Московский государственный университет им. М.В. Ломоносова

Факультет вычислительной математики и кибернетики

Волкова И.А., Головин И.Г., Кузина Л.Н., Мальковский М.Г.

Модельный SQL-интерпретатор

(Издание третье, переработанное)

УДК 519.6+681.3.06

В данном методическом пособии описывается задание практикума на ЭВМ для студентов 2 курса факультета вычислительной математики и кибернетики в поддержку основного курса «Системы программирования». Приводятся подробные методические пояснения и рекомендации.

Третье издание переработано в связи с изменением языка реализации — переход на объектно-ориентированный язык программирования Си++.

Авторы пособия благодарят М.О.Проскурню за ценные советы и замечания.

Репензенты:

проф. А.Н.Сосников доц. Л.С.Корухова

Волкова И.А., Головин И.Г., Кузина Л.Н., Мальковский М.Г.

«Модельный SQL-интерпретатор (Методическое пособие)» — издание третье, переработанное.

Издательский отдел факультета ВМиК МГУ (лицензия ЛР №040777 от 23.07.96), 2005 — 32 с.

Печатается по решению Редакционно-Издательского Совета факультета Вычислительной Математики и Кибернетики МГУ им. М.В. Ломоносова.

ISBN 5-89407-033-3

© Издательский отдел факультета вычислительной математики и кибернетики МГУ им. М.В. Ломоносова, 2005

Содержание

1. Π	ОСТАНОВКА ЗАДАЧИ	1
1.1.	ВАРИАНТЫ ЗАДАНИЯ	1
1.2.	ТРЕБОВАНИЯ К РЕАЛИЗАЦИИ	2
1.3.	СОДЕРЖАНИЕ ОТЧЕТА	2
2. M	ЕТОДИЧЕСКИЕ УКАЗАНИЯ	2
2.1.	Моделирование архитектуры «Клиент — Сервер»	2
2.2.	Пример-оболочка программы «Клиент»	6
2.3.	Пример-оболочка программы «Сервер»	7
2.4.	Пример-оболочка программы «Клиент» в объектно-ориентированном стиле	
2.5.	Пример-оболочка программы «Сервер» в объектно-ориентированном стиле	
3. C ₁	редства межпроцессного взаимодействия для сети ЭВМ	10
3.1.	Преобразование сетевого имени в сетевой адрес	.10
3.2.	Порядок байтов в сети	.12
3.3.	Функции работы с сетью ЭВМ	.12
3.4.	Пример-оболочка программы «Сервер» для сети ЭВМ	. 14
3.5.	Пример-оболочка программы «Клиент» для сети ЭВМ в объектно- ориентированном стиле	
3.6.	Пример-оболочка программы «Сервер» для сети ЭВМ в объектно- ориентированном стиле	
4. Б	Ци СУБД	17
4.1.	Описание модельного языка SQL	.21
4.2.	Примеры предложений модельного SQL	.25
5 . П	РИЛОЖЕНИЕ	
6 П	ΜΤΕΡΔΤVΡΔ	31

1. ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ

Задача реализации модельного SQL-интерпретатора разбивается на следующие подзадачи:

- 1. Реализация архитектуры «Клиент Сервер».
- 2. Реализация SQL-интерпретатора.
- 3. Реализация модельного SQL-сервера на базе разработанного интерпретатора и предоставленной библиотеки классов для работы с файлами данных.
- 4. Реализация интерфейса пользователя с модельным SQL-сервером.
- 5. Реализация модельной базы данных, демонстрирующей работоспособность программ.

Язык реализации — Си++ [1].

Архитектура «Клиент — Сервер» предполагает наличие одного или нескольких (в зависимости от варианта задания) процессов-клиентов, принимающих запрос к реляционной базе данных, записанный на языке SQL. Клиентский процесс передает запрос процессу-серверу, который осуществляет поиск в базе данных в соответствии с запросом и передает результат поиска клиенту.

