ કરો”

### પ્રશ્ન 5(અ) [3 ગુણ]

DBMS માં નોર્મલાઇઝેશનની જરૂરિયાતું વર્ણન કરો

### જવાબ

Table 22: નોર્મલાઇઝેશન દ્વારા હલ થતી સમસ્યાઓ

સમસ્યા	વર્ણન	ઉકેલ
ઇન્સર્શન એનોમેલી	સંપૂર્ણ માહિતી વિના ડેટા ઇન્સર્ટ કરી શકતો નથી	અલગ ટેબલો
અપડેટ એનોમેલી	એક ફેરફાર માટે બહુવિધ અપડેટ્સ	રીડન-સી દૂર કરો
ડિલીશન એનોમેલી	ડિલીટ કરતી વખતે મહત્વપૂર્ણ ડેટાની ખોટ	ડિપેન્ડ-સીઝ સાચવો

### મુખ્ય જરૂરિયાતો:

- ડેટા સુસંગતતા: ડેટાબેઝમાં એકસમાન ડેટા સુનિશ્ચિત કરે છે
- સ્ટોરેજ ઓપ્ટિમાઇઝેશન: રીડન-ન સ્ટોરેજ ઘટાડે છે
- જાળવણી સરળતા: સરળ ડેટાબેઝ અપડેટ્સ

### ફાયદા:

- સુધારેલી ડેટા ગુણવત્તા: એરર્સ અને અસંગતતાઓ ઘટાડે છે
- લવચીક ડિઝાઇન: બદલવું અને વિસ્તારવું સરળ
- બહેતર પ્રદર્શન: અપડેટ ઓપરેશન્સ માટે

### મેમરી ટ્રીક

“નોર્મલાઇઝેશનને વ્યવસ્થિત સંગઠનની જરૂર”

### પ્રશ્ન 5(બ) [4 ગુણ]

DBMS માં ટ્રાન્జેક્શનના પ્રોપર્ટીઝ સમજાવો

## જવાબ

Table 23: ACID પ્રોપર્ટીઝ

પ્રોપર્ટી	વર્ણન	હેતુ
અટોમિસ્ટિ	બધા ઓપરેશન્સ સફળ થાય અથવા બધા નિષ્ફળ થાય	સંપૂર્ણતા સુનિશ્ચિત કરે
કન્સિસ્ટન્સી	ડેટાબેઝ માન્ય સ્થિતિમાં રહે છે	ઇન્ટેગ્રિટી જાળવે છે
આઇસોલેશન	સંગામિત ટ્રાન્జેક્શન્સ દખલ કરતા નથી	સંઘર્ષ અટકાવે છે
ઇન્ફ્રાબિલિટી	કમિટ થયેલા ફેરફારો કાયમી છે	પરિસ્ટન્સ સુનિશ્ચિત કરે
<b>વિગતવાર સમજૂતી:</b>		
અટોમિસ્ટિ:		
<ul style="list-style-type: none"> <li>ટ્રાન્જેક્શન અવિભાજ્ય એકમ છે</li> <li>કાં તો બધા ઓપરેશન્સ સંપૂર્ણ થાય અથવા કોઈ પણ નહીં</li> </ul>		
કન્સિસ્ટન્સી:		
<ul style="list-style-type: none"> <li>ડેટાબેઝ એક માન્ય સ્થિતિથી બીજી માન્ય સ્થિતિમાં ટ્રાન્જેક્શન</li> <li>બધી ઇન્ટેગ્રિટી કન્સ્ટ્રેઇન્ટ્સ જાળવાય છે</li> </ul>		
આઇસોલેશન:		
<ul style="list-style-type: none"> <li>સંગામિત ટ્રાન્જેક્શન્સ અનુકમિક રીતે ચાલે છે એમ લાગે છે</li> <li>ઇન્ટરમીડિયેટ સ્ટેટ્સ અન્ય ટ્રાન્જેક્શન્સને દેખાતા નથી</li> </ul>		
ઇન્ફ્રાબિલિટી:		
<ul style="list-style-type: none"> <li>એકવાર કમિટ થયા પછી, ફેરફારો સિસ્ટમ ફેલ્યોર્સથી બચે છે</li> <li>ડેટા કાયમી ધોરણે સ્ટોર થાય છે</li> </ul>		

## મેમરી ટ્રીક

“ACID યોગ્ય ડેટાબેઝની ખાતરી આપે”

## પ્રશ્ન 5(ક) [7 ગુણ]

વ્યુ સીરિયલાઇઝિલિટી વિગતવાર સમજાવો

## જવાબ

વ્યુ સીરિયલાઇઝિલિટી રીડ અને રાઇટ ઓપરેશન્સની તપાસ કરીને સંગામિત શેડ્યુલ કોઈ સીરિયલ શેડ્યુલ જેવો જ પરિણામ આપે છે કે કેમ તે નિર્ધારિત કરે છે.

