



W8P6J5

8

## ധാരാമേഖം തിർവഹണ സംവിധാനം

### പ്രധാന പഠനങ്ങൾ

ഈ അധ്യായത്തിന്റെ പഠനം പുതിയതിയാക്കുന്നതോടു പഠിയാവ് ആർജിക്കേണ്ട പഠനങ്ങളുണ്ട്.

- മയലുകളുടെ ആവശ്യം ഉന്നമ്പിലാക്കുന്നു.
- പരമ്പരാഗത മയൽ നിർവ്വഹണ സംവിധാന അഭിരുചി പ്രധാന പരിശീലനകൾ തിരിച്ചറിയുന്നു.
- ധാരാമേഖം നിർവ്വഹണ സംവിധാനത്തിന്റെ (DBMS) വിവിധ തൃണങ്ങൾ വിശദീകരിക്കാനു റിയുന്നു.
- DBMS എൻ്റെ വിവിധ ഘടകങ്ങളും അവയുടെ ഉദ്ദേശ്യവും വിശദീകരിക്കുന്നു.
- DBMS ലെ വിവിധതരം ഉപയോക്താവാദങ്ങളും അവരുടെ കടമകളും തിരിച്ചറിയുന്നു.
- DBMS ലെ ധാരാ സംഗ്രഹണത്തിന്റെയും (Abstraction) ധാരാ സ്വാത്രപ്രയത്നത്തിന്റെയും (Independence) വിവിധ തലങ്ങൾ വിശദീകരിക്കുന്നു.
- ഉദാഹരണങ്ങൾ ഉപയോഗക്കാണ്ട് റിഡേഷൻ ധാരാ ഫോഡ് വിശദീകരിക്കുന്നു.
- RDBMS ലെ വ്യത്യസ്ത പദ്ധതികൾ അനുയോജ്യ ഭാഗി ഉപയോഗിക്കുന്നു.
- റിഡേഷൻ ബീജഗണിതത്തിലെ വിവിധ പ്രവർത്തനങ്ങൾ പ്രയോഗിക്കുകയും വിലയി രേഖയുകയും ചെയ്യുന്നു.

ഈ അറിവിന്റെയും വിവര സാങ്കേതിക വിദ്യയും കാലമാണ്. മത്സരയോടുങ്ങളുടെ ഈ ലോകത്തിൽ സഹാപനങ്ങളുടെ നിലനിൽപ്പ് ഉയർന്ന കൂത്യതയോടും വേഗതയോടും ആവശ്യമുള്ള വിവരങ്ങൾ ലഭിക്കുന്നതിനെ ആശയിച്ചിരിക്കും. വിവരങ്ങൾ ലഭ്യമാക്കുന്നത് ധാരാ സംസ്കരണത്തിലൂടെയാണെന്ന് നമുക്ക് അറിയാം. വിവരങ്ങൾ രൂപപ്പെടുത്തുന്ന തിനായി വളരെ അധികം ധാരാ സീരിക്കിക്കുകയും സംരക്ഷിക്കുകയും പ്രക്രിയകൾ നടത്തുകയും ചെയ്യുന്നു.

ബാഹ്യകൾ, ബിസിനസ്സ് സഹാപനങ്ങൾ, നീകുളുകൾ മുതലായവയ്ക്ക് വിവരങ്ങൾ ആവശ്യമാണെന്ന് നിങ്ങൾക്ക് അറിയാമല്ലോ. പര സാരാഗതമായി ഈ സഹാപനങ്ങൾ വളരെയധികം ധാരാ കൈകാര്യം ചെയ്തത് എങ്ങനെയാണെന്ന് നിങ്ങൾക്ക് ഉള്ളിക്കാനാകുമോ? മുൻകാലങ്ങളിൽ ബുക്ക് കീപ്പിൾ മാതൃകയിൽ, അതായത് വിവരങ്ങൾ പുസ്തകങ്ങളിൽ കുറക്കുത്തമായി (manual processing) എഴുതി കൈകൊരും ചെയ്യുന്ന രീതി അവലംബിച്ചിരുന്നു. ഈ രീതിയിൽ എഴുതിയ പുസ്തകങ്ങൾ സുക്ഷിക്കുന്നതിന് ധാരാളം സഹായം ആവശ്യമാണെന്നും ധാരാ സംസ്കരണം വളരെ പ്രധാനകരമാണെന്നതും വ്യക്തമാണ്. കമ്പ്യൂട്ട് റൂകളുടെ ആവിർഭാവത്തോടെ ധാരാ ഫലപ്രദമായി സംഭരിക്കുവാൻ സാധിക്കുന്നു, എന്നാൽ പകർപ്പ്, പൊരുത്തകേട്, അസാധാരണത്വം മുതലായവയ്ക്കുള്ള സാധ്യത നിലനിൽക്കുന്നു. ഈ പരിമിതികൾ മറിക്കക്കാനുള്ള ഫലപ്രദ

മായ റേക്കോർഡ് കൂപ്പിൽ സംവിധാനമെന്ന നിലയിൽ ‘ധാരാവേസ് മാനേജ്മെന്റ് സിസ്റ്റ്’ (DBMS) എന്ന ആർഗാഫും ഇതു അധികാരിയായത്തിൽ അവതരിപ്പിച്ചിരിക്കുന്നു. ധാരാവേസിൽ നിന്ന് ആവശ്യമുള്ളതും പ്രസക്തവുമായ വിവരങ്ങൾ വീണേട്ടുക്കാനുള്ള വിവിധ പ്രവർത്തനങ്ങൾ ചർച്ച ചെയ്യുന്നുമുണ്ട്.

## 8.1 ധാരാവേസ് എന്ന ആശയം (Concept of database)

ഹയർ സെക്കൻഡറി വകുപ്പിൽ സ്കൂൾ പ്രവേശന ഏകജാലക സംവിധാനം പരിഗണിക്കുക. പതിനൊന്നാം സ്കൂളിൽ പ്രവേശനത്തിനായി ഓരോ വർഷവും വിദ്യാർഥികൾ, കോഴ്സുകൾ, സ്കൂളുകൾ, ഗ്രേഡുകൾ എന്നീ ധാരയുടെ ഒരു വലിയ ശേഖരം (എക്ഷേഡം 5,00,000 അപേക്ഷകൾ അല്ലെങ്കിൽ 19 GB ഡാറ്റ) പരിപാലിക്കുന്നു. ഈ ധാര നിരവധി വിദ്യാലയങ്ങളും വിദ്യാർഥികളും ഒരേ സമയം ഉപയോഗിക്കുന്നു. വിദ്യാർഥികളുടെയും സ്കൂളുകളുടെയും അലോട്ടേമെന്റിനെക്കുറിച്ചുള്ള ചോദ്യങ്ങൾക്ക് വേഗത്തിൽ ഉത്തരം നൽകണം. വ്യത്യസ്ത സ്കൂളുകളുടെ ധാരയിൽ വരുത്തുന്ന മാറ്റങ്ങൾ സ്ഥിരമായി ഉപയോഗിക്കണം. കൂടാതെ ധാരയുടെ ചില ഭാഗങ്ങൾ (ഉദാ. ഗ്രേഡുകൾ അല്ലെങ്കിൽ WGPA) ഉപയോഗിക്കുന്നത് നിയന്ത്രിക്കേണ്ടതുമുണ്ട്. പരമ്പരാഗത ഹയർ നിർവ്വഹണ സംവിധാനത്തിൽ ധാര സുക്ഷിച്ചുകൊണ്ട് നമുക്ക് അതിനെ നിയന്ത്രിക്കാനാവും. എന്നാൽ ഈ രീതിക്ക് പല നൃനതകളുണ്ട്.

- വ്യത്യസ്ത ആപ്പിക്കേഷനുകൾക്കായി ഒരേ ധാരയുടെ കുടുതൽ പകർപ്പുകൾ സുക്ഷിക്കേണ്ടതുമുണ്ട്. ഉത്തരം സംഭരണം ധാര ആവർത്തനിക്കപ്പെടുന്നതിന് ഇടയാക്കുന്നു.
- വ്യത്യസ്ത ഉപയോക്താക്കൾ ഒരേ സമയം ഉണ്ടാക്കുന്ന മാറ്റങ്ങളിൽ നിന്ന് ധാരയെ പരിക്ഷിക്കുന്നതിനുള്ള ഒരു സംവിധാനവും ഇല്ല.
- മാറ്റങ്ങൾ വരുത്തുന്നേൻ സിസ്റ്റം തകരാൻലായാൽ സ്ഥിരമായ ഒരു അവസ്ഥയിലേക്ക് ധാര പുനസ്ഥാപിക്കുമെന്ന് ഉറപ്പുവരുത്താൻ ഒരു വഴിയും ഇല്ല.
- സുരക്ഷയ്ക്കായി ഓപ്പറേറ്റിംഗ് സംവിധാനങ്ങൾ ഒരു രഹസ്യകോഡ് സംവിധാനം മാത്രമാണ് നൽകുന്നത്. ധാരയിൽ സുരക്ഷാ നയങ്ങൾ നടപ്പിലാക്കാൻ ഇത് പര്യാപ്തമല്ല.
- ധാരയിൽ നിലവാരമെന്നും ഇല്ല.

### 8.1.1 ധാരാവേസിലെ ആവശ്യകത (Need of database)

മുകളിൽ പറഞ്ഞിരിക്കുന്ന പിശവുകൾ ധാരാവേസ് ഉപയോഗിച്ച് തരണം ചെയ്യാവുന്ന താണ്. വലിയ ആളുവിൽ ധാര കൈകാര്യം ചെയ്യാൻ പരമ്പരാഗത ഹയർ നിർവ്വഹണ സംവിധാനം മതിയാക്കില്ല. ഇത്തരം സാമ്രാജ്യങ്ങളിൽ ധാരാവേസ് ഉപയോഗിക്കുന്നു. ഒന്നിലധികം ആപ്പിക്കേഷനുകൾക്ക് ഉപയോഗിക്കാൻ കഴിയുന്നവിയൽ ആവർത്തനം അധികമില്ലാതെ സംഭരിച്ച പരസ്പരബന്ധിതമായ വിവരങ്ങളുടെ ഒരു സംഘടിത ശേഖരമാണ് ധാരാവേസ്. ഹയർ സെക്കൻഡറി സ്കൂൾ പ്രവേശനത്തിൽ ഉപയോഗിക്കുന്ന ഏകജാല സംവിധാനം ധാരയെ ഒരു ധാരാവേസ് നിർവ്വഹണ സംവിധാനത്തിൽ സുക്ഷിച്ചു കൊണ്ട് കൈകാര്യ ചെയ്യുന്നതിന് ഒരു ഉദാഹരണമാണ്. അടിസ്ഥാനപരമായി ഒരു ധാരാവേസ് നിർവ്വഹണ സംവിധാനം എന്നത് ധാരാവേസിൽ സംഭരണം, വീണേട്ടുക്കൽ, നിർവ്വഹണം മുതലായവയ്ക്ക് സാക്കരുമൊരുക്കുന്ന ഒരു കൂട്ടം ഫോറോമുകളാണ്. ധാരാവേസ് സംഭരിക്കുന്നതിനും വീണേട്ടുക്കുന്നതിനും സാക്കരുപ്പദിവും കാര്യക്ഷമവുമായ ഒരു അന്തരീക്ഷം പ്രദാനം ചെയ്യുക എന്നതാണ് DBMS രേഖ പ്രാഥമിക ലക്ഷ്യം.

### 8.1.2 DBMS ന്റെ മേഖല (Advantages of database)

യാറ്റാബേസ് സംവിധാനങ്ങൾ വലിയ അളവിലുള്ള യാറ്റ കൈകാര്യം ചെയ്യാൻ രൂപകല്പന ചെയ്തിരിക്കുന്നു. യാറ്റ സംഭരണത്തിനായുള്ള യാറ്റാബേസ് ഘടനകളുടെ നിർവ്വചനവും, യാറ്റ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്നതിനുള്ള സംവിധാനങ്ങളും DBMSൽ ഉൾപ്പെട്ടിരിക്കുന്നു. കുടാരെ, സംഭരിച്ച യാറ്റയുടെ അന്വനികൃത ഉപയോഗം, സിസ്റ്റം പരാജയം മുലം യാറ്റ നഷ്ടമാവുന്ന അവസ്ഥ തുടങ്ങിയ പ്രശ്നങ്ങളിൽ നിന്നുള്ള സുരക്ഷ DBMS ഉപയോഗത്തുന്നു. പല ഉപയോക്താക്കൾക്കിടയിൽ യാറ്റ പകുവയ്ക്കേണ്ടതുണ്ടെങ്കിൽ അതുമുലുള്ള അപാക്തതയുള്ള ഫലങ്ങൾ സിസ്റ്റം ഒഴിവാക്കണം. പരമ്പരാഗത ഫയൽ നിർവ്വഹണ സംവിധാനത്തക്കാളും യാറ്റാബേസ് നിർവ്വഹണ സംവിധാനത്തിന് അനേകം ഗുണങ്ങളുണ്ട്, അവ താഴെ ചർച്ചചെയ്യാം.

- **യാറ്റ റിഡൻഡൻസി നിയന്ത്രിക്കുന്നു:** പരമ്പരാഗത ഫയൽ നിർവ്വഹണ സംവിധാന നത്തിൽ, യാറ്റ നിരവധി ഫയലുകളിലായി സംഭരിക്കപ്പെടാം. ഒന്നിലധികം സ്ഥാനങ്ങളിൽ ഒരേ യാറ്റ സംഭരിക്കുക (ഒരേ ഫയലിൽ അല്ലെങ്കിൽ വ്യത്യസ്ത ഫയലുകളിൽ ആയിരിക്കാം) അല്ലെങ്കിൽ യാറ്റയുടെ തനിപ്പുകൾപ്പിന് യാറ്റ റിഡൻഡൻസി എന്ന് പറയുന്നു. റിഡൻഡൻസി മുലം യാറ്റ സംഭരണത്തിനും യാറ്റ ഉപയോഗത്തിനും ഉയർന്ന ചെലവ് വരുന്നു. യാറ്റാബേസ് സംവിധാനത്തിൽ യാറ്റകളുടെ പകർപ്പ് സുക്ഷിക്കുന്നില്ല. പകർപ്പ് എല്ലാ യാറ്റയും കേന്ദ്രീകൃത രീതിയിൽ ഒരിടത്ത് സുക്ഷിച്ചിരിക്കുന്നു. യാറ്റ അവഗ്രഹിക്കുന്ന എല്ലാ ആള്ളിക്കേഷ്ടുകളും ഉപയോക്താക്കളും കേന്ദ്രീകൃതമായി പരിപാലിക്കപ്പെട്ട യാറ്റാബേസ് ഉപയോഗത്തിനും സാങ്കേതികമേം ബിന്ദീനും പരമോ ആയ കാരണങ്ങൾക്കാണ് ചില സംഭരണങ്ങളിൽ ഒരേ യാറ്റയുടെ നിരവധി പകർപ്പുകൾ സുക്ഷിക്കാറുണ്ട്. എന്നിരുന്നാലും, ഏത് സാഹചര്യത്തിലും യാറ്റയുടെ അവഗ്രഹിത നാലു ശ്രദ്ധാപൂർവ്വം നിയന്ത്രിക്കുന്നു.
- **യാറ്റയുടെ പൊരുത്തം:** യാറ്റ റിഡൻഡൻസി യാറ്റയുടെ പൊരുത്തമില്ലായ്മയിലേക്ക് നയിച്ചുകൊം. അതായത്, ഒരേ യാറ്റയുടെ വിവിധ കോപ്പുകളിൽ വ്യത്യസ്ത വിലകൾ കാണിക്കാം. നിങ്ങളുടെ കൂട്ടാളിലെ വിദ്യാർഥികളുടെ വിലാസം നിങ്ങളുടെ കൂട്ടാൾ അധ്യാപകനും പ്രിൻസിപ്പാളും പ്രത്യേകമായി പരിപാലിക്കുന്നുവെന്ന് കരുതുക. വിലാസത്തിൽ മാറ്റങ്ങൾ വരുത്തുന്നതിന് ചില വിദ്യാർഥികൾ കൂട്ടാൾ അധ്യാപകനെയും മറ്റ് ചിലർ പ്രിൻസിപ്പാളിനെയും സമീപിക്കുന്നു. ഒരു നിശ്ചിത കാലയളവിനു ശേഷം, രണ്ടു പട്ടികകളും അപ്രസക്തവും പൊരുത്തപ്പെടാത്തതുമാകും. യാറ്റ റിഡൻഡൻസി നിയന്ത്രക്കുന്നതിലും യാറ്റയുടെ പൊരുത്തം ഉറപ്പാക്കാം. യാറ്റ ഒരിടത്ത് മാത്രം സുക്ഷിക്കുകയാണെങ്കിൽ, അതിന്റെ വിലകളിലേക്കുള്ള ഏത് മാറ്റവും ആ സ്ഥലത്ത് മാത്രമെ ചെയ്യാനാകും. ഒപ്പം മാറ്റം വരുത്തിയ വിലകൾ എല്ലാ ഉപയോക്താക്കൾക്കും ഉടൻ ലഭ്യമാകുകയും ചെയ്യും.
- **കാര്യക്ഷമമായ യാറ്റ ഉപയോഗം:** യാറ്റ കാര്യക്ഷമമായി സംഭരിക്കാനും വീണ്ടെടുക്കാനും നിരവധി സാങ്കേതികവിദ്യകൾ DBMS ഉപയോഗപ്പെടുത്തുന്നു.
- **ധാരണമുറ്റം:** യാറ്റസമുറ്റ യാറ്റാബേസിലെ യാറ്റയുടെ പുർണ്ണത, കൃത്യത, സ്ഥിരത എന്നിവയെ സുചിപ്പിക്കുന്നു. ഒരു യാറ്റ രേഖക്കാർധിയിൽ രണ്ട് മാറ്റങ്ങൾക്കിടയിലുള്ള യാറ്റയിൽ എന്തെങ്കിലും വ്യതിയാനമുണ്ടെങ്കിൽ അത് സുചിപ്പിക്കാൻ ഇതിന് കഴിയും. യാറ്റാബേസ് രൂപകല്പന ചെയ്യുന്ന ഘട്ടത്തിൽ ശരിയായ നിയമങ്ങളും നടപടി

ക്രമങ്ങളും ഉപയോഗിച്ച് ഡാറ്റസമഗ്രത നടപ്പിൽ വരുത്തുന്നു. തെറ്റുകളുടെ പരിശോധനയും സാധുകരണ പരിപാടികളും ഉപയോഗിച്ച് ഡാറ്റസമഗ്രത നിലനിർത്താൻ കഴിയും.