SQL-интерпретатор реализует некоторое подмножество предложений языка SQL, называемое далее модельным SQL. Описание модельного SQL приведено в разделе «Методические указания». Синтаксический анализ SQL-предложений рекомендуется проводить методом рекурсивного спуска [2]. Интерпретацию SQL-предложений можно реализовать с помощью объектно-ориентированной библиотеки классов для работы с файлами данных, описание которой приведено в разделе «БД и СУБД».

Интерфейс пользователя должен давать возможность вводить и редактировать SQLзапросы и просматривать результаты поиска в табличном виде. Конкретные детали интерфейса определяются преподавателем.

1.1. ВАРИАНТЫ ЗАДАНИЯ

- I. Архитектура «Клиент Сервер».
 - 1. Один клиент. Клиент и сервер на одной ЭВМ.
 - 2. Один клиент. Клиент и сервер в сети ЭВМ.
 - 3. Несколько клиентов. Клиенты и сервер на одной ЭВМ.
 - 4. Несколько клиентов. Клиенты и сервер в сети ЭВМ.
- II. Функции и способ взаимодействия клиента и сервера.
 - 1. Клиент получает от пользователя запрос на модельном SQL и, не анализируя его, передает серверу. Сервер анализирует запрос и в случае его корректности выполняет запрос и передает клиенту ответ. Если же запрос некорректен, сервер передает клиенту код ошибки. Клиент выдает пользователю либо ответ на его запрос, либо сообщение об ошибке.
 - 2. Клиент получает от пользователя запрос на SQL, анализирует его и в случае ошибки сообщает об этом пользователю, иначе передает серверу запрос в некотором внутреннем представлении. Сервер обращается к БД, определяет ответ на запрос и передает его клиенту. Клиент выдает пользователю ответ сервера.

1.2. ТРЕБОВАНИЯ К РЕАЛИЗАЦИИ

Необходимо реализовать модельный SQL-интерпретатор в объектно-ориентированном стиле с использованием дополнительных возможностей языка реализации Cu++ по сравнению, например, с Cu:

- разработать архитектуру программы,
- продумать и зафиксировать содержание и иерархию вводимых классов,
- использовать встроенный в Cu++ аппарат обработки исключительных ситуаций в программе,
- при необходимости использовать стандартные библиотеки Си++.

1.3. СОДЕРЖАНИЕ ОТЧЕТА

- 1. Постановка задачи (конкретный вариант).
- 2. Описание способа взаимодействия процесса-клиента и процесса-сервера.
- 3. Описание архитектуры программы и основных классов.
- 4. Описание интерфейса пользователя с процессом-клиентом, перечень типов обнаруживаемых ошибок и выдаваемых диагностических сообщений.

2. МЕТОДИЧЕСКИЕ УКАЗАНИЯ

2.1. Моделирование архитектуры «Клиент — Сервер»

Межпроцессное взаимодействие можно организовать, используя модель «Клиент — Сервер». В этой модели один процесс, называемый сервером, отвечает за обработку запросов, получаемых им от других процессов — клиентов. Таким образом, клиент-серверная архитектура тесно связана с механизмами межпроцессного взаимодействия. Традиционный механизм информационных каналов (pipe) не подходит для клиент-серверных приложений, так как каналы могут связывать только процессы, запущенные одним пользователем. Кроме того, клиентские и серверные процессы могут выполняться на разных компьютерах (и даже в разных операционных системах), что предъявляет особые требования к механизму межпроцессной связи. Таким требованиям удовлетворяет механизм сокетов, кратко описываемый ниже.

Обычно, когда вызывается программа сервер, она запрашивает у операционной системы сокет (socket) (средство для соединения, связи процессов). Когда сервер получает сокет, он связывает с ним некоторое стандартное имя, чтобы программы-клиенты могли общаться с сервером через данный сокет по этому имени.

После присваивания имени сокету, сервер «слушает» на этом сокете требования связи (запросы) от процессов-клиентов. Когда запрос появляется, сервер может допустить или запретить связь клиента с сервером. Если связь допустима, ОС соединяет клиента с сервером, и сервер получает возможность получать сообщения от клиента и посылать ему ответы так же, как и при использовании механизма информационных каналов.