Table 24: વ્યુ સમકક્ષતાની શરતો

શરત	વર્ણન
પ્રારંભિક રીડસ	સમાન ટ્રાન્જેક્શન્સ પ્રારંભિક વેલ્યુઝ વાંચે છે
અંતિમ રાઇટ્સ	સમાન ટ્રાન્જેક્શન્સ અંતિમ રાઇટ્સ કરે છે
ઇન્ટરમીડિયેટ રીડસ	સમાન રાઇટ્િંગ ટ્રાન્જેક્શન્સમાંથી વેલ્યુ વાંચે છે

### મુખ્ય સંકેતો:

વ્યુ સમકક્ષ શેડ્યુલ્સ: બે શેડ્યુલ્સ વ્યુ સમકક્ષ છે જો:

1. દરેક ડેટા આઇટમ માટે, જો ટ્રાન્జેક્શન T એક શેડ્યુલમાં પ્રારંભિક વેલ્યુ વાંચે છે, તો બીજામાં પણ પ્રારંભિક વેલ્યુ વાંચે છે
2. દરેક રીડ ઓપરેશન માટે, જો T એક શેડ્યુલમાં T' દ્વારા લખાયેલી વેલ્યુ વાંચે છે, તો બીજામાં પણ તે જ થાય છે
3. દરેક ડેટા આઇટમ માટે, જો T એક શેડ્યુલમાં અંતિમ રાઇટ કરે છે, તો બીજામાં પણ અંતિમ રાઇટ કરે છે

વ્યુ સીરિયલાઇઝેબિલિટીની તપાસ:

1. પ્રીસીડન્સ ગ્રાફ: ડાયરેક્ટ ગ્રાફ બનાવો
2. સાયકલ ડિટેક્શન: ગ્રાફમાં સાયકલ્સ તપાસો
3. કોટલિકટ વિશ્લેષણ: રીડ-રાઇટ કોટલિકટ્સની તપાસ કરો

ઉદાહરણ વિશ્લેષણ:

1 S1: R1(X) W1(X) R2(X) W2(X)  
 2 S2: R1(X) R2(X) W1(X) W2(X)

ફાયદા:

- કન્કરન્સી કંદ્રોલ: શુદ્ધતા સુનિશ્ચિત કરે છે
- પ્રદર્શન: મહત્વમાં કન્કરન્સીની મંજૂરી આપે છે
- સુસંગતતા: ડેટાબેઝ ઇન્ટેગ્રેશન જાળવે છે

કોટલિકટ સીરિયલાઇઝેબિલિટી સાથે સરખામણી:

- વ્યુ સીરિયલાઇઝેબિલિટી ઓછી પ્રતિબંધક છે
- કેટલાક વ્યુ સીરિયલાઇઝેબલ શેડ્યુલ્સ કોટલિકટ સીરિયલાઇઝેબલ નથી
- તપાસવું વધુ જટિલ છે

મેમરી ટ્રીક

"વ્યુ માન્ય શેડ્યુલ્સ વેરિફિએટ કરો"

### પ્રશ્ન 5(અ) અથવા [3 ગુણ]

કોઈપણ ડેટાબેઝ પર 2NF પરફોર્મ કરો

જવાબ

ઉદાહરણ: સ્ટુડન્ટ કોર્સ ડેટાબેઝ

મૂળ ટેબલ (2NF માં નથી):

1 Student\_Course (Student\_ID, Student\_Name, Course\_ID, Course\_Name, Grade, Instructor)  
 2 : {Student\_ID, Course\_ID}

ફુંક્શનલ ડિપેન્ડેન્સીઝ:

- $\text{Student\_ID} \rightarrow \text{Student\_Name}()$
- $\text{Course\_ID} \rightarrow \text{Course\_Name}, \text{Instructor}()$
- $\{\text{Student\_ID}, \text{Course\_ID}\} \rightarrow \text{Grade}$

2NF સીકમ્પોલ્યુશન:

ટેબલ 1: વિદ્યાર્થીઓ

1 Students (Student\_ID, Student\_Name)  
 2 : Student\_ID

ટેબલ 2: કોર્સેસ

1 Courses (Course\_ID, Course\_Name, Instructor)  
 2 : Course\_ID

ટેબલ 3: નોંધણીઓ

1 Enrollments (Student\_ID, Course\_ID, Grade)  
 2 : {Student\_ID, Course\_ID}  
 3 : Student\_ID \rightarrow Students, Course\_ID \rightarrow Courses

પરિણામ: બધી આંશિક ડિપેન્ડેન્સીઝ દૂર કરવામાં આવી, હવે 2NF માં છે.

## મેમરી ટ્રીક

“બીજું નોર્મલ ફોર્મ ડિપેન્ડ-સીઝ અલગ કરે”

### પ્રશ્ન 5(બ) અથવા [4 ગુણ]

ટ્રાન્ઝેક્શનની સ્ટેટ્સ સમજાવો

#### જવાબ

આફ્ટિસ: ટ્રાન્ઝેક્શન સ્ટેટ ડાયાગ્રામ

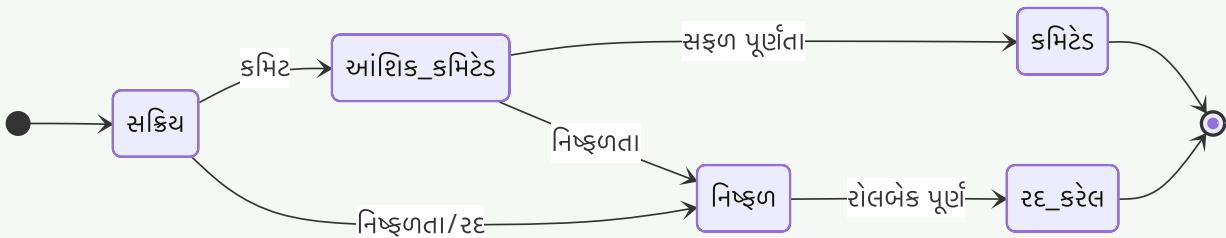


Table 25: ટ્રાન્ઝેક્શન સ્ટેટ્સ

સ્ટેટ	વર્ણન	કિયાઓ
સક્રિય	ટ્રાન્ઝેક્શન ચાલી રહ્યું છે	રીડ/રાઇટ ઓપરેશન્સ
આંશિક કમિટેડ	અંતિમ સ્ટેટમેન્ટ એક્ઝિક્યુટ થયું	કમિટની રાહમાં
કમિટેડ	ટ્રાન્ઝેક્શન સફળતાપૂર્વક પૂર્ણ	ફેરફારો કાયમી
નિષ્ફળ	સામાન્ય રીતે આગળ વધી શકતું નથી	એરર આવી ગયો
રદ કરેલ	ટ્રાન્ઝેક્શન રોલબેક કરવામાં આવ્યું	બધા ફેરફારો પાછા ફેરવાયા

#### સ્ટેટ ટ્રાન્ઝિશન્સ:

- સક્રિય થી નિષ્ફળ: એરર્સ અથવા સ્પષ્ટ રદ કારણે
- સક્રિય થી આંશિક કમિટેડ: અંતિમ સ્ટેટમેન્ટ પછી
- આંશિક કમિટેડ થી કમિટેડ: સફળ પૂર્ણતા
- નિષ્ફળ થી રદ કરેલ: રોલબેક ઓપરેશન્સ પછી

#### મુખ્ય મુદ્દાઓ:

- રિકવરી: સિસ્ટમ નિષ્ફળ સ્ટેટમાંથી રિકવર કરી શકે છે
- જ્યુરેબિલિટી: કમિટેડ ફેરફારો કાયમી છે
- અટોમિસ્ટિક: રદ કરેલા ટ્રાન્ઝેક્શન્સ કોઈ ચિહ્ન છોડતા નથી

## મેમરી ટ્રીક

“ટ્રાન્ઝેક્શન્સ સ્ટેટ્સ દ્વારા મુસાફરી કરે”

### પ્રશ્ન 5(ક) અથવા [7 ગુણ]

કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબિલિટી વિગતવાર સમજાવો

#### જવાબ

કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબિલિટી કોટલિકિંગ ઓપરેશન્સના વિશ્લેષણ દ્વારા સંગામિત શેડ્યુલ કોઈ સીરિયલ શેડ્યુલની સમકક્ષ છે કે કેમ તે સુનિશ્ચિત કરે છે.