- ഡാറ്റ സുരക്ഷ:** ഡാറ്റാബേസിലുള്ള വിവരങ്ങൾ എത്തൊരു കമ്പനിക്കും സ്ഥാപനത്തിനും മൂല്യമേറിയതാണ്. അതിനാൽ ഈ സുരക്ഷിതമായും സംകാര്യവുമായും സുകൾക്കണം. അംഗീകൃതമല്ലാത്ത വ്യക്തികൾ നടത്തുന്ന അവിചാരിതമോ കരുതിക്കൂട്ടിയുള്ളതോ ആയ വൈളിപ്പെട്ടുതലുകൾ, അനധികൃത പരിഷക്കരണം, നശീകരണം എന്നീ പ്രശ്നങ്ങളിൽ നിന്നുള്ള സംരക്ഷണമാണ് ഡാറ്റ സുരക്ഷ കോണ്ട് ഉദ്ദേശിക്കുന്നത്. വിവിധ പ്രോഗ്രാമുകളും ഉപയോകതാക്കളും പൊതുവായി ഡാറ്റ പകുവയ്ക്കാം. എന്നാൽ ഉപയോഗിക്കുവാനുള്ള അവകാശങ്ങൾ ക്രമീകരിച്ചുകൊണ്ട് തിരഞ്ഞെടുത്ത ഉപയോകതാക്കൾക്ക് നിർദിഷ്ട വിവരങ്ങൾ മാത്രം ഉപയോഗിക്കുവാൻ കഴിയുന്ന രീതിയിൽ പരിമിതപ്പെട്ടതാവുന്നതാണ്. പാസ്വോഡിംഗ് സഹായത്താൽ, ഒരു ഡാറ്റാബേസിലെ വിവരങ്ങൾ അംഗീകൃത വ്യക്തികൾക്ക് മാത്രമായി ലഭ്യമാക്കാം.
- ഡാറ്റ പകുവയ്ക്കർത്ത്:** ഡാറ്റാബേസിൽ സംഭരിച്ചിരിക്കുന്ന ഡാറ്റ നിരവധി ഉപയോകതാക്കൾക്കും പ്രോഗ്രാമുകൾക്കും ഒരേസമയം പകിടാൻ കഴിയും. കൂടാതെ ഓരോ രൂതർക്കും വ്യത്യസ്ത ഉദ്ദേശ്യങ്ങൾക്കായും ഉപയോഗിക്കാം.
- മാനദണ്ഡങ്ങളുടെ നടപ്പാക്കൽ:** ഡാറ്റാബേസിൽ കേന്ദ്ര നിയന്ത്രണം ഉപയോഗിച്ച്, ഒരു ഡാറ്റാബേസ് അധികാരിനിന്ന് ഫെറ്റോട്ടർ (DBA) ആവശ്യമായ മാനദണ്ഡങ്ങൾ നിർവ്വചിക്കുകയും നടപ്പിലാക്കുകയും ചെയ്യുന്നു. കൂപ്പുട്ടറുകൾ തജ്ജിൽ ഡാറ്റ വിനിമയം നടത്തുന്നതിനുള്ള ഡാറ്റ ഫോർമാറ്റുകൾക്ക് മാനദണ്ഡങ്ങൾ നിർവ്വചിക്കാം. നാമകരണ സംബന്ധായങ്ങൾ, പ്രാർശന ഫോർമാറ്റുകൾ, റിപ്പോർട്ട് ഐടനകൾ, പദ്ധതി, ഡോക്യുമെന്റേഷൻ നിലവാരങ്ങൾ, അപ്പഡേറ്റ് നടപടികൾ, വിനിയോഗ നിയമങ്ങൾ തുടങ്ങിയവ പ്രായോഗികമായ മാനദണ്ഡങ്ങളിൽ ഉൾപ്പെടുന്നു. വിവിധ വകുപ്പുകളുടെയും പ്രോജക്റ്റുകളുടെയും ഉപയോകതാക്കളുടെയും ഇടയിൽ ആശയവിനിമയവും സഹകരണവും ഉണ്ടാക്കുന്നതിന് ഈ സഹായിക്കുന്നു.
- തകർച്ചയിൽ നിന്ന് വീണേട്ടുകർത്ത്:** ഒരു സിസ്റ്റം തകരുമ്പോൾ, മുഴുവൻ ഡാറ്റയും അല്ലെങ്കിൽ ഡാറ്റയുടെ ഒരു ഭാഗം ഉപയോഗശുന്നുമാകും. തകർച്ചയിൽ നിന്നും ഡാറ്റ വീണേട്ടുക്കുന്നതിന് DBMS ചില സംവിധാനങ്ങൾ നൽകുന്നു.

### തിങ്കളുടെ പഠനപ്രയോഗത്തിൽ അരിയുക



- ഒരു ഡാറ്റ വിവിധ സ്ഥലങ്ങളിൽ സുകൾക്കുന്നതിനെ \_\_\_\_\_ എന്നു പറയുന്നു.
- ഒരു വിജ്ഞാനിയുടെ വിലാസം സ്കൂൾ ബോർഡിൽ ഒരു ലിത്രിൽ സുകൾക്കിരിക്കുന്നു; ഈ സാഹചര്യം \_\_\_\_\_ എന്നിൽക്കൊണ്ടുന്നു.
- ഡാറ്റയുടെ അംഗീകൃതമല്ലാത്ത ഉപയോഗം \_\_\_\_\_ ഉപയോഗിച്ചു കൊണ്ട് നടയുന്നു.
- ഡാറ്റ പകുവയ്ക്കുന്നതു ഡാറ്റ കോൺ റിഡർഡിസ്കി കുറയ്ക്കും. ഈ പ്രസ്താവന ശ്രദ്ധയാ തെറ്റാ എന്ന് എഴുതുക.
- ഡാറ്റ റിഡർഡിസ്കി ഡാറ്റയുടെ സ്ഥിരത കുറയ്ക്കും. ശ്രദ്ധയാ തെറ്റാ എന്ന് എഴുതുക.

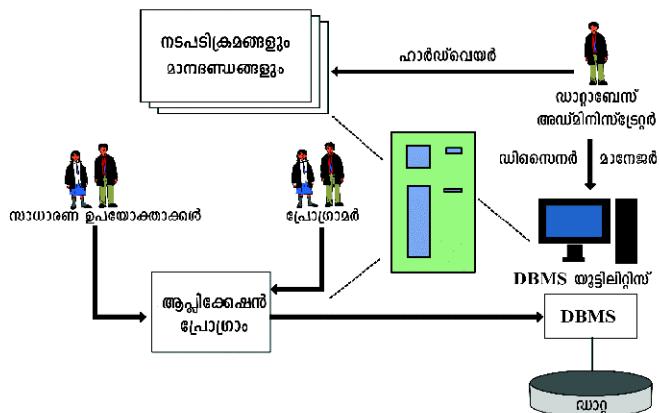
## 8.2 DBMS ഘടകങ്ങൾ (Components of the DBMS environment)

DBMS ക് ചുവടെ കൊടുത്തിരിക്കുന്ന വിധത്തിൽ നിരവധി ഘടകങ്ങൾ ഉണ്ട്. ഓരോനും അതിന്റെ പരിത്വസ്ഥിതിയിൽ വളരെ പ്രധാനമായ ചുമതലകൾ നിർവ്വഹിക്കുന്നു.

- ഹാർഡ്‌വെയർ
- സോഫ്റ്റ്‌വെയർ
- ഡാറ്റ
- ഉപയോകതാക്കൾ
- നടപടിക്രമങ്ങൾ

**ഹാർഡ്‌വെയർ:** ഡാറ്റാബേസിന്റെ സംരക്ഷണത്തിനും വിജ്ഞദുക്കലിനും ഉപയോഗിക്കുന്ന കമ്പ്യൂട്ടർ സിസ്റ്റം ആണ് ഹാർഡ്‌വെയർ. കമ്പ്യൂട്ടറുകൾ (പിസികൾ, വർക്ക്സ്പേഷൻസ് കൾ, സർവീസുകൾ, സൗപ്പർകമ്പ്യൂട്ടറുകൾ), സംരക്ഷണ ഉപകരണങ്ങൾ (ഹാർഡ് ഡിസ്കുകൾ, മാഗ്നെറിക് ഫ്ലൈകൾ), നേര്ത്വവർക്ക് ഉപകരണങ്ങൾ (ഹബ്, സ്വിച്ച്, റിഞ്ചുകൾ, മൈബർ ഓപ്പറീക്സ്), ഡാറ്റ സൂക്ഷിക്കുവാനുള്ള മറ്റ് അനുബന്ധ ഉപകരണങ്ങൾ എന്നിവ ഈതിൽ ഉൾപ്പെടുന്നു.

**സോഫ്റ്റ്‌വെയർ:** DBMS, ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ, യൂട്ടിലിറ്റികൾ എന്നിവ ഈതിൽ പെടും. ഉപയോകതാവിനും ഡാറ്റാബേസിനും ഇടയിലുള്ള ഒരു പാലമായി DBMS പ്രവർത്തിക്കുന്നു. മരുഭൂമിയ തത്തിൽ പരിശീലനം, ഉപയോകതാക്കളുമായും ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകളുമായും ഡാറ്റാബേസുകളുമായും സംവദിക്കുന്ന സോഫ്റ്റ്‌വെയർ ആണ് DBMS. ഡാറ്റാബേസ് ഉപയോഗിക്കുന്ന സമയത്ത് ഉപയോകതാക്കളിൽ നിന്നുള്ള എല്ലാ അഭ്യർത്ഥനകളും DBMS കൈകാര്യം ചെയ്യുന്നു. ഡാറ്റാനിർവ്വചനം (data definition), ഡാറ്റ കൈകാര്യം ചെയ്യൽ (data manipulation), ഡാറ്റ സൂക്ഷിത്ത് (data security), ഡാറ്റ വിശദാസ്യത (data integrity), ഡാറ്റ വിശേഷക്കൽ (data recovery), പ്രകടനം മെച്ചപ്പെടുത്തൽ (performance optimization) തുടങ്ങിയ നിരവധി ചുമതലകൾ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന നിരവധി സോഫ്റ്റ്‌വെയർ ഘടകങ്ങൾ DBMS സോഫ്റ്റ്‌വെയറിൽ ഉൾപ്പെടുന്നു. സക്ഷിർണ്ണമായ ഹാർഡ്‌വെയർ വിശദാംശങ്ങളിൽ നിന്ന് ഡാറ്റാബേസിന് കവചം തീർക്കുന്ന ഒരു പൊതു സംവിധാനമാണ് DBMS. ഈത് ഡാറ്റയുടെ ഉപയോഗം നിയന്ത്രിക്കുകയും ഡാറ്റയുടെ സമിരത നിലനിർത്താൻ സഹായിക്കുകയും ചെയ്യുന്നു. റിപ്പോർട്ടുകൾ തയാറാക്കുക, തീരുമാനങ്ങൾ എടുക്കാൻ ആവശ്യമായ വിവരങ്ങൾ നൽകുക, ഡാറ്റാസമാഹരണം നടത്തുക എന്നിവയ്ക്കായി ഡാറ്റാബേസിൽ



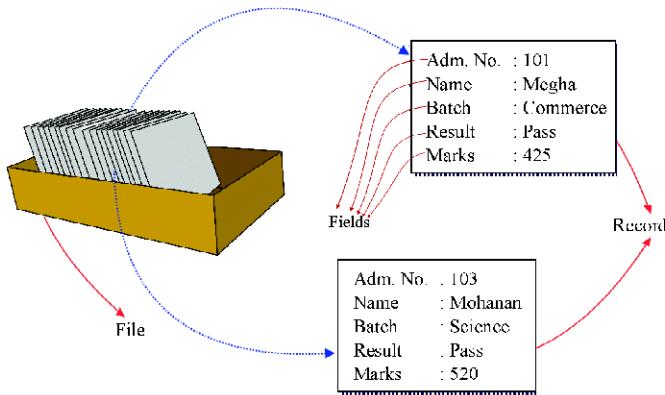
ചിത്രം 8.1: ഡാറ്റാബേസ് സിസ്റ്റം

തും (data security), ഡാറ്റ വിശദാസ്യത (data integrity), ഡാറ്റ വിശേഷക്കൽ (data recovery), പ്രകടനം മെച്ചപ്പെടുത്തൽ (performance optimization) തുടങ്ങിയ നിരവധി ചുമതലകൾ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന നിരവധി സോഫ്റ്റ്‌വെയർ ഘടകങ്ങൾ DBMS സോഫ്റ്റ്‌വെയറിൽ ഉൾപ്പെടുന്നു. സക്ഷിർണ്ണമായ ഹാർഡ്‌വെയർ വിശദാംശങ്ങളിൽ നിന്ന് ഡാറ്റാബേസിന് കവചം തീർക്കുന്ന ഒരു പൊതു സംവിധാനമാണ് DBMS. ഈത് ഡാറ്റയുടെ ഉപയോഗം നിയന്ത്രിക്കുകയും ഡാറ്റയുടെ സമിരത നിലനിർത്താൻ സഹായിക്കുകയും ചെയ്യുന്നു. റിപ്പോർട്ടുകൾ തയാറാക്കുക, തീരുമാനങ്ങൾ എടുക്കാൻ ആവശ്യമായ വിവരങ്ങൾ നൽകുക, ഡാറ്റാസമാഹരണം നടത്തുക എന്നിവയ്ക്കായി ഡാറ്റാബേസിൽ

ലഭ്യമായ ആളീക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ ഉപയോഗിക്കുന്നു. ഡാറ്റാബേസ് സംവിധാനം കൈകാര്യം ചെയ്യുവാൻ സഹായിക്കുന്ന സോഫ്റ്റ്‌വെയറുകളാണ് ഫൂട്ടിലിറ്റികൾ. ഉദാഹരണത്തിന്, ഡാറ്റാബേസ് ഐടികൾ നിർമ്മിക്കുക, ഡാറ്റാബേസ് ഉപയോഗം നിയന്ത്രിക്കുക, ഡാറ്റാബേസ് പ്രവർത്തനങ്ങൾ നിരീക്ഷിക്കുക തുടങ്ങിയവയ്ക്കായി എല്ലാ പ്രധാന DBMS കളും ഗ്രാഫിക്കൽ യൂസർ ഹാൻഡ്രോഫേസുകൾ (GUIs) ഉപയോഗിക്കുന്നു.