Клиент также запрашивает у ОС свой сокет для взаимодействия с другим процессом (сервером), а затем сообщает имя сокета, с которым он хотел бы связаться. ОС пытается найти сокет с заданным именем и, если находит его, посылает серверу, слушающему этот сокет, запрос связи. Если сервер допускает связь, ОС создает специальный сокет, соединяющий два процесса, и клиент получает возможность посылать и получать данные от сервера так же, как и при использовании механизма информационных каналов.

Далее описывается реализация механизма сокетов, используемая в ОС UNIX [3].

Средства межпроцессного взаимодействия для одной ЭВМ

2.1.1. Функция socket

Эта функция используется для создания сокета.

```
int socket (int domain, int type, int protocol);
```

Первый параметр — домен — накладывает определенные ограничения на формат используемых процессом адресов и их интерпретацию. При работе с одной ЭВМ используется UNIX-домен, где адреса интерпретируются как имена файлов в UNIX. В этом случае в качестве первого параметра указывается константа AF_UNIX (AF — Address Family).

Второй параметр определяет тип канала связи с сокетом, который должен быть использован.

Существует несколько типов каналов связи с сокетом, доступных при межпроцессном взаимодействии в UNIX, но обычно используются следующие два:

SOCK_STREAM — при этом типе связи поступающим в канал байтам информации гарантируется «доставка» в порядке их поступления; пока непрерывный поток байтов не прекратится, никакие другие данные приниматься каналом не будут (аналогом такой связи является доставка письма с уведомлением о вручении);

SOCK_DGRAM — этот тип связи используется для посылки отдельных пакетов информации, называемых дейтаграммами (сообщениями); при этом не гарантируется, что пакеты будут доставлены на место назначения в порядке поступления, а в действительности не гарантируется, что они все вообще будут доставлены (пример такого типа связи — доставка незаказного письма через обычную почту).

Третий параметр позволяет программисту выбрать нужный протокол для канала связи. Если этот параметр равен нулю, ОС выберет нужный протокол автоматически.

Функция socket возвращает целое положительное число — номер сокет-дескриптора (который можно использовать, например, в функциях read и write аналогично файловому дескриптору). Если же сокет по каким-либо причинам не был создан (например, очень много открытых файлов), возвращается -1, а в переменную errno записывается причина неудачи.

Константы, используемые в качестве аргументов при вызове socket, определены во включаемых файлах <sys/socket.h> и <sys/types.h>.

2.1.2. Функция bind

Эта функция используется сервером для присваивания сокету имени. До выполнения функции bind (т.е. присваивания какого-либо имени, вид которого зависит от адресного домена) сокет недоступен программам-клиентам.

```
int socket (int domain, int type, int protocol);
```

Первый параметр — сокет-дескриптор, который данная функция именует. Второй параметр — указатель на структуру имени сокета **struct** sockaddr. Тип этой структуры зависит от домена. Для UNIX-домена этот тип называется sockaddr_un, он определен во включаемом файле sys/un.h и выглядит таким образом:

```
struct sockaddr_un {
    short sun_family;
    char sun_path[108];
};
```

В качестве первого элемента структуры, обозначающего класс адресов, мы будем использовать константу AF_UNIX, второй элемент — имя файла, который будет соответствовать используемому сокету.

Файл с именем, указанным в sun_path, действительно создается, поэтому после окончания работы с данным сокетом надо выполнить функцию unlink, в противном случае другие программы, которые попытаются использовать данное имя, получат сообщение об ошибке.

2.1.3. Функция listen

Функция listen используется сервером, чтобы информировать ОС, что он ожидает («слушает») запросы связи на данном сокете. Без такой функции всякое требование связи с этим сокетом будет отвергнуто.

```
int listen(int s, int backlog);
```

Первый аргумент — сокет для прослушивания, второй аргумент (backlog) — целое положительное число, определяющее, сколько запросов связи может быть принято на сокет одновременно. В большинстве систем это значение должно быть не больше пяти. Заметим, что это число не имеет отношения к числу соединений, которое может поддерживаться сервером. Аргумент backlog имеет отношение только к числу запросов на соединение, которые приходят одновременно. Число установленных соединений может превышать это число.