Table 26: કોટલિકિંગ ઓપરેશન્સ

ઓપરેશન જોડી	કોટલિક્ટ પ્રકાર	કારણ
રીડ-રાઇટ	RW કોટલિક્ટ	રાઇટ પહેલાં રીડ
રાઇટ-રીડ	WR કોટલિક્ટ	રીડ પહેલાં રાઇટ
રાઇટ-રાઇટ	WW કોટલિક્ટ	બહુવિધ રાઇટ્સ

## કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબિલિટીની તપાસ:

### સ્ટેપ 1: કોટલિક્ટસ ઓળખો

- સમાન ડેટા આઇટમ પર ઓપરેશન જોડીઓ શોધો
- તપાસો કે ઓપરેશન્સ વિવિધ ટ્રાન્ઝેક્શન્સના છે કે કેમ
- નિર્ધારિત કરો કે ઓપરેશન્સ કોટલિક્ટ કરે છે કે કેમ

### સ્ટેપ 2: પ્રીસીડન્સ ગ્રાફ બનાવો

- નોડ્સ ટ્રાન્ઝેક્શન્સ દર્શાવે છે
- ડાયરેક્ટેડ એજેસ કોટલિક્ટસ દર્શાવે છે
- $T_i$  થી  $T_j$  એજ જો  $T_i, T_j$  સાથે કોટલિક્ટ કરે છે

### સ્ટેપ 3: સાયકલ્સ તપાસો

- જો ગ્રાફમાં સાયકલ્સ નથી  $\rightarrow$
- જો ગ્રાફમાં સાયકલ્સ છે  $\rightarrow$

## ઉદાહરણ વિશ્લેષણ:

```
1 : R1(A) W1(A) R2(A) W2(B) R1(B) W1(B)
2 :
3 :
4 :
5 - W1(A)      R2(A)      \rightarrow T1      T2
6 - W2(B)      R1(B)      \rightarrow T2      T1
7 - W2(B)      W1(B)      \rightarrow T2      T1
```

## પ્રીસીડન્સ ગ્રાફ:

```
1 T1 \leftarrow----\rightarrow T2
2 ()
```

**પરિણામ:** સાયકલ સમાવે છે, તેથી કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબલ નથી.

## મુખ્ય ગુણધર્મો:

- કોટલિક્ટ સમકક્ષ: સમાન કોટલિક્ટસ, સમાન સંબંધિત કેમ
- સીરિયલ શેડ્યુલ: એક સમયે એક ટ્રાન્ઝેક્શન
- પ્રીસીડન્સ ગ્રાફ: ડિપેન્ડ-સીજ દર્શાવતો ડાયરેક્ટેડ ગ્રાફ
- સાયકલ ડિટેક્શન: કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબિલિટી નિર્ધારિત કરે છે

## ફાયદા:

- કન્કરન્સી કંગ્રોલ: શુદ્ધતા સુનિશ્ચિત કરે છે
- પ્રદર્શન: મહત્વમાં સંગામિત એક્ઝિક્યુશન
- સુરંગતતા: ડેટાબેઝ ઇન્ટેગ્રેશન જાળવે છે

## વ્યુ સીરિયલાઇઝેબિલિટી સાથે સરખામણી:

- કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબિલિટી વધુ પ્રતિબંધક છે
- બધા કોટલિક્ટ સીરિયલાઇઝેબલ શેડ્યુલ્સ વ્યુ સીરિયલાઇઝેબલ છે
- વ્યુ સીરિયલાઇઝેબિલિટી કરતાં તપાસનું સરળ છે

## તપાસ માટેના અભોરિધમસ:

1. પ્રીસીડન્સ ગ્રાફ મેથ્ડ: ગ્રાફ બનાવો અને સાયકલ્સ તપાસો
2. ટાઇમસ્ટેમ્પ ઓર્ડરિંગ: ઓપરેશન્સને ઓર્ડર કરવા માટે ટાઇમસ્ટેમ્પનો ઉપયોગ
3. ફુફ્ફા લોકિંગ: સીરિયલાઇઝેબિલિટી સુનિશ્ચિત કરવા માટે લોકનો ઉપયોગ

## મેમરી ટ્રીક

“કોટલિક્ટસ સાયકલ્સ બનાવે, કાળજીપૂર્વક તપાસો”