**ഡാറ്റ:** അവസാനമലട ഉപയോകതാകളുടെ കാഴ്ചപ്പൂട്ടിൽ DBMS പരിസ്ഥിതിയിലെ/ ചട്ടക്കുടിലെ ഏറ്റവും പ്രധാനപ്പെട്ട ഘടകം ഡാറ്റ തന്നെയാണ്. ഡാറ്റാബേസിൽ പ്രവർത്തനങ്ങൾ ആവശ്യമായ എല്ലാ ഡാറ്റയും (ഡാറ്റയെക്കുറിച്ചുള്ള ഡാറ്റ) അടങ്കിയിരിക്കുന്നു. ഒരു സ്ഥാപനത്തിന് ആവശ്യമായ എല്ലാ ഡാറ്റയും ഡാറ്റാബേസിൽ ഉണ്ടായിരിക്കണം. അമാർത്ഥ ഡാറ്റയും ഡാറ്റ ഉപയോഗിക്കുന്ന പ്രോഗ്രാമുകളും പരസ്പരം വേർത്തിരിക്കണ്ണെല്ലുണ്ണു. എന്നത് ഡോക്യുമെന്റുകളുടെ പ്രധാന സവിശേഷതയാണ്. വിവരങ്ങൾ മലപ്രദമായി സംഭരിക്കുന്നതിനും വീണേട്ടുകൂനതിനും ഡാറ്റയെ ഹൈൽഡ്യൂകൾ, റേക്കോർഡ്യൂകൾ, മയല്യൂകൾ എന്നിങ്ങനെ ക്രമീകരിച്ചിരിക്കുന്നു.

ഒരു കൂടാസിലെ വിദ്യാർഥികളുടെ അഡ്മിഷൻ നമ്പർ, പേര്, ബാച്ച്, പരീക്ഷാഫലം, മാർക്കുകൾ എന്നിവ ശേഖരിക്കുന്നതിനുള്ള കാർഡുകളുടെ ഒരു ശേഖരം സകൽപ്പീക്കുക. ഓരോ കാർഡിനും സമാനമലടന ഉണ്ടായിരിക്കും, എന്നാൽ അവയിൽ രേഖപ്പെടുത്തിയിരിക്കുന്ന ഡാറ്റ ചിത്രം 8.2 ലെ പോലെ വ്യത്യസ്തമായിരിക്കും.



ചിത്രം 8.2: ഡാറ്റ സംഖ്യാപന രീതി

**ഹൈൽഡ്യൂകൾ:** ശേഖരിച്ച ഡാറ്റയുടെ ഏറ്റവും ചെറിയ ഘടകമാണ് ഒരു ഹൈൽഡ്. ഓരോ ഹൈൽഡിലും ഒരു പ്രത്യേക തരം ഡാറ്റ അടങ്കിയിരിക്കുന്നു. ചിത്രം 8.2 AdmNo, Name, Batch, Result, Marks എന്നിവ ഹൈൽഡുകളാണ്.

**റേക്കോർഡ്:** അനുബന്ധ ഹൈൽഡുടെ ശേഖരമാണ് ഒരു റേക്കോർഡ്. മുകളിലുള്ള ചിത്രത്തിൽ ഡോക്യുമെന്റുകളെ ഓരോ കാർഡിലും ബന്ധപ്പെട്ട എല്ലാ ഹൈൽഡുകളും ഉൾക്കൊള്ളുന്നതാണ് ഒരു റേക്കോർഡ്.

**മായൽ:** ഒരു ഫയൽ എന്നത് ഒരു തരത്തിലുള്ള റൈറ്റോർഡ്യൂകളുടെ ഒരു ശ്രേഖരമാണ്. ചിത്രം 8.2ൽ കാണിച്ചിരിക്കുന്ന പോക്സ് ഒരു ഫയൽ ആയി കണക്കാക്കാം.

**ഉപയോകതാക്കൾ:** യാറ്റാബേസിലെ യാറ്റ ഉപയോഗിക്കുന്ന നിരവധി ഉപയോകതാക്കൾ ഉണ്ട്. DBMS ഉപയോഗിക്കുന്നവരുടെ ആശയവിനിമയത്തിന്റെ രീതി അനുസരിച്ച് ഒരു യാറ്റാബേൻ് സംവിധാനത്തിന്റെ ഉപയോകതാക്കരെ തരം തിരിക്കാം. യാറ്റാബേൻ് അഥവാ മിനിസ്ട്രേറ് (DBA), ആഫ്സിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമർമാർ, സാങ്കേതിക പരിജ്ഞാനമുള്ള ഉപയോകതാക്കൾ (Sophisticated users), സാധാരണ ഉപയോകതാക്കൾ (Naive Users) എന്നിവയാണ് വിവിധ വിഭാഗങ്ങളിലെ ഉപയോകതാക്കൾ.

**നടപടിക്രമങ്ങൾ:** യാറ്റാബേസിന്റെ രൂപകല്പനയും ഉപയോഗവും നിയന്ത്രിക്കുന്ന നിർദ്ദേശങ്ങളും ചട്ടങ്ങളുമാണ് നടപടിക്രമങ്ങൾ. സംവിധാനത്തിന്റെ ഉപയോകതാക്കൾക്കും യാറ്റാബേൻ് കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന വ്യക്തികൾക്കും സിസ്റ്റം എങ്ങനെ ഉപയോഗിക്കണം അഛ്വകിൽ പ്രവർത്തിപ്പിക്കണമെന്ന് രേഖപ്പെടുത്തിയ പ്രമാണങ്ങൾ ആവശ്യമാണ്. ചുവടെ കൊടുത്തിരിക്കുന്ന പ്രവർത്തനങ്ങൾക്കാവശ്യമായ നിർദ്ദേശങ്ങൾ ഈതരം രേഖകളിൽ ഉണ്ടായിരിക്കും.

- DBMS ലോഗിൻ ചെയ്യുക.
- ഒരു നിശ്ചിത DBMS സംവിധാനം അഛ്വകിൽ ആഫ്സിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാം ഉപയോഗിക്കുക.
- DBMS പ്രവർത്തനം ആരംഭിക്കുകയും അവസാനിപ്പിക്കുകയും ചെയ്യുക.
- യാറ്റാബേസിന്റെ പകർപ്പ് എടുക്കുകയും ഹാർഡ്വേറ്ററിന്റെയോ സോഫ്റ്റ്വേറിന്റെയോ തകരാറുകൾ പരിഹരിക്കുകയും ചെയ്യുക.
- വിവിധ ഡിസ്കുകളിലായി വ്യാപിച്ചിരിക്കുന്ന യാറ്റാബേൻ് തിരിച്ചറിയുകയും പ്രവർത്തനം മെച്ചപ്പെടുത്തുകയും ആത്മീയ സംരംഭിയിലേക്ക് ചതുത്രവേദ്യായി യാറ്റ സുക്ഷിക്കുകയും ചെയ്യുക.

രണ്ടാം സംരംഭിയിലേക്ക് ആർക്കേവ് യാറ്റയായി (Archive Daa) സുക്ഷിക്കുകയും ചെയ്യുക.

### തീങ്ങളുടെ പഠപ്രയോഗത്തി അറിയുക



- യാറ്റയെ കുറിച്ചുള്ള യാറ്റ \_\_\_\_\_ എന്നറിയപ്പെടുന്നു.
- യാറ്റാബേൻ് സംവിധാനത്തിന്റെ പ്രധാന ഘടകങ്ങളുടെ പേര് എഴുതുക?
- താഴെ പറയുന്ന DBMS ഏഴുകളുടെ തരം തിരിക്കുക:  
ഹാർഡ് ഡിസ്ക്, സ്റ്റീച്ച്, ഡിബിഎഫ്, പോരാൾ സംവിധാനം, സാധാരണ ഉപയോകതാവ്, റെയിൽവേ റിസർവേഷൻ സംവിധാനം.

### 8.3 ഡാറ്റ സംഗ്രഹവും ഡാറ്റ സ്ഥാതനത്വവും (Data abstraction and data independence)

ഒരു സിസ്റ്റം ഉപയോഗത്തോഗ്യമാക്കുവാൻ ഡാറ്റ കാര്യക്ഷമമായി വിശദൈക്യം കാര്യ ക്ഷമതയോടെ ഡാറ്റയെ ഡാറ്റാബേസിൽ പ്രതിനിധാനം ചെയ്യുന്നതിനായി ഡിസൈനർ (designer) സകീൻമായ ഡാറ്റാലടനകൾ ഉപയോഗപ്പെടുത്തുന്നു. ഡാറ്റാബേസ് ഉപയോഗത്താകളിലെല്ലാത്തവരായതിനാൽ, കമ്പ്യൂട്ടർ പരിജ്ഞാനം മുമ്പായി പ്രോഗ്രാമുകൾ വികസിപ്പിക്കുന്നവർ ഡാറ്റാബേസ് സകീൻമായ പലതരത്തിലുള്ള ഡാറ്റ സംഗ്രഹം വഴി ഉപയോകതാക്കുന്നിൽ നിന്ന് മറയ്ക്കുന്നു.

ചിത്രം 8.3 ലെ വിവരിച്ചിത്രിക്കുന്നതുപോലെ, ഒരു DBMS ലെ ഡാറ്റസംഗ്രഹം മുന്നുതല അള്ളിലായി വിവരിച്ചിത്രിക്കുന്നു ഭൗതിക തലം, പ്രാജീകരിക്കുന്നതിലെ തലം, വൃത്തി തലം.

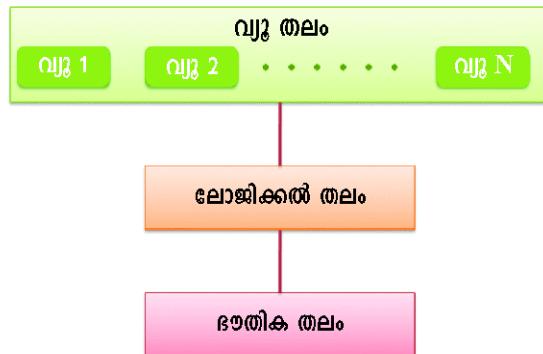
#### a. ഭൗതിക തലം (Physical level)

ഡിസ്കുകൾ, ടേപ്പുകൾ മുതലായ രണ്ടാംതര സംഭരണ ഉപകരണങ്ങളിൽ എങ്ങനെയാണ് ഡാറ്റ സൂക്ഷിച്ചിത്രിക്കുന്നത് എന്ന് ഏറ്റവും താഴ്ന്ന തലത്തിലുള്ള ഡാറ്റ സംഗ്രഹം സൂചിപ്പിക്കുന്നു. ഹിസിക്കൽ തലം താഴ്ന്ന തലത്തിലുള്ള സകീൻ ഡാറ്റാലടന വിശദൈക്യിക്കുന്നു. റിലേഷൻകൾ (പട്ടിക രൂപത്തിലുള്ള ഡാറ്റ) സൂക്ഷിക്കുന്നതിനും വേഗതയിൽ ഡാറ്റ വിശദൈക്യം കുറയുന്നതിനായി ഇൻഡക്സുകൾ എന്നറയപ്പെടുന്ന സഹായക ഡാറ്റ ഘടന നിർമ്മിക്കുന്നതിനും ഏത് ഫയൽ വ്യവസ്ഥ ഉപയോഗിക്കണമെന്ന് നാം തീരുമാനിക്കേണ്ടതുണ്ട്. SWS (എക്ജാലക് സംവിധാനം) ഡാറ്റാബേസിലെ ഭൗതിക ഡാറ്റ ഘടനയുടെ ഒരു മാതൃക താഴെക്കൊടുക്കുന്നു.

- എല്ലാ റിലേഷൻകളും ക്രമമല്ലാത്ത രേഖകൾഡയുകൾ ഉള്ള ഫയലുകളായി സംഭരിക്കുക. (DBMSലെ ഒരു ഫയൽ ഡാറ്റയുടെയോ രേഖകൾഡയുടെയോ ശേഖരമാണ്):
- സൂഡിൽ, സ്കൂൾ, കോഴ്സ് എന്നീ ഫയലുകളിൽ ആദ്യ കോളത്തിനെ അടിസ്ഥാനമാക്കി ഇൻഡക്സുകൾ സൃഷ്ടിക്കുക.

#### b. ലോജിക്കൽ തലം (Logical level)

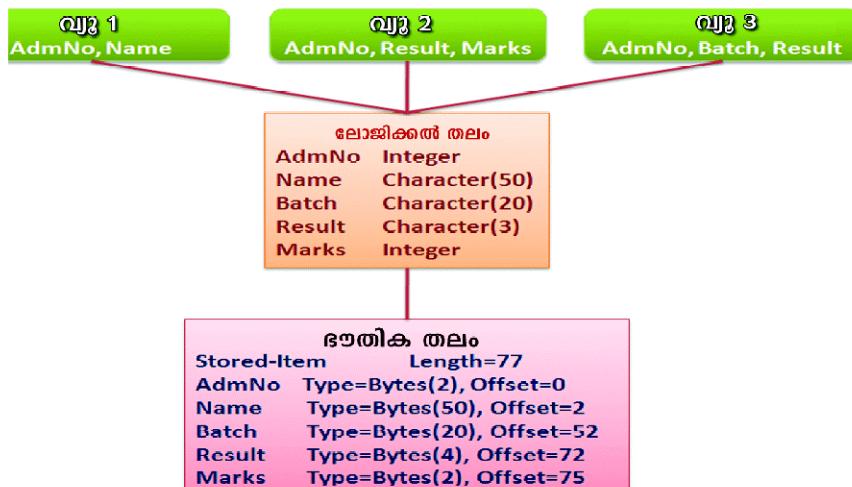
ഡാറ്റ സംഗ്രഹത്തിന്റെ അടുത്ത ഉത്തരവ് തലമായ ലോജിക്കൽ തലം ഡാറ്റാബേസിൽ എന്ന് ഡാറ്റയാണ് സംഭരിക്കുന്നതെന്നും, ഡാറ്റകൾ തമിൽ എന്ന് ബന്ധമാണ് നിലനിൽക്കുന്നതെന്നും വിശദമാക്കുന്നു. താരതമ്യേന വളരെ ലളിതമായ ഘടനകളെ അടിസ്ഥാനമാക്കിയാണ് ഡാറ്റാബേസിലെ ലോജിക്കൽ തലം വിശദൈക്യം കുറയുന്നത്. ലോജിക്കൽ തലത്തിൽ ലളിതമായ ഘടനകൾ നടപ്പിലാക്കുന്നതിന്, ഭൗതിക തലത്തിൽ സകീൻമായ ഘടനകൾ ഉപയോഗിക്കുന്നു. ലോജിക്കൽതലത്തിലുള്ള ഉപയോകതാവിന് മൂല സകീൻമായ അനിന്തനതിൽക്കൊണ്ട് ആവശ്യമില്ല. ഡാറ്റാബേസിൽ എന്ന് വിവരമാണ് സൂക്ഷിക്കേണ്ടത് എന്ന് തീരുമാനിക്കുന്ന ഡാറ്റാബേസ് അധികിനിസ്ട്രേറ്റർമാർ ഡാറ്റ സംഗ്രഹത്തിന്റെ ലോജിക്കൽ തലമാണ് ഉപയോഗിക്കുന്നത്. ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാതലവരത്തെ കണ്ണശൈപ്പചാൽ ഡാറ്റാതലം എന്നും പറയുന്നു.



ചിത്രം 8.3: ഡാറ്റ സംഗ്രഹത്തിന്റെ തലങ്ങൾ

### c. വ്യൂ തലം (View level)

യാറ്റാബേസ് സംഗ്രഹത്തിൽ ഏറ്റവും ഉയർന്ന തലമായ വ്യൂ തലം, ഉപയോകതാക്കളോട് ഏറ്റവും അടുത്ത് നിൽക്കുന്നു. ഓരോ ഉപയോകതാക്കളും ഡാറ്റ കാണുന്ന രീതിയാണ് വ്യൂതലം. ഈ തലത്തിൽ യാറ്റാബേസിൽ ഒരു ഭാഗം മാത്രമേ വിവരങ്ങൾക്കുള്ളൂ. ഡാറ്റാബേസിലെ മിക്ക ഉപയോകതാക്കൾക്കും ഡാറ്റാബേസിൽ അടങ്കിയിരിക്കുന്ന എല്ലാ വിവരങ്ങളും അവയ്ക്കും പകരം അവർക്ക് ഡാറ്റാബേസിൽ അവയ്ക്കുമായ ഭാഗം മാത്രമേ ഉപയോഗിക്കേണ്ടതുള്ളൂ. ഈത് DBMSമായുള്ള അവരുടെ ഫുണക്ഷൻ ലളിതമാക്കുന്നു. ഒരു ഡാറ്റാബേസിന്റെ നിരവധി വ്യൂ തലങ്ങൾ ഉണ്ടായെങ്കാണ്. ചിത്രം 8.4ൽ, AdmNo, Name, Batch, Result, Marks എന്നീ ഫൈൽക്കുള്ളൂ STUDENT ഫയലിൽ ഡാറ്റാബേസ് സംഗ്രഹത്തിൽ മുന്നു തലങ്ങൾ കാണിക്കുന്നു.