2.1.4. Функция ассерт

Эта функция используется сервером для принятия связи на сокет. Сокет должен быть уже слушающим в момент вызова функции. Если сервер устанавливает связь с клиентом, то функция ассерт возвращает новый сокет-дескриптор, через который и происходит общение клиента с сервером. Пока устанавливается связь клиента с сервером, функция ассерт блокирует другие запросы связи с данным сервером, а после установления связи «прослушивание» запросов возобновляется.

```
int accept(int s, struct sockaddr * name, int * anamelen);
```

Первый аргумент функции — сокет-дескриптор для принятия связей от клиентов. Второй аргумент — указатель на адрес клиента (структура sockaddr) для

соответствующего домена. Третий аргумент — указатель на целое число, содержащее длину буфера для записи адреса клиента. Второй и третий аргументы заполняются соответствующими значениями в момент установления связи клиента с сервером и позволяют серверу точно определить, с каким именно клиентом он общается. Если заданная длина буфера для хранения адреса меньше необходимой, функция возвращает ошибку (-1). Если же сервер не интересуется адресом клиента, в качестве второго и третьего аргументов можно задать NULL-указатели.

2.1.5. Функция connect

Функция connect используется процессом-клиентом для установления связи с сервером.

```
int connect(int s, struct sockaddr * name, int namelen);
```

Первый аргумент — сокет-дескриптор клиента. Второй аргумент — указатель на адрес сервера (структура sockaddr) для соответствующего домена. Третий аргумент — целое число — длина структуры адреса.

Функция возвращает 0, если вызов успешный, и -1 иначе.

2.1.6. Функция send

Функция служит для записи данных в сокет.

```
int send(int s, void * buf, int len, int flags);
```

Первый аргумент — сокет-дескриптор, в который записываются данные. Второй и третий аргументы — соответственно, адрес и длина буфера с записываемыми данными. Четвертый параметр — это комбинация битовых флагов, управляющих режимами записи. Если аргумент flags равен нулю, то запись в сокет (и, соответственно, считывание) происходит в порядке поступления байтов. Если значение flags есть MSG_00B, то записываемые данные передаются потребителю вне очереди.

Функция возвращает число записанных в сокет байтов (в нормальном случае должно быть равно значению параметра len) или —1 в случае ошибки. Отметим, что запись в сокет не означает, что данные приняты на другом конце соединения процессомпотребителем. Для этого процесс-потребитель должен выполнить функцию recv (см. ниже). Таким образом, функции чтения и записи в сокет выполняются асинхронно.

2.1.7. Функция гесч

Функция служит для чтения данных из сокета.

```
int recv(int s, void * buf, int len, int flags);
```

Первый аргумент — сокет-дескриптор, из которого читаются данные. Второй и третий аргументы — соответственно, адрес и длина буфера для записи читаемых данных. Четвертый параметр — это комбинация битовых флагов, управляющих режимами чтения. Если аргумент flags равен нулю, то считанные данные удаляются из сокета. Если значение flags есть MSG_PEEK, то данные не удаляются и могут быть считаны последующим вызовом (или вызовами) recv.

Функция возвращает число считанных байтов или –1 в случае ошибки. Следует отметить, что нулевое значение не является ошибкой. Оно сигнализирует об отсутствии записанных в сокет процессом-поставщиком данных.

2.1.8. Функция shutdown

Эта функция используется для немедленного закрытия всех или части связей на сокет.

```
int shutdown(int s, int how);
```

Первый аргумент функции — сокет-дескриптор, который должен быть закрыт. Второй аргумент — целое значение, указывающее, каким образом закрывается сокет, а именно:

```
RD — сокет закрывается для чтения;WR — сокет закрывается для записи;
```

RDWR — сокет закрывается для чтения и для записи.

2.1.9. Функция close

Эта функция закрывает сокет и разрывает все соединения с этим сокетом. В отличие от функции shutdown функция close может дожидаться окончания всех операций с сокетом, обеспечивая «нормальное», а не аварийное закрытие соединений.

```
int close (int s);
```

Аргумент функции — закрываемый сокет-дескриптор.

Ниже приводятся примеры программ, демонстрирующих использование описанных выше функций.