ചിത്രം 8.4: ഡാറ്റാസൂസ്ഥിത്തിലെ തലങ്ങളുടെ ഉദാഹരണം

#### 8.3.1 ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യം (Data independence)

ഒരു ഡാറ്റാബേസിനെ അതിൽ മുന്നുതലത്തിലുള്ള ഡാറ്റാസംഗ്രഹം വഴി വികസിക്കുന്നോൾ, ഒരു നിശ്ചിത തലത്തിലെ ഡാറ്റാബേസ് ഘടനയിൽ എന്നെങ്കിലും മാറ്റമുണ്ടാകുന്നത് മറ്റ് തലങ്ങളുടെ ഘടനയെ ബാധിച്ചുകാം. ഡാറ്റാബേസിൽ നടത്തുന്ന നിരന്തരമായ മാറ്റങ്ങൾ ഡാറ്റാബേസിൽ പുനക്രമീകരണത്തിന് കാരണമാകരുത്. തൊട്ടട്ടുത്ത തലത്തിലെ ഡാറ്റാഘടനയുടെ നിർവ്വചനത്തെ ബാധിക്കാതെ ഒരു തലത്തിലെ ഡാറ്റാൾ ടന്ത്യിൽ മാറ്റം വരുത്തുവാനുള്ള കഴിവിനെ ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യം എന്ന് പറയുന്നു. ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യത്തിന് രണ്ടു തലങ്ങളുണ്ട് - ഫെറ്റിക് ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യവും (physical data independence) ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യവും (logical data independence).

#### a. ഫെറ്റിക് ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യം (Physical data independence)

ലോജിക്കൽ തലത്തിലെ ഡാറ്റാൾ ഘടനയെ ബാധിക്കാതെ ഫെറ്റിക്കതലത്തിലെ ഡാറ്റാൾ തിൽ മാറ്റം വരുത്തുവാനുള്ള കഴിവിനെ ഫെറ്റിക് ഡാറ്റാസ്ഥാത്ര്യം എന്നു പറയുന്നു. അതായത് ഫെറ്റിക് തലത്തിലെ ഡാറ്റാൾ ഘടനയിൽ മാറ്റം വരുത്തിയാലും ആളുക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ മാറ്റമില്ലാതെ ഒരേപോലെ തന്നെ തുടരും.

## b. ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസാത്ര്യം (Logical data independence)

ബാഹ്യതലത്തിലെ (ഖു തലം) ഡാറ്റാലൈറ്റന്റെ ബാധിക്കാതെ ലോജിക്കൽ തലത്തിലെ ഡാറ്റാലൈറ്റന്റെ മാറ്റം വരുത്താനുള്ള കഴിവിനെ ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസാത്ര്യം എന്നു പറയുന്നു. ആളുക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകളുടെ തൽസ്ഥിതി ഉറപ്പാക്കുന്നത് ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസാത്ര്യമാണ്. ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ ഡാറ്റാബേസിൽന്ന് ലോജിക്കൽ ലൈറ്റന്റെ കുടുതൽ ആശയിച്ചിരിക്കുന്നതു കൊണ്ട്, ഭൗതിക ഡാറ്റാസാത്ര്യത്തെക്കാണ് ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസാത്ര്യം കൈവരിക്കാൻ വളരെ പ്രയാസമാണ്.

### 8.4 ഡാറ്റാബേസിന്റെ ഉപയോക്താക്കൾ (Users of database)

വൈദഗ്ധ്യത്തിന്റെ തോതനുസരിച്ച് അല്ലെങ്കിൽ DBMS കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന രീതിയുടെ അടിസ്ഥാനത്തിൽ ഒരു ഡാറ്റാബേസ് സംവിധാനത്തിന്റെ ഉപയോക്താക്കളെ ചുവടെ പറയുന്ന ശുപ്പുകളിൽ ഉൾപ്പെടുത്താം:

- ഡാറ്റാബേസ് അധികാരിസ്ട്രേറ്റർ (DBA)
- ആളുക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമർമാർ
- സാങ്കേതിക പരിജ്ഞാനമുള്ള ഉപയോക്താക്കൾ
- സാധാരണ ഉപയോക്താക്കൾ

#### 8.4.1 ഡാറ്റാബേസ് അധികാരിസ്ട്രേറ്റർ (DBA)

കേന്ദ്രീകൃതവും പക്ഷവയ്ക്കപ്പെട്ടതുമായ ഡാറ്റാബേസിന്റെ നിയന്ത്രണശുമതലയുള്ള വ്യക്തിയാണ് ഡാറ്റാബേസ് അധികാരിസ്ട്രേറ്റർ (DBA). DBA പല സൂപ്രധാന ജോലികളും നിർവ്വഹിക്കേണ്ടതാണ്.

**കൺസെപ്ചൽ, ഹിസിക്കൽ സ്കീമകളുടെ രൂപകല്പന:** DBMS ലെ സംഭരിക്കേണ്ട ഡാറ്റ എത്താണെന്നും അത് എങ്ങനെ ഉപയോഗപ്പെടുത്താം എന്നും മനസ്സിലാക്കാൻ സംവിധാനത്തിന്റെ ഉപയോക്താക്കളുമായി ആശയവിനിയം നടത്തുന്നത് DBA യാണ്. ഈ അനീവ് അടിസ്ഥാനമാക്കി, DBA കൺസെപ്ചൽ സ്കീമയും ഹിസിക്കൽ സ്കീമയും രൂപപ്പെടുത്തണം.

**സുരക്ഷയും അംഗീകാരവും:** ഡാറ്റയുടെ ശരിയായ ഉപയോഗം ഉറപ്പാക്കുന്നതിനുള്ള ഉത്തരവാദിത്വം DBAൽ നിക്ഷീപ്തമാണ്. ഉദാഹരണമായി, ഒരു സ്കൂളിൽ, അധ്യാപകർ വിദ്യാർഥികൾക്ക് പാന മേഖലകൾ പഠിപ്പിക്കുന്നും, വിദ്യാർഥിയുടെ പരീക്ഷാ ഫലങ്ങൾ അറിയാനും, ഒരു വിഷയം പരിപ്പിക്കുന്ന അധ്യാപകരുടെ വിശദാംഗങ്ങൾ കണ്ടെത്തുവാനും അനുവാദം നൽകുന്നു. അതേസമയം വിദ്യാർഥികൾക്ക് അധ്യാപകരുടെ ശമ്പളവിവരങ്ങളോ അല്ലെങ്കിൽ മറ്റ് വിദ്യാർഥികളുടെ ശ്രദ്ധ വിവരങ്ങളോ കാണാൻ അനുവാദമില്ല. പാനമേഖലകളെ കുറിച്ചുള്ള ഒരു വ്യൂ മാത്രം ഉപയോഗിക്കാൻ വിദ്യാർഥികൾക്ക് അനുമതി നൽകിക്കൊണ്ട് DBA യ്ക്ക് ഈ നയം നടപ്പിലാക്കാൻ കഴിയും.

**ഡാറ്റാലൈറ്റയും നഷ്ടത്തിൽ നിന്നുള്ള വിശേഷക്കല്പന:** ഒരു ഇടപാട് പൂർത്തിയാക്കുന്നതോ തകരാർ പരിഹരിക്കുന്നതിനോ സംവിധാനം പരാജയപ്പെടുവോൾ ഡാറ്റ ഒരു സ്ഥിരാവസ്ഥയിലേക്ക് പുനഃസ്ഥാപിക്കുന്നതിനായി DBA നടപടികൾ എടുക്കേണ്ടതാണ്. ഈ പ്രവർത്തനങ്ങൾക്കുള്ള സോഫ്റ്റ്‌വെയർ പിതുണ്ണം DBMS നൽകുന്നുണ്ട്, പക്ഷേ, അതായും സമയം ഡാറ്റ ഷാക്കപ്പെട്ട ചെയ്യാവനും നിന്നും പ്രവർത്തനത്തിന്റെ ലോജിക്കൽ

(യാറ്റാബേസിലെ പ്രവർത്തനങ്ങളായ ഡാറ്റ കൂട്ടിച്ചേരകൾ, ഓവാകൾ, പതിഷ്കൾ കൾ, തുടങ്ങിയ പ്രക്രിയകൾ സുക്ഷിക്കുന്ന ഫയലുകൾ) പരിപാലിക്കാനും ആവശ്യമായ നടപടിക്രമങ്ങൾ സ്വീകരിക്കേണ്ടത് DBA ആണ്.

#### 8.4.2 ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമർമാർ (Application programmers)

ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ വഴി DBMS മായി സംവദിക്കുന്ന കമ്പ്യൂട്ടർ പ്രോഫഷണലുകളാണ് ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമർമാർ. വിഷയത്തിൽ ബേസിക്, സി, സി++, ജാവാ പോലുള്ള കമ്പ്യൂട്ടർ ഭാഷകൾ ഉപയോഗിച്ച് എഴുതുകയും ഡാറ്റ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന ഭാഷ (DML) തിലുടെ DBMS മായി സംവദിക്കുകയും ചെയ്യുന്ന പ്രോഗ്രാമുകളാണ് ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ. ബാഹ്യസ്കീമയിലൂടെ ഡാറ്റയെ മികച്ച രീതിയിൽ ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാമുകൾ ഉപയോഗിക്കുന്നു.

#### 8.4.3 സാങ്കേതിക പരിശോനമുള്ള ഉപയോക്താക്കൾ (Sophisticated users)

എൻജിനീയർമാർ, ശാസ്ത്രജ്ഞരും, ബിസിനസ്സ് വിശകലന വിദഗ്ദ്ധരും, DBMS സൗകര്യങ്ങൾ നന്നായി പരിചയമുള്ളവർ എന്നിവരാണ് ഈ വിഭാഗത്തിൽപ്പെടുന്നത്. അവരുടെ സകീർണ്ണമായ ആവശ്യകതകൾ നിരവേദ്ധുന്നതിനായി സന്തം കുറികളിലൂടെ (യാറ്റാബേസ് അഡ്മിനിസ്ട്രേറും) അവർ DBMS-മായി സംവദിക്കുന്നു.

#### 8.4.4 സാധാരണ ഉപയോക്താക്കൾ (Naive users)

മുമ്പേ എഴുതി തയാറാക്കിയ പ്രോഗ്രാമുകളിൽ കൂടി DBMS സംവിധാനവുമായി സംവദിക്കുന്നവരാണ് സാധാരണ ഉപയോക്താക്കൾ. DBMS-ൽ വിശദാംശങ്ങൾ അവർ അണിയുകയോ ശ്രദ്ധിക്കുകയോ തുല്യ സാധാരണ ഉപയോക്താക്കൾ ഉയർന്നതലത്തിലുള്ള ഡാറ്റ സംഗ്രഹം മാത്രം കൈകാര്യം ചെയ്യുന്നു. വെബ്മെഡിയാഡാഡു ഡാറ്റ ഉപയോഗിക്കുന്ന ആളുകൾ, ഒരു കാര്യാലയത്തിലെ കൂളികൾ ജീവനക്കാർ, ഒരു സൂപ്പർമാർക്കറ്റിലെ അബ്ലൂക്കിൾ ഹോട്ടലുകളിലെ ബില്ലിങ്സ് സ്റ്റാറ്റ്, ബാക്ക് സ്റ്റാറ്റ് മുതലായവർ സാധാരണ ഉപയോക്താക്കളാണ്.

#### തിങ്കളുടെ വാനപ്പുരോഗതി അറിയുക



1. ചോദ്യാത്മക രൂപത്തിൽ ഡാറ്റാബേസസുഖായി സംവദിക്കുന്ന ഉപയോക്താവ് \_\_\_\_\_ എന്നായി പറയുന്നു.
2. ഒരു സുപ്പർമാർക്കറ്റിലെ ബില്ലിംഗ് സ്റ്റാറ്റ് എത്രത്തും ഉപയോക്താവാണ്?
3. ഒരു ഡാറ്റാബേസിന് ഡാറ്റാസുരക്ഷ നൽകുന്ന ഉപയോക്താവാണ്?
4. ഒരു ഡാറ്റാബേസിന്റെ ഘടനയെ മാറ്റുന്ന ഉപയോക്താവാണ്?
5. ആപ്ലിക്കേഷൻ പ്രോഗ്രാം വഴി ഡാറ്റാബേസസുഖായി സംവദിക്കുന്ന ഉപയോക്താവ് \_\_\_\_\_ എന്നായി പറയുന്നു.

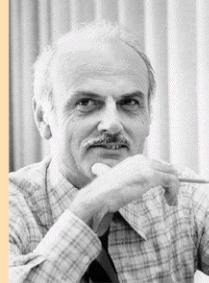
#### 8.5 റിലേഷണൽ ഡാറ്റാമോഡൽ (Relational data model)

വ്യത്യസ്ത പേരുകളാൽ തിരിച്ചറിയാവുന്നതും റിലേഷനുകളിൽ എന്നറിയപ്പെടുന്നതും മായ ഒരു കൂട്ടം പട്ടികകളുടെ ശേഖരമായി ഡാറ്റ ബേസിനെ പ്രതിനിധാനം ചെയ്യുന്ന

മാതൃകയാണ് റിലേഷണൽ ഡാറ്റാമോഡൽ റിലേഷണൽ ഡാറ്റാമോഡലിൽ ഡാറ്റയും അവ തമിലുള്ള ബന്ധങ്ങളും പട്ടിക രൂപത്തിൽ അവതരിപ്പിക്കുവാൻ സാധിക്കും. ഈ അവതരണരീതി ഒരു ഡാറ്റാബേസിന്റെ ആഗ്രഹങ്ങൾ എല്ലാപ്പുത്തിൽ മനസ്സിലാക്കാൻ സഹാ തിക്കുന്നു.



എഡ്റാർ സ്റ്റാക്ക് കോൾ (19 ഓഗസ്റ്റ് 1923 - 18 ഏപ്രിൽ 2003) എന്ന കമ്പ്യൂട്ടർ ശാസ്ത്രജ്ഞനാണ് ഡാറ്റാ ബേംഗിൽമെന്റിനായുള്ള റിലേഷണൽ മോഡൽ കണക്കുപറ്റിച്ചത്. ഇന്ത്യൻഭാലേപോർട്ടുഗീസ് ദാദുഹം ജനിച്ചു. രണ്ടാം ലോകമഹായുദ്ധകാലത്ത് റോയൽ ഫോഴ്സിൽ പെല്ലറ് ആയി സേവനമനുഷ്ടിച്ചു. 1948 ലെ അദ്ദുഹം ഫെ.ബി.എം.എൽ ചെർന്നു. 1981 ലെ അദ്ദുഹം ട്യൂറിൽ അവാർഡ് കരണ്ടുമാറ്റി. 2003 ഏപ്രിൽ 18ന് 79-ാം വയസ്സിൽ ഹെംഗ്രാഡിവിലുള്ള വില്യംസ് ബീഹിലെ തന്റെ ഭവനത്തിൽ വച്ച് പുരാതനത്തെ തുടർന്ന് അദ്ദുഹം ഉരഞ്ഞു.



ഈൻ, ഡാറ്റാബേസ് ഉൽപ്പന്നങ്ങളിൽ ഭൂതിംഗവും റിലേഷണൽ മോഡൽ അടിസ്ഥാനമാക്കിയുള്ളതാണ്. അവ റിലേഷണൽ ഡാറ്റാബേസ് നിർവ്വഹണ സംവിധാനം (RDBMS) എന്നാണ് അറിയപ്പെടുന്നത്. ഡാറ്റാപ്രാതിനിധ്യവും സകീൻമായ അനേകംഡാറ്റാബേസിലുള്ള ലഭിതമായി അവതരിപ്പിക്കാൻ കഴിയുന്ന എന്നതാണ് മറ്റ് ഡാറ്റാമോഡലിൽ നിന്ന് റിലേഷണൽ മോഡലിനെ വ്യത്യസ്തമാക്കുന്നത്. ഓറാക്സിൽ, മെക്സിസോഫർ SQL സാർവർ, MySQL, DB2, ഇൻഫോമിക്സ്, ഇൻഗ്രേസ് എന്നിവയാണ് ജനപ്രിയ RDBMS പാക്കേജുകൾ.

വാൺജ്യപരമായി ഏറ്റവുമധികം ഉപയോഗിക്കുന്ന റിലേഷണൽ മോഡൽ ഡാറ്റാബേസ് സംവിധാനങ്ങളിൽ സ്ക്രിപ്റ്റചേർഡ് കാൻ ലാംഗ്യേജ് (SQL), കാൻ ബെപ എക്സാംബിൾ (QBE) അല്ലെങ്കിൽ ഡാറ്റലോഡ് എന്നിവ ഉൾപ്പെടുന്ന ഒരു ചോദ്യഭാഷ അടങ്കിയിരിക്കുന്നു. വളരെ വ്യാപകമായി ഉപയോഗിക്കുന്ന SQL അടുത്ത അധ്യാത്മത്തിൽ നമ്മൾ പഠിക്കും.

## 8.6 RDBMS ലെ പദ്ധതികൾ (Terminologies in RDBMS)

റിലേഷണൽ ഡാറ്റാബേസുകളിലെ പ്രവർത്തനങ്ങൾ ചർച്ച ചെയ്യുന്നതിനു മുൻപ് RDBMS മാതി ബന്ധപ്പെട്ട ചില പദ്ധതികൾ പരിചയപ്പെട്ടാം.

### a). എൻ്റീറ്റി

മറ്റൊളം വരുത്തിയിൽ നിന്ന് വേർത്തിയിച്ചിരിയാവുന്ന ഒരു വ്യക്തിയെ അല്ലെങ്കിൽ ഒരു വന്തുവിനെ എൻ്റീറ്റി എന്ന് പറയുന്നു. ഉദാഹരണത്തിന്, ഓരോ സ്കൂളും ഓരോ വിദ്യാർഥിയും ഓരോ വ്യത്യസ്ത എൻ്റീറ്റിയാണ്.

### b) റിലേഷൻ

ഡാറ്റാശേഖരത്തെ വരികളും നിരകളുമായി ക്രമീകരിക്കുന്നതാണ് റിലേഷൻ. പട്ടിക എന്നും ഇത് അറിയപ്പെടുന്നു. STUDENT എന്ന പേരുള്ള ഒരു റിലേഷൻ, പട്ടിക 8.1 ലെ കാണിച്ചിരിക്കുന്നു.

**STUDENT relation**

AdmNo	Roll	Name	Batch	Marks	Result
101	24	Sachin	Science	480	EHS
102	14	Rahul	Commerce	410	EHS
103	4	Fathima	Humanities	200	NHS
104	12	Mahesh	Commerce	180	NHS
105	24	Nelson	Humanities	385	EHS
106	8	Joseph	Commerce	350	EHS
107	24	Shaji	Humanities	205	NHS
108	2	Bincy	Science	300	EHS

പട്ടിക 8.1 STUDENT റിലേഷൻ

**c) ടുപിൾ**

ഒരു റിലേഷൻിലെ വരികളെ (രേഖകൾ) സാധാരണയായി ടുപിൾ എന്ന് പറയുന്നു. ഒരു പ്രത്യേക എൻ്റീറ്റിൽ പ്രതിനിധികരിക്കാൻ ഉപയോഗിക്കുന്ന മൂല്യങ്ങളുടെ ഒരു പുർണ്ണാഭമായ ഒരു വരി ഉൾക്കൊള്ളുന്നു. പട്ടിക 8.1 ത്ത്, STUDENT റിലേഷൻിലെ ഓരോ വരിയും ഓരോ വിദ്യാർത്ഥിയുടെ പരീക്ഷാഫലത്തെ പ്രതിനിധിക്കുന്നു.

**d) ആട്ടിബ്യൂട്ട്**

ഒരു റിലേഷൻിലെ നിരകളെ ആട്ടിബ്യൂട്ടുകൾ എന്ന് വിളിക്കുന്നു. AdmNo, Roll, Name, Batch, Marks, Result എന്നിവ STUDENT റിലേഷൻ ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളാണ്. ഓരോ ആട്ടിബ്യൂട്ടിന്റെയും മൂല്യങ്ങൾ ഡോമേന്റിൽ ഏന മൂല്യങ്ങളുടെ സാധ്യത പട്ടികയിൽ നിന്ന് എടുക്കുന്നു.

**e) ഡിഗ്രി**

ഒരു റിലേഷൻിലെ നിരകളുടെ എണ്ണം ആ റിലേഷൻ ഡിഗ്രി നിർണ്ണയിക്കുന്നു. STUDENT എന്ന റിലേഷൻ ആർ നിരകൾ അല്ലെങ്കിൽ ആട്ടിബ്യൂട്ടുകൾ ഉണ്ട്, അതിനാൽ STUDENT റിലേഷൻ ഡിഗ്രി ആർ ആകുന്നു.

**f) കാർഡിനാലിറ്റി**

ഒരു റിലേഷൻിലെ വരികളുടെ അല്ലെങ്കിൽ ടുപിളുകളുടെ എണ്ണം കാർഡിനാലിറ്റി എന്നറിയപ്പെടുന്നു. STUDENT റിലേഷൻിൽ എട്ട് വരികൾ ഉണ്ട്, അതിനാൽ STUDENT റിലേഷൻ കാർഡിനാലിറ്റി 8 ആണ്.

### g) ഡോക്യുമെന്റ്

ഒരു നിരയെ പ്രതിനിധാനം ചെയ്യുന്ന മുല്യങ്ങളുടെ ഗണമാണ് ഒരു ഡോക്യുമെന്റ്. ഉദാഹരണത്തിന്, പട്ടിക 8.1 ലെ കാണിച്ചിതിക്കുന്ന STUDENT ബന്ധത്തിൽ Batch എന്ന നിരയുടെ ഡോക്യെമെന്റ് {Science, Humanities, Commerce} എന്ന മുല്യങ്ങളുടെ ഗണമാണ്. അതായത്, ഈ ഗണത്തിൽ നിന്നുള്ള ഒരേതക്കിലുമൊരു മുല്യം Batch നിരയിൽ ദൃശ്യമാകാം. അതുപോലെ തന്നെ, Result എന്ന നിരയുടെ ഡോക്യെമെന്റ് ആണ് {EHS, NHS}.

### h) സ്കീമ

ഒരു ഡോക്യുമെന്റ് രൂപകല്പന ചെയ്യുന്ന സന്ദർഭത്തിൽ വ്യക്തമാക്കപ്പെടുന്ന ഡോക്യുമെന്റ് സിന്റൈ ഘടനയെയോ വിവരണയെത്തെയോ ഡോക്യുമെന്റ് സ്കീമ എന്നുവിളിക്കുന്നു. റിലേഷണൽ മോഡലിൽ, ഒരു റിലേഷൻ സ്കീമ അതിന്റെ പേര്, ഓരോ നിരയുടെയും പേര്, ഓരോ നിരയുടെയും ഡാറ്റ തരം എന്നിവ വ്യക്തമാക്കുന്നു. ഉദാഹരണമായി, ഒരു സ്കീമ ഡോക്യുമെന്റിലെ വിദ്യാർഥികളുടെ വിവരങ്ങൾ ഇനിപ്പറയുന്ന ഘടനയുമായി ബന്ധപ്പെടുത്തി സുക്ഷിക്കാം:

```
STUDENT          (Admno : integer,
                  Roll   : integer,
                  Name   : character(50),
                  Batch  : character(20),
                  Marks  : decimal,
                  Result : character(4))
```

### i) ഇൻസ്റ്റാൻസ്

റിലേഷണൽ സ്കീമയിൽ നിർവ്വചിച്ചിരിക്കും പ്രകാരം തുല്യതയ്ക്കും നിരകളുള്ള കുപിള്ളുകളുടെ ഒരു കൂട്ടത്തെയാണ് റിലേഷൻ ഇൻസ്റ്റാൻസ് എന്നു പറയുന്നത്. നിരകളുടെ പേരും ഡാറ്റ തരവും സൂചിപ്പിക്കുന്ന 6 നിരകൾ STUDENT റിലേഷനിലെ ഓരോ വർക്കും ഉണ്ടെന്ന് മേൽക്കാണ്ഡുന്ന സ്കീമ വ്യക്തമാക്കുന്നു. STUDENT ബന്ധത്തിന്റെ ഉദാഹരണമാണ് പട്ടിക 8.1 ലെ കാണിച്ചിതിക്കുന്നത്.

### തങ്ങളുടെ പഠനപുരോഗതി അടിസ്ഥാക്ക



1. വരികളും നിരകളുമായി ഡാറ്റയെ ക്രമീകരിച്ചിരിക്കുന്നതിനെ \_\_\_\_\_ എന്ന് പറയുന്നു.
2. \_\_\_\_\_ ഒരു പട്ടികയിലെ ഒരു പ്രത്യേക ഫോറ്മിയുടെ പുരണമായ ഡാറ്റ നൽകുന്നു.
3. ഒരു റിലേഷനിലെ വരികളുടെ എണ്ണം \_\_\_\_\_ ആണ്.
4. ഒരു റിലേഷനിലെ \_\_\_\_\_ എണ്ണം റിലേഷൻ ഡിഗ്രി എന്നറിയപ്പെടുന്നു
5. റിലേഷണൽ മോഡലുകളിൽ ഡാറ്റ ക്രമീകരിച്ചിരിക്കുന്നത് \_\_\_\_\_ നീതിയിലാണ്.

### 8.6.1 കീകൾ (Keys)

ഒരു റിലേഷൻ ടെപ്പിളുകളുടെ ഒരു ഗണമായി നിർവ്വചിക്കുന്നു. അതായത് എല്ലാ നിരകളുടെയും മുല്യങ്ങളുടെ സംയോജനം ഒന്നു തന്നെയാകുന്ന രീതി ടെപ്പിളുകൾ പാടില്ല. അതിനാൽ, ഒരു റിലേഷൻിലെ ഓരോ ടെപ്പിളും തിരിച്ചറിയുവാൻ ഒരു മാർഗം ഉണ്ടായിരിക്കണം. ഇത്തരം വ്യത്യാസങ്ങൾ സൃഷ്ടിക്കാൻ ഒരു കീയുടെ ആശയം നമ്മുടെ കുറുക്കുന്നു. ഒരു റിലേഷൻിലെ ഓരോ ടെപ്പിളും മറ്റ് ടെപ്പിളുകളിൽ നിന്ന് അനന്തരമായി വേർത്തിരിക്കുന്നതിനുള്ള ഒരു ആട്ടിബ്യൂട്ടിന്റെയോ അല്ലെങ്കിൽ ഒരു കൂട്ടം ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളുടെയോ ശേഖരണാൺ കീ. ഓനിലാഡിക്കം ആട്ടിബ്യൂട്ടുകൾ ചേർന്നാണ് ഒരു കീ ഉണ്ടാക്കുന്നതെങ്കിൽ അതിനെ കോംപോസിറ്റ് (സംയുക്ത) കീ എന്നു പറയുന്നു. ഒരു റിലേഷൻിലെ ഓരോ ടെപ്പിളും വ്യത്യസ്തമായതിനാൽ അതിന്റെ മുഴുവൻ ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളും പരിഗണിച്ചാൽ അത് ഒരു കീ ആയിരിക്കും. എന്നിരുന്നാലും ചെറിയ കീകൾ ഉണ്ടെങ്കിൽ, പ്രായോഗിക കാരണങ്ങളാൽ, അവയെയാണ് പരിഗണിക്കുന്നത്.

#### a. കാൻഡിയേറ്റ് കീ

ഒരു റിലേഷൻിലെ ഒരു ടെപ്പിളുകളെ അനന്തരമായി തിരിച്ചറിയുന്ന ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളുടെ ചുരുങ്ഗിയ ഗണമാണ് ഒരു കാൻഡിയേറ്റ് കീ. പട്ടിക 8.1 ലെ STUDENT റിലേഷൻിൽ, AdmNo ന് ഓരോ ടെപ്പിളുകളും തിരിച്ചറിയുവാൻ കഴിയും. അതിനാൽ ഈ ഒരു കാൻഡിഡേറ്റ് കീയായി കണക്കാക്കാം. ഒരു റിലേഷൻിൽ ഓനിലാഡിക്കം കാൻഡിയേറ്റ് കീകൾ ഉണ്ടായിരിക്കാം. കൂടാതെ, ഒരു കാൻഡിയേറ്റ് കീ ഒരു ആട്ടിബ്യൂട്ട് മാത്രം ആകണമെന്നില്ല. അത് ഒരു സംയുക്ത കീയും ആകാം. ഉദാഹരണമായി, Roll, Batch, Year എന്നിവയുടെ സംയോജനവും ഒരു പ്രത്യേക വിദ്യാർഥിയെ തിരിച്ചറിയുവാൻ ഉപയോഗിക്കാം. അതിനാൽ, Roll + Batch + Year എന്നത് STUDENT റിലേഷൻറെ മറ്റാരു കാൻഡിയേറ്റ് കീയായി പരിഗണിക്കപ്പെടാം.

#### b. പ്രൈമറി കീ

ഡാറ്റാവേസ് സൃഷ്ടിക്കാവ് പട്ടികയിലെ ഒരു ടെപ്പിൾ തിരിച്ചറിയാനായി തിരഞ്ഞെടുത്ത തത്തിരിക്കുന്ന കാൻഡിയേറ്റ് കീകളിൽ നിന്ന് പ്രൈമറി കീ. ഒരു റിലേഷൻിലെ വർക്കേഴ്സ് തന്നതായി തിരിച്ചറിയാൻ കഴിയുന്ന ഒന്നോ അതിലാഡിക്കുമോ നിരകളുടെ ഒരു കൂട്ടമാണ് പ്രൈമറി കീ. ഓരോ എൻസിറ്റിയേരും തന്നതായി തിരിച്ചറിയുന്നതിനാൽ അത് ശുന്നുമോ, പകർപ്പോ ആകാൻ പാടില്ല.

പ്രൈമറി കീ സ്ഥാനത്തെക്കുള്ള സ്ഥാനാർഥികളായി കാൻഡിയേറ്റ് കീകളെ കണക്കാക്കുന്നു. കാൻഡിയേറ്റ് കീകളിൽ നിന്ന് ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളുടെ എല്ലാം എറ്റവും കൂറവുള്ള സംയുക്തതയെ പ്രൈമറി കീയായി തിരഞ്ഞെടുക്കാം. പട്ടിക 8.1 ലെ (STUDENT റിലേഷൻിൽ) AdmNo പ്രൈമറി കീയായി ഉപയോഗിക്കാം. അതായത്, STUDENT റിലേഷൻിലെ രണ്ട് വിദ്യാർഥികൾക്ക് ഒരേ AdmNo ഉണ്ടായിരിക്കില്ല. പട്ടിക 8.1 ലെ, Name ആട്ടിബ്യൂട്ടിൽ തന്നതായ മുല്യങ്ങൾ നമുക്ക് കാണാൻ സാധിക്കും. എന്നാൽ യഥാർത്ഥ സാഹചര്യത്തിൽ വിദ്യാർഥികളിൽ കൂടുതൽ പേരുകൾ ഒരേ പേര് ഉണ്ടാക്കും.

#### c. ആർട്ടിക്കേറ്റ് കീ

പ്രൈമറി കീ അല്ലാത്ത ഒരു കാൻഡിയേറ്റ് കീയെ ആർട്ടിക്കേറ്റ് കീ എന്നു വിളിക്കുന്നു. രണ്ടാം അതിലാഡിക്കുമോ കാൻഡിയേറ്റ് കീകൾ ഉണ്ടെങ്കിൽ, അവയിലെബന്ധിക്കു മാത്രമേ പ്രൈമറി കീയായി സജീവമാകാൻ കഴിയും. അവഗേഹിക്കുന്ന ബാക്കി കീകളാണ് ആർട്ടിക്കേറ്റ് കീ. തന്നിരിക്കുന്ന ഉദാഹരണത്തിൽ AdmNo പ്രൈമറി കീ ആയി എടുത്തിരിക്കുന്നതിനാൽ Roll + Batch + Year എന്ന സംയോജനമാണ് ആർട്ടിക്കേറ്റ് കീ.