2.2. Пример-оболочка программы «Клиент»

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/un.h>
#include <stdio.h>
#define ADDRESS "mysocket" // адрес для связи
void main ()
 char c;
 int i, s, len;
  FILE *fp;
  struct sockaddr_un sa;
    ′ получаем свой сокет-дескриптор:
 if ((s = socket (AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0)) < 0){</pre>
    perror ("client: socket");
    exit (1);
  // создаем адрес, по которому будем связываться с сервером:
 sa.sun_family = AF_UNIX;
 strcpy (sa.sun_path, ADDRESS);
   / пытаемся связаться с сервером:
 len = sizeof ( sa.sun_family) + strlen ( sa.sun_path);
```

2.3. Пример-оболочка программы «Сервер»

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <sys/un.h>
#include <stdio.h>
#define ADDRESS "mysocket" // адрес для связи
void main ()
 int i, d, d1, len, ca_len;
  FILE * fp;
  struct sockaddr_un sa, ca;
  if((d = socket (AF_UNIX, SOCK_STREAM, 0)) < 0) {</pre>
   perror ("client: socket");
    exit (1);
  // создаем адрес. с которым будут связываться клиенты
  sa.sun familv = AF UNIX:
  strcpy (sa.sun_path, ADDRESS);
  // связываем адрес с сокетом;
  // уничтожаем файл с именем ADDRESS, если он существует, // для того, чтобы вызов bind завершился успешно
  unlink (ADDRESS);
  len = sizeof ( sa.sun_family) + strlen (sa.sun_path);
  if (bind (d, (struct sockaddr *)&sa, len) < 0) {
   perror ("server: bind");
    exit (1);
  // слушаем запросы на сокет
  if ( listen ( d, 5) < 0 ) {
    perror ("server: listen");
    exit (1);
```

Приведенные выше примеры написаны в традиционном процедурном стиле. Язык Cu++ позволяет программировать как в таком стиле, так и в объектно-ориентированном стиле, используя мощное и выразительное понятие класса. Во втором случае программы получаются существенно более компактными и понятными.

Далее в качестве примеров приводятся оболочки программ для «Клиента» и «Сервера», основанных на объектно-ориентированном интерфейсе для работы с сокетами (одна из возможных реализаций интерфейса приводится в приложении).

2.4. Пример-оболочка программы «Клиент» в объектно-ориентированном стиле

```
#include <iostream>
#include "sock_wrap.h" // см. приложение

using namespace std;
using namespace ModelsQL;

const char * address = "mysocket" // имя сокета

int main(int argc, char* argv[])
{
    try {
        // создаём сокет
        UnClientSocket sock( address );
        // устанавливаем соединение
        sock.Connect();
        // отправляем серверу строку
        sock.PutString("Hello from client!");
        // печатаем на экран ответ от сервера
```

```
cout << "Read from server: " << sock.GetString() << endl;
    // продолжаем диалог с сервером, пока в этом есть необходимость
} catch (Exception & e) {
    // ошибка --- выводим текст сообщения на экран
    e.Report();
}
return 0;
}</pre>
```

2.5. Пример-оболочка программы «Сервер» в объектно-ориентированном стиле

```
#include <iostream>
#include "sock_wrap.h"
                             // см. приложение
using namespace std;
using namespace ModelSQL;
const char * address = "mysocket" // имя сокета
class MyServerSocket : public UnServerSocket {
public:
    MyServerSocket () : UnServerSocket (address) {}
protected:
    void OnAccept (BaseSocket * pConn)
      // установлено соединение с клиентом, читаем сообщение cout << "Read from client: " << pConn->GetString() << endl;
      pConn->PutString("Hello from server.");
        / продолжаем диалог с клиентом, пока в этом есть необходимость
      delete pConn;
};
int main(int argc, char* argv[])
      // создаём серверный сокет
      MyServerSocket sock;
       / слушаем запросы на соединение
      for (;;)
        sock.Accept();
    } catch (Exception & e) {
         / ошибка --- выводим текст сообщения на экран
        e.Report();
    return 0;
}
```

3. Средства межпроцессного взаимодействия для сети ЭВМ

Сетевые средства ОС UNIX также базируются на механизме сокетов, рассмотренном выше, но работают в Internet-домене.