#### d. ഫോറിൻ കീ

ഒരു റിലേഷൻിൽ മറ്റാരു റിലേഷൻിലെ ചേപമർ കീയുണ്ടെങ്കിൽ ആ കീയെ ഫോറിൻ കീ എന്നു വിളിക്കാം. രണ്ടു അതിലധികമോ ദേബിളുകളുമായി ബന്ധപ്പെട്ടതുനു തിനായി ഒരു ഫോറിൻ കീ ഉപയോഗിക്കുവോൾ തുടർച്ചയായി ഫോറിൻ കീ എന്നും അതിയ പ്രൗഢ്യം. പട്ടിക 8.2 ലെ കാണിച്ചിരിക്കുന്നതുപോലെ Batch name നു പകരം Batch code ഉപയോഗിച്ചിട്ടുണ്ട് കരുതുക. പട്ടിക 8.3ൽ കാണിച്ചിരിക്കുന്നതുപോലെ നമുക്ക് BATCH എന്ന ഒരു റിലേഷനുമുണ്ട്. BatchCode എന്നത് BATCH റിലേഷൻിലെ ചേപമർ കീ ആയിരിക്കുമെന്നത് വ്യക്തമാണ്. എന്നാൽ തുടർച്ചയായി ഉപയോഗിക്കുന്നു. അങ്ങനെ, BatchCode എന്നത് STUDENT പട്ടികയിൽ കീ അല്ലാത്ത നിരയായി ഉപയോഗിക്കുന്നു. അങ്ങനെ, BatchCode എന്നത് STUDENT റിലേഷൻസേ കാര്യത്തിൽ ഒരു ഫോറിൻ കീ ആയി പരാമർശിക്കപ്പെടുന്നു.

**STUDENT relation**

AdmNo	Roll	Name	BatchCode	Marks	Result
101	24	Sachin	S2	480	EHS
102	14	Rahul	C2	410	EHS
103	4	Fathima	H2	200	NHS
104	12	Mahesh	C2	180	NHS
105	24	Nelson	H2	385	EHS
106	8	Joseph	C2	350	EHS
107	24	Shaji	H2	205	NHS
108	2	Bincy	S2	300	EHS

പട്ടിക 8.2: പരിശക്തിചെയ്ത STUDENT റിലേഷൻ

**BATCH relation**

BatchCode	BatchName	Strength
S1	Science	150
S2	Science	150
C1	Commerce	100
C2	Commerce	100
H1	Humanities	100
H2	Humanities	100

പട്ടിക 8.3: BATCH റിലേഷൻ

#### നിങ്ങളുടെ പഠനവും കൈയുക



- ഒരു റിലേഷൻിൽ ഒരു വരു അഥവാ തീയത്തായി തിരിച്ചറിയാൻ കഴിയുന്ന ആട്ടിബുദ്ധി \_\_\_\_\_ എന്നിൽ പ്രവർത്തിക്കുന്നു.
- ഒരു റിലേഷൻിൽ ഏതു ചേപമർ കീകൾ സാധ്യമാണ് ?
- Employee എന്ന പട്ടികയിലെ കാൻഡിഡേറ്റ് കീകൾ മാണ് Emp\_code, Pan\_no. Emp\_code നെ ചേപ ചെയ്യാൻ കീയായി നിശ്ചയിച്ചാൽ, Pan\_no \_\_\_\_\_ ആയിരിക്കും
- കീയിൽ നന്നിൽ കുടുതൽ ആട്ടിബുദ്ധികളുണ്ടെങ്കിൽ അതിനെ \_\_\_\_\_ കീയെന്നുപറയുന്നു.
- ഒന്ന് റിലേഷനുകളെ ബന്ധപ്പിക്കുന്നതിൽ \_\_\_\_\_ കീ ഉപയോഗിക്കുന്നു.

## 8.7 റിലോഷണൽ ബീജഗണിതം (Relational algebra)

ഒരു ഡാറ്റാബേസിൽ അടങ്കുന്ന രൂപകൾപ്പനയും നിർണ്ണയിക്കുന്നതിന് റിലോഷണൽ മോഡൽ പ്രദാനം ചെയ്യുന്ന ആശയങ്ങളെകുറിച്ച് നമ്മൾ ചർച്ചചെയ്തു. ഡാറ്റാബേസ് രൂപകൾപ്പന ചെയ്ത് ഡാറ്റ സൂക്ഷിച്ചു കഴിഞ്ഞാൽ, ആവശ്യത്തിനുസരിച്ച് വിവരം തിരിച്ചടക്കേണ്ടതാണ്. ഇതിനായി RDBMS വൈവിധ്യമാർന്ന പ്രവർത്തനങ്ങൾ കാഴ്ച ചെയ്യുന്നു. ഒരു ഡാറ്റാബേസിലെ മുഴുവൻ റിലോഷണുകളെയും കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന പ്രവർത്തനങ്ങളുടെ ശ്രേഖരം റിലോഷണൽ ബീജഗണിതം എന്നറിയപ്പെടുന്നു. ഈ പ്രവർത്തനങ്ങൾ റിലോഷണൽ മോഡലുമായി ബന്ധപ്പെട്ട് ഒരു പ്രത്യേകതരം ഭാഷയായ അനേകം ഭാഷയുടെ (query language) സഹായത്തോടെ നടത്തപ്പെടുന്നു. ഈ പ്രവർത്തനങ്ങൾ നടത്തുന്നതിനുവേണ്ടി അടുത്ത അധ്യായത്തിൽ ആ ഭാഷ നമ്മൾ പരിക്കും. റിലോഷണൽ ബീജഗണിതത്തിലെ വിവിധ പ്രവർത്തനങ്ങളിൽ ഒന്നോ രണ്ടോ റിലോഷണുകൾ മുൺപുട്ട് ആയി സ്വീകരിച്ച് പുതിയ ഒരു റിലോഷൻ ഉണ്ടാക്കുന്നു. സൈലക്ട് (SELECT), പ്രോജക്റ്റ് (PROJECT), യൂണിഞ്ച് (UNION), ഇൻ്റർസെകഷൻ (INTERSECTION), സൈറ്റ് ഡിഫറൻസ് (SET DIFFERENCE), കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രോഡക്റ്റ് (CARTESIAN PRODUCT) തുടങ്ങിയവയാണ് റിലോഷണൽ ബീജഗണിതത്തിലെ അടിസ്ഥാനപരമായ പ്രവർത്തനങ്ങൾ. SELECT, PROJECT എന്നിവ ഒരു റിലോഷൻ മാത്രം പ്രവർത്തിക്കുന്നതിനാൽ അത് യുനി പ്രവർത്തനമാണ്. ബാക്കിയുള്ള പ്രവർത്തനങ്ങൾ രണ്ട് റിലോഷണുകളിൽ പ്രവർത്തിക്കുന്നതിനാൽ വൈവരി പ്രവർത്തനങ്ങളാണ്.

### 8.7.1 സൈലക്ട് പ്രവർത്തനം (SELECT operation)

നൽകിയിരിക്കുന്ന ഒരു ഉപാധി അനുസരിക്കുന്ന വരികൾ ഒരു റിലോഷൻിൽ നിന്ന് തിരഞ്ഞെടുക്കുന്നതിന് സൈലക്ട് പ്രവർത്തനം ഉപയോഗിക്കുന്നു. ഉപയോകതാവിശ്രദ്ധിച്ചു നുസരണം നിശ്ചിത വരികൾ തിരഞ്ഞെടുക്കാനുള്ള ഒരു ഉപയോക്തൃ നിർദ്ദിഷ്ട വ്യവസ്ഥയാണ് ഉപാധി (predicate). സിഗ്ര (σ) എന്ന അക്ഷരം ഉപയോഗിച്ച് ഈ പ്രവർത്തനം സൂചിപ്പിക്കുന്നു. സൈലക്ടിന്റെ പൊതുവായ മാതൃക താഴെ കൊടുക്കുന്നു.

$$\sigma_{\text{condition}} \text{ (Relation)}$$

SELECT പ്രവർത്തനത്തിന്റെ ഫലമായുണ്ടാകുന്ന റിലോഷൻിൽ തന്നിട്ടുള്ള വ്യവസ്ഥകൾ പാലിക്കപ്പെടുന്ന എല്ലാ വരികളും അഞ്ചിയിരിക്കുന്നു. റിലോഷണൽ ബീജഗണിതത്തിൽ താഴെപ്പറയുന്ന താരതമ്യ ഓപ്രോറ്റുകൾ ഉപയോഗിക്കുന്നു. < (കുറവ്), <= (കുറവോ അല്ലെങ്കിൽ തുല്യമോ), > (കുടുതൽ), >= (കുടുതലോ അല്ലെങ്കിൽ തുല്യമോ), = (തുല്യമാണ്), <> (തുല്യമല്ല) എന്നീ താരതമ്യ ഓപ്രോറുകൾ ലഭിതമായ വ്യവസ്ഥകൾ സജ്ജമാക്കുന്നതിന് ഉപയോഗിക്കുന്നു. അതുപോലെ ലോജിക്കൽ ഓപ്രോറുകളായ ∨ (OR), ^ (AND), ! (NOT) എന്നിവ സമാഖ്യ വ്യവസ്ഥകൾ നിർമ്മിക്കാനും ഉപയോഗിക്കുന്നു.

SELECT പ്രവർത്തനം വിശദീകരിക്കുന്നതിന്, പട്ടിക 8.1 റെ നൽകിയിട്ടുള്ള STUDENT റിലേഷൻ പരിഗണിക്കുക. എങ്ങനെയാണ് SELECT പ്രവർത്തനം റിലേഷൻ ബീജഗണിതത്തിൽ ഉപയോഗിക്കുന്നതെന്നും അത് എത്ര ഫലമാണ് ഉണ്ടാക്കുന്നതെന്നും താഴെ കൊടുത്തിരിക്കുന്ന ഉദാഹരണങ്ങൾ വ്യക്തമാക്കുന്നു.

**ഉദാഹരണം 8.1:** ഉന്നതവിദ്യാഭ്യാസത്തിന് ഫോറ്ഗൂട്ടയുള്ള എല്ലാ വിദ്യാർഥികളെയും തിരഞ്ഞെടുക്കുക.

$\sigma_{\text{Result}=\text{"EHS"}} \text{ (STUDENT)}$

പട്ടിക 8.4 റെ കാണിച്ചി റിക്കുന്ന തുപ്പോലെ യുള്ള ഒരു റിലേഷനാണ് ഈ പ്രവർത്തന ത്തിന്റെ ഫലം.

AdmNo	Roll	Name	Batch	Marks	Result
101	24	Sachin	Science	480	EHS
102	14	Rahul	Commerce	410	EHS
105	24	Nelson	Humanities	385	EHS
106	8	Joseph	Commerce	350	EHS
108	2	Bincy	Science	300	EHS

പട്ടിക 8.4: ഉദാഹരണം 8.1 റെ ഒരു പട്ടിക്

$\sigma_{\text{Result}=\text{"NHS"} \wedge \text{Batch}=\text{"Commerce"}} \text{ (STUDENT)}$

പട്ടിക 8.5 റെ കാണിച്ചി റിക്കുന്നതു പോലെ യുള്ള ഒരു റിലേഷനാണ് ഈ പ്രവർത്തനത്തിന്റെ ഫലം.

AdmNo	Roll	Name	Batch	Marks	Result
104	12	Mahesh	Commerce	180	NHS

പട്ടിക 8.5: ഉദാഹരണം 8.2 റെ ഒരു പട്ടിക്

**ഉദാഹരണം 8.3:** സയൻസ് അല്ലെങ്കിൽ കൊമേഴ്സിലുള്ള എല്ലാ വിദ്യാർഥികളെയും തിരഞ്ഞെടുക്കുക.

$\sigma_{\text{Batch}=\text{"Science"} \vee \text{Batch}=\text{"Commerce"}} \text{ (STUDENT)}$

പട്ടിക 8.6 ലെ ഒരു പട്ടിക് ഈ ഓഫൈലേഡ് കാണിക്കുന്നു.

AdmNo	Roll	Name	Batch	Marks	Result
101	24	Sachin	Science	480	EHS
102	14	Rahul	Commerce	410	EHS
104	12	Mahesh	Commerce	180	NHS
106	8	Joseph	Commerce	350	EHS
108	2	Bincy	Science	300	EHS

പട്ടിക 8.6:  
ഉദാഹരണം 8.3 റെ ഒരു പട്ടിക്

### 8.7.2 പ്രോജക്ട് പ്രവർത്തനം (PROJECT operation)

PROJECT പ്രവർത്തനം റിലേഷൻിൽ നിന്ന് ചില നിരകൾ തിരഞ്ഞെടുക്കുകയും ഒരു പുതിയ റിലേഷൻ രൂപപ്പെടുത്തുകയും ചെയ്യുന്നു. ഏതെങ്കിലും പ്രവർത്തനത്തിന് ഒരു റിലേഷൻിലെ എത്താനും നിരകൾ മാത്രം തിരഞ്ഞെടുക്കണമെങ്കിൽ PROJECT പ്രവർത്തനം ഉപയോഗിക്കാം. പൊതു (π) എന്ന അക്ഷരം ഉപയോഗിച്ച് ഈ പ്രവർത്തനം സൂചിപ്പിക്കുന്നു. PROJECT പ്രവർത്തനത്തിൽ പൊതുവായ മാതൃക താഴെ പറയുന്നു.

$\pi_{A_1, A_2, \dots, A_n} (\text{Relation})$

ഇവിടെ  $A_1, A_2, \dots, A_n$ , എന്നത് തന്നിരിക്കുന്ന റിലേഷനുകളിലെ നിരകളാകുന്നു.

**ഉദാഹരണം 8.4:** STUDENT റിലേഷൻിലെ  
പേര്, റിസൽ്ല്, മാർക്ക് എന്നീ നിരകൾ തിരഞ്ഞെടുക്കുക.

$\pi_{\text{Name}, \text{Marks}, \text{Result}} (\text{STUDENT})$

ഈ പ്രക്രിയയുടെ ഫലം പട്ടിക 8.7 ത്തെ നൽകിയിരിക്കുന്നു

SELECT, PROJECT എന്നീ പ്രവർത്തനങ്ങൾ ഒരു ഒരു പ്രസ്താവനയിൽ സംയോജിപ്പിക്കുവാൻ സാധിക്കും. ഇതിൽ വിശദീകരണം ഉദാഹരണം 8.5 ലും 8.6 ലും കൊടുത്തിട്ടുണ്ട്

Name	Marks	Result
Sachin	480	EHS
Rahul	410	EHS
Fathima	200	NHS
Mahesh	180	NHS
Nelson	385	EHS
Joseph	350	EHS
Shaji	205	NHS
Bincy	300	EHS

പട്ടിക 8.7: ഉദാഹരണം 8.4 രണ്ട് ചോട്ടുകൾ

**ഉദാഹരണം 8.5:** ഉന്നത് പഠനത്തിനു യോഗ്യരായ വിദ്യാർഥികളുടെ അധ്യാർഥിക്കൾ നമ്പറും പേരും തിരഞ്ഞെടുക്കുക.

$\pi_{\text{AdmNo}, \text{Name}} (\sigma_{\text{result} = "EHS"} (\text{STUDENT}))$

ഈ പ്രക്രിയയുടെ ഫലമായുണ്ടായ റിലേഷൻ പട്ടിക 8.8 ത്തെ കൊടുത്തിട്ടുണ്ട്. ഫലത്തിൽ കൂട്ടുതു പരിശോധിച്ചിരിപ്പിക്കുന്നതിനു പട്ടിക 8.4 ഉപയോഗിച്ച് താരതമ്യം ചെയ്യുക.

AdmNo	Name
101	Sachin
102	Rahul
105	Nelson
106	Joseph
108	Bincy

പട്ടിക 8.8: ഉദാഹരണം 8.5 രണ്ട് ചോട്ടുകൾ

**ഉദാഹരണം 8.6:** ഉന്നതവിദ്യാഭ്യാസത്തിന് യോഗ്യരാത്രീത ഹ്യൂമാനിറ്റീസ് ബാച്ചിലെ വിദ്യാർഥികളുടെ പേരും മാർക്കുകളും തിരഞ്ഞെടുക്കുക.

$\pi_{\text{Name}, \text{Marks}} (\sigma_{\text{result} = "NHS" \wedge \text{Batch} = "Humanities"} (\text{STUDENT}))$

കൂട്ടിയിണക്കിയ ഈ പ്രവർത്തനങ്ങളുടെ ഫലം പട്ടിക 8.9 ത്തെ കാണിച്ചിരിക്കുന്നു.

Name	Marks
Fathima	200
Shaji	205

പട്ടിക 8.9: ഉദാഹരണം 8.6 രണ്ട് ചോട്ടുകൾ

### 8.7.3 യൂണിയൻ പ്രവർത്തനം (UNION operation)

UNION പ്രവർത്തനം ഒരു ബൈബൻ ഓപ്പറേഷനാണ്. അത് രണ്ട് നിർദ്ദിഷ്ട റിലേഷൻകുകളിലെ എല്ലാ വരികളും അടങ്കുന്ന ഒരു പുതിയ റിലേഷൻ തരുന്നു. 'U' എന്ന ചിഹ്നം കൊണ്ട് UNION പ്രവർത്തനം സൂചിപ്പിക്കുന്നു. രണ്ട് റിലേഷൻകുകളും യൂണിയൻ അനുരൂപമായിരിക്കുകയും ഫലത്തിന്റെ സ്കീമ ആദ്യ റിലേഷൻന്റെ സ്കീമയ്ക്ക് സമാനമായിരിക്കുകയും ചെയ്യും. രണ്ട് റിലേഷൻകൾ യൂണിയൻ അനുരൂപമാണെങ്കിൽ, അവയ്ക്ക് ഒരേ എല്ലാം നിരകളും, സമാനമായ നിരകൾക്ക് സമാന ഡാമേഞ്ചുമായിരിക്കണം. യൂണിയൻ അനുരൂപത നിർവ്വചിക്കുന്നതിന് നിരകളുടെ പേരുകൾ പരിശീലനിക്കാറില്ല എന്നത് ശ്രദ്ധിക്കുക.

പട്ടിക 8.10 ലും 8.11 ലും നൽകിയിരിക്കുന്ന ARTS, SPORTS എന്നീ രണ്ട് റിലേഷൻകൾ പരിശീലനിക്കുക. മുഖയിൽ തമാക്രമം കലാമേളയിൽ പകെടുക്കുന്ന വിദ്യാർഥികളുടെ വിശദാംശങ്ങളും കായികമേളയിൽ പകെടുക്കുന്ന വിദ്യാർഥികളുടെ വിശദാംശങ്ങളും അടങ്കിയിരിക്കുന്നു. AdmNo, Name, BatchCode എന്നിവ ARTS, SPORTS എന്നീ റിലേഷൻകളിലെ നിരകളാണ്. ഈ രണ്ട് റിലേഷൻകളും യൂണിയൻ അനുരൂപമാണെന്നത് വ്യക്തമാണ്. അതായത്, ഈ രണ്ട് റിലേഷൻകളിലും ഒരേ എല്ലാം നിരകൾ ഉണ്ട്, സദ്യമായ നിരകളുടെ തരവും ഒരുപോലെയാണ്.

ARTS relation		
AdmNo	Name	BatchCode
101	Sachin	S2
103	Fathima	H2
106	Joseph	C2
110	Nikitha	S1
132	Vivek	C1
154	Nevin	C1

പട്ടിക 8.10: ARTS

SPORTS relation		
AdmNo	Name	BatchCode
102	Rahul	C2
103	Fathima	H2
105	Nelson	H2
106	Joseph	C2
108	Bincy	S2
132	Vivek	C1
164	Rachana	S1

പട്ടിക 8.11: SPORTS

ARTS  $\cup$  SPORTS എന്ന റിലേഷൻ കലയിലോ, സ്പോർട്ട്സിലോ അല്ലെങ്കിൽ രണ്ടിലുമോ പകെടുക്കുന്ന വിദ്യാർഥികളുടെ വിശദാംശങ്ങൾ നൽകുന്നു. അതായത്, ARTS  $\cup$  SPORTS പട്ടിക 8.12 ത്ത് കാണിച്ചിരിക്കുന്നതു പോലെയുള്ള ഒരു റിലേഷൻ നൽകുന്നു. ഈ റേഖിയിൽ ARTS അല്ലെങ്കിൽ SPORTS അല്ലെങ്കിൽ രണ്ടിലുമുള്ള റേഖകൾ ഉൾപ്പെടുന്നു. അതെ നമ്പയം തനിപ്പകൾപ്പ് ഒഴിവാക്കുകയും ചെയ്യുന്നു. പട്ടിക 8.12 ത്ത് 103, 106 എന്നീ അധികിപ്പിക്കാൻ നമ്പരുകളിലുള്ള വിദ്യാർഥികളുടെ രേഖകൾ ഒരിക്കൽ മാത്രമേ ലഭ്യമാകും.

AdmNo	Name	BatchCode
101	Sachin	S2
103	Fathima	H2
106	Joseph	C2
110	Nikitha	S1
132	Vivek	C1
154	Nevin	C1
102	Rahul	C2
105	Nelson	H2
108	Bincy	S2
164	Rachana	S1

പട്ടിക 8.12: ARTS  $\cup$  SPORTS

### 8.7.4 ഇഞ്ചസൈക്ഷണ പ്രവർത്തനം (INTERSECTION operation)

INTERSECTION പ്രവർത്തനവും ഒരു ബൈനറി പ്രവർത്തനമാണ്. അത്, രണ്ട് നിർദിഷ്ട റിലേഷൻകളിലെ പൊതുവായ എല്ലാ വരികളും അടങ്കുന്ന ഒരു പൂതിയ റിലേഷൻ തരുന്നു. ദ എന്നപിഹം കൊണ്ട് INTERSECTION പ്രവർത്തനം സുചിപ്പിക്കുന്നു. രണ്ട് റിലേഷൻകളും യൂണിയൻ അനുരൂപമായിരിക്കുകയും ഫലത്തിൽനിന്ന് സ്കീമ ആദ്യ റിലേഷൻന്റെ സ്കീമിയ്ക്ക് സമാനമായിരിക്കുകയും ചെയ്യും. രണ്ട് റിലേഷൻകളും യൂണിയൻ അനുരൂപമാണെങ്കിൽ, അവയ്ക്ക് ഒരേ എല്ലാം നിരകളും, സമാനമായ നിരകൾക്ക് സമാന യാമെയ്ക്കുമായിരിക്കണം. യൂണിയൻ അനുരൂപത നിർവ്വചിക്കുന്നതിന് നിരകളുടെ പേരുകൾ പരിഗണിക്കാറില്ല എന്നത് ശ്രദ്ധിക്കുക.

നാം 8.10, 8.11 എന്നീ റിലേഷൻകളിൽ INTERSECT പ്രവർത്തനം നടത്തുകയാണെങ്കിൽ, ആർട്ടിസിലും സ്പോർട്ടസിലും പൊതുവായി പകെടുക്കുന്ന വിദ്യാർമ്മികളുടെ വിശദാംശങ്ങൾ ലഭിക്കും. അതായത് ARTS ദ SPORTS റിലേഷനിൽ ARTS, SPORTS എന്നിവ രണ്ടിലുമുള്ള വരികൾ മാത്രമേ ഉണ്ടാകും (പട്ടിക 8.13)

AdmNo	Name	BatchCode
103	Fathima	H2
106	Joseph	C2
132	Vivek	C1

പട്ടിക 8.13:  $ARTS \cap SPORTS$

### 8.7.5 സെറ്റ് ഡിഫീൻസ് പ്രവർത്തനം (SET DIFFERENCE operation)

SET DIFFERENCE പ്രവർത്തനവും ഒരു ബൈനറി പ്രവർത്തനമാണ്. അത്, ആദ്യ റിലേഷനിൽ ഉള്ളതും രണ്ടാമതെന്ന റിലേഷൻ നിൽ ഇല്ലാത്തതുമായ എല്ലാ വരികളും അടങ്കുന്ന ഒരു പൂതിയ റിലേഷൻ തരുന്നു. '-' എന്നപിഹം കൊണ്ട് SET DIFFERENCE, പ്രവർത്തനം സുചിപ്പിക്കുന്നു. ഇവിടെയും രണ്ട് റിലേഷൻകളും യൂണിയൻ അനുരൂപമായിരിക്കണം.

ARTS – SPORTS റിലേഷനിൽ, ആർട്ടിസിൽ പകെടുക്കുകയും എന്നാൽ സ്പോർട്ടസിൽ പകെടുക്കാത്തതുമായ വിദ്യാർമ്മികളുടെ വിശദാംശങ്ങൾ ലഭിക്കും. അതായത് ARTS – SPORTS റിലേഷനിൽ പട്ടിക 8.14 ത്തെ സൗംസ്ഥികക്കുന്നതുപോലെ ARTS ത്തെ ഉള്ള തും, എന്നാൽ SPORTS ത്തെ ഇല്ലാത്തതുമായ വരികൾ ഉണ്ടാകും. അതുപോലെ SPORTS – ARTS റിലേഷനിൽ പട്ടിക 8.15 ത്തെ കാണിച്ചിരിക്കുന്നതു പോലെ SPORTS ത്തെ ഉള്ളതും, എന്നാൽ ARTS ത്തെ ഇല്ലാത്തതുമായ വരികളും ഉണ്ടാകും.

AdmNo	Name	BatchCode
101	Sachin	S2
110	Nikitha	S1
154	Nevin	C1

പട്ടിക 8.14:  $ARTS - SPORTS$

AdmNo	Name	BatchCode
102	Rahul	C2
105	Nelson	H2
108	Bincy	S2
164	Rachana	S1

പട്ടിക 8.15:  $SPORTS - ARTS$

### 8.7.6 കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രൊഡക്ട് പ്രവർത്തനം (CARTESIAN PRODUCT operation)

രണ്ട് റിലേഷൻകളിൽ നിന്നുള്ള വരികളുടെ സാധ്യമായ എല്ലാ കൂടിച്ചേരലുകളും ഉൾക്കൊള്ളുന്ന ഒരു റിലേഷൻ കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രൊഡക്ട് നൽകുന്നു. പൂതിയ റിലേഷൻ ഡിഗ്രി

(ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളുടെ എല്ലാം) രണ്ട് റിലേഷനുകളുടെയും ആകെ ഡിഗ്രിക്ക് തുല്യമാണ്. ഇതിന്റെ കാർഡിനാലിറ്റി (വരികളുടെ എല്ലാം) രണ്ട് റിലേഷനിലുമുള്ള വരികളുടെ എല്ലാം തിരിക്കേണ്ട ശുണ്ണമെലമാണ്. കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രോഫക്ഷൻ സൂചിപ്പിക്കുന്നതിന് 'x' (ക്രോസ്) ചിഹ്നം ഉപയോഗിക്കുന്നു. ഇത് ഭേദാസ്ഥ പ്രോഫക്ഷൻ എല്ലാം അറിയപ്പെടുന്നു. ആദ്യത്തെ റിലേഷൻിലെ എല്ലാ വരികളും രണ്ടാമത്തെ റിലേഷൻ വരികളുമായി കൂടിച്ചേരുന്ന് പുതിയ ബന്ധത്തിന്റെ വരികൾ രൂപപ്പെടുത്തുന്നു.

#### TEACHER relation

TeacherId	Name	Dept
1001	Viswesaran	English
1002	Meenakshi	Computer

പട്ടിക 8.16: TEACHER രേഖാചിത്രം

പട്ടിക 8.16ൽ കാണിച്ചിരിക്കുന്ന TEACHER റിലേഷൻ നമ്മക്ക് പരിശീലനക്കാം. പട്ടിക 8.2 ലെ

STUDENT റിലേഷനുമായുള്ള ഈ റിലേഷൻ കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രോഫക്ഷൻ പ്രവർത്തനത്തിന്റെ ഫലം പട്ടിക 8.19 ലെ കാണിച്ചിരിക്കുന്നു. STUDENT റിലേഷൻിലെ ഓരോ വരിയും TEACHER റിലേഷൻിലെ വരികളുമായി കൂടിച്ചേരുന്നതായി ഈ പട്ടിക കാണിക്കുന്നു.

Adm No	Roll	Name	Batch Code	Marks	Result	TeacherId	Name	Dept
101	24	Sachin	S2	480	EHS	1001	Viswesaran	English
101	24	Sachin	S2	480	EHS	1002	Meenakshi	Computer
102	14	Rahul	C2	410	EHS	1001	Viswesaran	English
102	14	Rahul	C2	410	EHS	1002	Meenakshi	Computer
103	4	Fathima	H2	200	NHS	1001	Viswesaran	English
103	4	Fathima	H2	200	NHS	1002	Meenakshi	Computer
104	12	Mahesh	C2	180	NHS	1001	Viswesaran	English
104	12	Mahesh	C2	180	NHS	1002	Meenakshi	Computer
105	24	Nelson	H2	385	EHS	1001	Viswesaran	English
105	24	Nelson	H2	385	EHS	1002	Meenakshi	Computer
106	8	Joseph	C2	350	EHS	1001	Viswesaran	English
106	8	Joseph	C2	350	EHS	1002	Meenakshi	Computer
107	24	Shaji	H2	205	NHS	1001	Viswesaran	English
107	24	Shaji	H2	205	NHS	1002	Meenakshi	Computer
108	2	Bincy	S2	300	EHS	1001	Viswesaran	English
108	2	Bincy	S2	300	EHS	1002	Meenakshi	Computer

പട്ടിക 8.19: STUDENTX TEACHER



ഒരു യാറ്റാവേസ് മോഡൽ യാറ്റയുടെ ലോജിക്കൽ ഭൂപടവെ നിർവ്വചിക്കുന്നു. യാറ്റയുടെ വിവിധ ഘടകങ്ങൾ തമിലുള്ള ബന്ധത്തെ ഈ മോഡൽ പിഞ്ചീകരിക്കുന്നു. ഫൈലാർക്കിൽ മോഡൽ, നേറ്റ്‌വർക്ക് മോഡൽ, റിലേഷൻൽ മോഡൽ, ബബ്ലേക്കറ്റ് ഓഡിയൻസ് മോഡൽ എന്നീ വിവിധങ്ങളായ മോഡലുകൾ ഉപയോഗിച്ചു വരുന്നു. പഴയകാല മെയിൻഫ്രേയിം യാറ്റാവേസ് നിർവ്വഹണ സംവിധാനമായ IBM റെറ്റ് ഹാൻപ്രെഡ്മേഷൻ മാനേജ്മെന്റ് സിസ്റ്റം (IMS) പോലെയുള്ള ഫൈലാർക്കിയൽ മോഡൽ ഉപയോഗിച്ചിരുന്നു. സാധാരണയായി ഉപയോഗിച്ചിരുന്ന നേറ്റ്‌വർക്ക് മോഡലാണ് സിൽക്കോം സിസ്റ്റമിൽ ടോട്ടല്യു കുള്ളിനേറ്റ് IDMS ഉം.



## നമ്മക്ക് സംഗ്രഹിക്കാം

DBMSലെ അടിസ്ഥാന ആശയങ്ങളെക്കുറിച്ചും അതിന്റെ ഘടകങ്ങളെക്കുറിച്ചും നമ്മൾ ചർച്ച ചെയ്തു. പരമ്പരാഗത ഫയൽ സംവിധാനത്തെ അപേക്ഷിച്ച് DBMSനുള്ള മേമക ഇം മനസ്സിലാക്കി. റിലേഷൻൽ യാറ്റാ മോഡലിന്റെ പദ്ധാത്തലാത്തിൽ യാറ്റാവേസുമായി ബന്ധപ്പെട്ട വിവിധ പദ്ധാത്തലികളെ കുറിച്ചുള്ള ഒരു സംക്ഷിപ്ത രൂപം (പത്രിപാദിച്ച്). യാറ്റാവേസിൽ ഒരിക്കൽ യാറ്റ വ്യവസ്ഥാപിതമായി ക്രമീകരിച്ചു കഴിത്താൽ, ആവശ്യമുള്ള വിവരങ്ങൾ നിർമ്മിക്കുന്നതിനായി റിലേഷൻൽ ബീജഗണിതത്തിലെ പ്രവർത്തനങ്ങൾ എങ്ങനെ ഉപയോഗിക്കാമെന്ന് ഉദാഹരണത്തിന്റെ സഹായത്തോടെ നമ്മൾ പറിച്ചു.

ഈ അധ്യായത്തിൽ അവതരിപ്പിച്ച ആശയങ്ങളെക്കുറിച്ചുള്ള നല്ല ഒരു ധാരണ അടുത്ത അധ്യായം ഫലപ്രദമായി പതിക്കുന്നതിന് അത്യുഖ്യമാണ്. കാൻ ഭാഷ ഉപയോഗിച്ച് യാറ്റാവേസുകൾ നിർമ്മിക്കുന്നതും ശേഖരിച്ച വിവരങ്ങൾ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്ന രീതിയും അടുത്ത അധ്യായത്തിൽ നമ്മൾ ചർച്ച ചെയ്യും.

## നമ്മക്ക് വിലയിരുത്താം

1. യാറ്റാവേസുമായി ബന്ധപ്പെട്ട പ്രവർത്തനങ്ങൾ കൈകാര്യം ചെയ്യുന്നതും നിയന്ത്രിക്കുന്നതും ആരാൺ?

  - a. യാറ്റാവേസ് അധ്യമിനിസ്ട്രേറ്റേർ
  - b. ഫ്രോഗ്രാമർ
  - c. സാങ്കേതിക പരിജ്ഞാനമുള്ള ഉപയോക്താവ്
  - d. സാധാരണ ഉപയോക്താവ്

2. റിലേഷൻൽ മോഡലിൽ, കാർഡിനാലിറ്റി എന്നു കൊണ്ട് ഉദ്ദേശിക്കുന്നത് എന്താണ്?

  - a. ടൂപ്പിളുകളുടെ എണ്ണം
  - b. ആട്ടിബ്യൂട്ടുകളുടെ എണ്ണം
  - c. ടേബിളുകളുടെ എണ്ണം
  - d. കൺസ്ട്രക്ടേഴ്സുകളുടെ എണ്ണം

3. റിലോഷൻൽ ബീജഗണിതത്തിലെ കാർട്ടീഷ്യൻ പ്രോഡക്ട് എന്നത്,
  - a. ഒരു തുനൻ ഓപ്പറേറ്റ്
  - b. ഒരു വൈവാഹിക ഓപ്പറേറ്റ്
  - c. ഒരു ട്രണ്റർ ഓപ്പറേറ്റ്
  - d. നിർവ്വചിക്കപ്പട്ടിളിലുള്ള ഒരു പദ്ധതി
4. ഡാറ്റാബേസ് സംഗ്രഹം എത്ര തലങ്ങളാണ്?
  - a. ഒരു
  - b. ഒന്ത്
  - c. മൂന്ന്
  - d. നാലു
5. ഒരു റിലോഷൻൽ മോഡലിൽ, റിലോഷൻ എന്ന് പറയുന്നത്
  - a. ടൂപിളുകൾ
  - b. അട്ടിവ്യൂട്ടുകൾ
  - c. ഫേബിളുകൾ
  - d. വരികൾ
6. ഒരു ഡാറ്റാബേസ് സംഗ്രഹത്തിന്റെ പാദ്ധ്യതലം എന്നത്
  - a. ഭൗതിക തലം
  - b. ലോജിക്കൽ തലം
  - c. കൺസെപ്ചൻൽ തലം
  - d. വ്യൂ തലം
7. ഒരു ഡാറ്റാബേസിലെ ബന്ധപ്പെട്ട ഹൈൽഡൈക്ലൂസ് കൂട്ടം അറിയപ്പെടുന്നത്.
  - a. ഡാറ്റ ഫയൽ
  - b. ഡാറ്റ രേക്കോർഡ്
  - c. മെനു
  - d. ബാക്സ്
8. ഒരു ഡാറ്റാബേസ് ഡൈവലപ്പർ ഒരു രേക്കോർഡ് എന്നത് കൊണ്ട് ഉദ്ദേശിക്കുന്നത്.
  - a. മാനദണ്ഡം
  - b. റിലോഷൻ
  - c. ടൂപിൾ
  - d. അട്ടിവ്യൂട്ട്
9. ഡാറ്റാബേസ് മാനേജ്മെന്റ് സമീപനത്തിന്റെ ഒരു ഗുണം
  - a. ഡാറ്റ പ്രോഗ്രാമുകളെ ആശയിച്ചിരിക്കുന്നു
  - b. ഡാറ്റാ റിഡൻഡൻസി വർധിക്കുന്നു
  - c. ഡാറ്റ സംയോജിപ്പിച്ച് ഒന്നിലധികം പ്രോഗ്രാമുകൾക്ക് ഉപയോഗിക്കുവാൻ കഴിയും
  - d. ഇവ ഒന്നുമല്ല
10. ഡാറ്റ സ്വാതന്ത്ര്യം എന്നാൽ എന്താണ് ?
  - a. ഡാറ്റ വൈറ്റേരേ നിർവ്വചിക്കുകയും പ്രോഗ്രാമുകളിൽ ഉൾപ്പെടുത്താതിരിക്കുകയും ചെയ്യുക.
  - b. പ്രോഗ്രാമുകൾ ഡാറ്റയുടെ ഭൗതിക അട്ടിവ്യൂട്ടുകളെ ആശയിക്കുന്നില്ല.
  - c. പ്രോഗ്രാമുകൾ ഡാറ്റയുടെ ലോജിക്കൽ അട്ടിവ്യൂട്ടുകളെ ആശയിക്കുന്നില്ല.
  - d. (ബി) യും (സി) യും

11. റിലേഷൻകൾ തമ്മിലുള്ള ബന്ധം പ്രതിനിധാനം ചെയ്യുന്ന കീയെ എന്ത് വിളിക്കുന്നു?
- ബൈപരമി കീ
  - കാൺഡിജേറ്റ് കീ
  - ഫോറിൻ കീ
  - ആൾട്ടർനേറ്റ് കീ
12. ടേബിളുകളിലെ ചില നിരകളിൽ മാത്രം മതിയെക്കിൽ താഴെ പറയുന്ന എത്ര പ്രവർത്തനമാണ് ഉപയോഗിക്കുന്നത്?
- PROJECTION
  - SELECTION
  - UNION
  - SELECT
13. താഴെ പറയുന്ന എത്ര പ്രവർത്തനത്തിനാണ് റിലേഷൻകൾ യൂണിയൻ അനുസൃപ്തമാക്കേണ്ടത്.
- UNION
  - INTERSECTION
  - SET DIFFERENCE
  - മുകളിൽ പറഞ്ഞവയെല്ലാം
14. എത്ര യാറ്റാബേസ് തലമാണ് ഉപയോക്താക്കൾക്ക് എറ്റവും അടുത്തുള്ളത്?
- ബാഹ്യതലം
  - ആന്തരികതലം
  - ഭൗതികതലം
  - ലോജിക്കൽതലം
15. R1, R2 എന്നീ റിലേഷൻകളുടെ UNION ഓപ്രോഷൻ നടത്തിയാൽ, അതിൽ
- R1 എല്ലാ ടുപിളുകളും ഉൾപ്പെടും.
  - R2 എല്ലാ ടുപിളുകളും ഉൾപ്പെടും.
  - R1, R2 എന്നിവയിലുള്ള എല്ലാ ടുപിളുകളും ഉൾപ്പെടും.
  - R1, R2 എന്നിവയിലെ പൊതുവായ എല്ലാ ടുപിളുകളും ഉൾപ്പെടും.
16. ഒരു ഫയലിൽ നിന്ന് ചില രേഖകൾ ശേഖരിക്കുന്നതിനുള്ള ഒരു ഫയൽ മാനീപ്പുലേഷൻ പ്രവർത്തനം.
- SELECT
  - PROJECT
  - JOIN
  - PRODUCT
17. R (A, B, C) എന്ന റിലേഷൻജിൽ A യുടെ മൂല്യത്തിൽ NULL മൂല്യവും ഉൾപ്പെടുന്നു. താഴെ പറയുന്ന പ്രസ്താവനയിൽ ശരിയായിട്ടുള്ളത് എത്ര?
- A ഒരു കാൺഡിജേറ്റ് കീയാണ്
  - A ഒരു കാൺഡിജേറ്റ് കീ ആണ്
  - A ഒരു ബൈപരമി കീയാണ്
  - (a) യും (c) യും

18. കാർഡിനാലിറ്റി 22 ഉള്ള ഒരു റിലേഷൻിൽ എത്ര ടുപിള്ളുകൾ ഉണ്ട്?
- 22
  - 11
  - 1
  - ഹവയോനുമല്ല
19. ഒരു റിലേഷൻിലെ നിരയുടെ സാധ്യമായ മൂല്യങ്ങളെ എന്ത് വിളിക്കുന്നു?
- ആട്ടിബ്യൂട്ട്
  - ഡിഗ്രി
  - ടുപിൾ
  - ഡിജാമെന്റ്
20. പരമ്പരാഗത ഫയലുകളിൽ ഡാറ്റ സംഭരിക്കുന്നതിനുപകരം ഒരു ഡാറ്റാബേസ് സംവിധാനം നിങ്ങൾ തിരഞ്ഞെടുക്കുന്നത് എന്തുകൊണ്ട്?
21. DBMS ലെ വിവിധ തലത്തിലുള്ള ഡാറ്റാസംഗ്രഹങ്ങൾ വിശദീകരിക്കുക?
22. ലോജിക്കൽ, പ്രതികം എന്നീ ഡാറ്റാസാത്രയ്യത്തിൽ ആശയങ്ങളുമായി സ്കീമ യുടെ വിവിധ തലങ്ങൾ എങ്ങനെ ബന്ധപ്പെട്ടിരിക്കുന്നു?
23. താഴെ തന്നിരിക്കുന്ന EMPLOYEE റിലേഷൻ ആട്ടിബ്യൂട്ടുകൾ, ഡിഗ്രി, കാർഡി നാലിറ്റി, Name റഫ് ഡിജാമെന്റ്, Emp\_Code റഫ് ഡിജാമെന്റ് എന്നിവ എഴുതുക.

Emp_Code	Name	Department	Designation	Salary
1000	Sudheesh	Purchase	Manager	25000
1001	Dhanya	Sales	Manager	25000
1002	Fathima	Marketing	Clerk	12000
1003	Shajan	Sales	Clerk	13000

24. ചോദ്യം 23ൽ തന്നിരിക്കുന്ന EMPLOYEE റിലേഷൻ പ്രൈമർ കീ, കാർഡിയേറ്റ് കീകൾ, ആർട്ടിക്കലേറ്റ് കീകൾ എന്നിവ എഴുതുക.
25. താഴെ കൊടുത്തിരിക്കുന്ന STUDENT റിലേഷൻ പ്രൈമർ കീ Reg\_no ആയാൽ.
- STUDENT റിലേഷൻ കാർഡിയേറ്റ് കീകളും ആർട്ടിക്കലേറ്റ് കീകളും കണ്ടതുക.
  - പ്രൈമർ കീയും കാർഡിയേറ്റ് കീയും തമ്മിലുള്ള ബന്ധം എന്താണ്?

Reg_no	Name	Batch	Result	Marks
101	Sachin	Science	Pass	480
103	Fathima	Humanities	Fail	200
106	Joseph	Commerce	Pass	350
108	Bincy	Science	Pass	300

26. ഒരു ഡാറ്റാബേസ് എന്നാൽ എന്ത്? DBMS ഉപയോഗിക്കുന്നതിൽ ഗുണങ്ങളും ദോഷങ്ങളും വിവരിക്കുക.
27. ഡാറ്റാസാമ്പത്ര്യം എന്നാൽ എന്താണ്? ഭൗതിക ഡാറ്റാസാമ്പത്ര്യവും ലോജിക്കൽ ഡാറ്റാസാമ്പത്ര്യവും തമ്മിലുള്ള വ്യത്യാസം എഴുതുക.
28. ഡാറ്റാസ്റ്റാൻഡേർഡ് നിർവ്വചിക്കുക എന്നത് ഒരു DBMS രണ്ട് പ്രധാന സവിശേഷ തയാണ്. ഒരു ഡാറ്റാബേസിൽ ഈ മാനദണ്ഡങ്ങൾ എങ്ങനെയാണ് ബാധകമാകുന്നത്?
29. തൃണിയൻ അനുരൂപമായ T1, T2 എന്നീ റിലേഷൻകളിൽ T1 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി 10 ഉം T2 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി 8 ഉം ആണ്. T1 U T2 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി 13 ആണെങ്കിൽ, T1 ⋂ T2 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി എന്തായിരിക്കും? നിങ്ങളുടെ ഉത്തരം സമർപ്പിക്കുക.
30. തൃണിയൻ അനുരൂപമായ T1, T2 എന്നീ റിലേഷൻകളിൽ T1 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി 10 ഉം T2 രണ്ട് കാർഡിനാലിറ്റി 8 ഉം ആണ്.
- T1 U T2 രണ്ട് സാധ്യമായ കാർഡിനാലിറ്റി എന്തായിരിക്കും?
  - T1 U T2 രണ്ട് എറ്റവും കുറവുള്ള കാർഡിനാലിറ്റി എന്തായിരിക്കും?
31. Ctiy (ctiy\_name, state), Hotel (name, address, ctiy\_name) എന്നീ റിലേഷൻകൾ പരിശീലിച്ച് താഴെപ്പറയുന്നവയ്ക്കുള്ള റിലേഷൻൽ ബീജഗണിത പ്രസ്താവനകൾ എഴുതുക.
- കൊച്ചി നഗരത്തിലെ ഹോട്ടലുകളുടെ പേരും വിലാസവും കണ്ടെത്തുക.
  - കേരളത്തിലെ നഗരങ്ങളുടെ വിവരങ്ങൾ.
  - തൃശ്ശൂരിലെ ഹോട്ടലുകളുടെ പേരുകൾ കണ്ടെത്തുക.
  - വിവിധ ഹോട്ടലുകളുടെ പേരുകൾ കണ്ടെത്തുക.
  - കോഴിക്കോട് അല്ലെങ്കിൽ മുന്നാറിലെ ഹോട്ടലുകളുടെ പേരുകൾ കണ്ടെത്തുക.
32. ചോദ്യം 23 ത്തെ കാണിച്ചിരിക്കുന്ന EMPLOYEE ബന്ധം ഉപയോഗിച്ചുകൊണ്ട്, താഴെ പറയുന്ന റിലേഷൻൽ ബീജഗണിത എക്സ്പ്രഷൻുകളുടെ ഫലം എഴുതുക.
- $\sigma_{\text{Department}=\text{"Sales"}}(\text{EMPLOYEE})$ .
  - $\sigma_{\text{salary}>20000 \wedge \text{Department}=\text{"Sales"}}(\text{EMPLOYEE})$ .
  - $\sigma_{\text{salary}>20000 \vee \text{Department}=\text{"Sales"}}(\text{EMPLOYEE})$ .
  - $\pi_{\text{name}, \text{salary}}(\text{EMPLOYEE})$ .
  - $\pi_{\text{name}, \text{salary}}(\sigma_{\text{Designation}=\text{"Manager"}}(\text{EMPLOYEE}))$ .
  - $\pi_{\text{name}, \text{Department}}(\sigma_{\text{Designation}=\text{"Clerk"} \wedge \text{salary} > 20000}(\text{EMPLOYEE}))$ .

33. ഒരു ബാങ്കിലെ ഉപഭോക്താക്കളുടെ വിവരങ്ങൾ സൂക്ഷിച്ചിരിക്കുന്ന BORROWER, DEPOSITOR എന്നീ റിലേഷൻകൾ ഉപയോഗിച്ചുകൊണ്ട്, താഴെ പറയുന്ന റിലേഷൻ നൽകി ബീജഗണിത പ്രസ്താവനകൾ എഴുതുക.
- നിക്ഷേപകരുടെയും വായ്പ എടുത്തവരുടെയും വിശദാംശങ്ങൾ പ്രദർശിപ്പിക്കുക.
  - നിക്ഷേപകരും വായ്പ എടുത്തവരുമായ ഉപഭോക്താക്കളുടെ പേര് പ്രദർശിപ്പിക്കുക.
  - വായ്പ എടുത്തിട്ടില്ലാത്ത നിക്ഷേപകരുടെ പേര് വിവരം പ്രദർശിപ്പിക്കുക.
  - നിക്ഷേപമില്ലാതെ വായ്പ എടുത്തവരുടെ പേരും വായ്പാ തുകയും പ്രദർശിപ്പിക്കുക.

BORROWER		
Acc_No	Name	Amount
AC123	Albin	50000
AC103	Rasheeda	25000
AC106	Vishnu	25000
AC108	Aiswarya	30000

DEPOSITOR		
Acc_No	Name	Amount
AC123	Albin	500
AC105	Shabana	25000
AC116	Vishnu	125000
AC108	Aiswarya	3000

34. താഴെകാടുത്തിരിക്കുന്ന CUSTOMER, BRANCH എന്നീ റിലേഷൻകളുടെ കാർട്ടീഡ്യൂൾ പ്രോഡക്റ്റ് എഴുതുക.

CUSTOMER			
Acc_No	Name	Branch_ID	Amount
AC123	Albin	B1001	50000
AC103	Rasheeda	B1001	25000
AC106	Vishnu	B1001	25000
AC108	Aiswarya	B1077	30000

BRANCH	
Branch_ID	Name
B1001	Kochi
B1002	Guruvayur
B1077	Idukki