В UNIX домене сетевой адрес процесса специфицируется стандартным описанием пути к некоторому файлу. Этот домен не подходит для работы с сетью, так как не все компьютеры, связанные в сеть, работают в ОС UNIX, а следовательно, могут иметь разные способы спецификации адресов, поэтому при организации межпроцессного взаимодействия для сети ЭВМ используется Internet-домен.

Адресация в Internet-домене происходит следующим образом. Каждый компьютер в сети имеет символическое сетевое имя (hostname) и уникальный 32-битный сетевой адрес (IP-адрес). Для установления сетевого соединения с конкретным процессом, запущенном на некотором компьютере в сети, необходимо также указать 16-битный номер порта, через который данный процесс готов установить сетевое соединение (пользовательским программам могут выдаваться порты с номерами от 1025 до 32767). Некоторые системные обслуживающие процессы имеют закреплённые стандартные номера портов, такие процессы называют сетевыми сервисами. Так, например, сервис передачи файлов по протоколу FTP использует порт 21. Поэтому программа, желающая связаться с FTP-сервером на компьютере с сетевым адресом 12345, должна обратиться по Internet-адресу (12345, 21).

3.1. Преобразование сетевого имени в сетевой адрес

Пользователю обычно известно сетевое имя своего компьютера. Если же это не так, то можно воспользоваться функцией gethostname.

3.1.1. Функция gethostname

```
int gethostname (char * buffer, int buflen);
```

Первый аргумент функции — символьный буфер, в который в результате выполнения функции запишется строка — сетевое имя компьютера; второй аргумент — целое число — длина символьного буфера. В случае если длины буфера не хватает для хранения сетевого имени, функция возвращает -1, иначе — 0.

Чтобы использовать сетевое имя в качестве сетевого адреса, надо его преобразовать. Соответствия между сетевыми именами и сетевыми адресами хранятся в системном текстовом файле /etc/hosts.

3.1.2. Функция gethostbyname

```
struct hostent * gethostbyname (char * hostname);
```

У этой функции один аргумент (строка символов hostname) — сетевое имя. Она возвращает указатель на структуру **struct** hostent, определенную во включаемом файле <netdb.h>:

```
struct hostent {
  char * h_name;  // hostname ЭВМ
  char ** h_aliases;  // список синонимов
  int h_addrtype;  // тип адресов ЭВМ
  int h_length;  // длина адреса
  char ** h_addr_list // список адресов (для разных сетей)

#define h_addr h_addr_list[0]
};
```

Если же указанного сетевого имени нет в базе данных, возвращается константа NULL.

3.1.3. Получение номера порта

Для всех стандартных сетевых сервисов существует перечень закреплённых за ними номеров портов в текстовом файле /etc/services. Это облегчает программе-клиенту производить соединение со стандартным сетевым сервисом на любой другой машине.

3.1.4. Функция getservbyname

Эта функция используется для того, чтобы получить номер порта конкретной обслуживающей программы.

```
struct servent* getservbyname(char * name, char * proto);
```

Первый аргумент функции — символическое имя стандартного сервиса («telnet», «ftp», «smtp», «pop3» и т.п.), второй аргумент — символическое имя транспортного протокола: «tcp» или «udp». Второй аргумент нужен для того, чтобы определить, нужно ли устанавливать сессию для гарантированной доставки пакетов с сохранением очерёдности SOCK_STREAM («tcp») или достаточно передачи коротких сообщений SOCK DGRAM («udp»).

Функция возвращает указатель на структуру типа **struct** servent, определенную во включаемом файле <netdb.h>:

```
struct servent {
  char * s_name; // имя обслуживающей программы
  char ** s_aliases; // список синонимов
  int s_port; // номер порта
  char * s_proto; // используемый протокол
};
```

Если имя сервиса не найдено в базе данных, возвращается константа NULL.

Обычные пользовательские программы могут использовать любые свободные порты, но их номера должны лежать в пределах от 1025 до 32767 в соответствии с требованиями ОС UNIX и ARPANET (international network administration), зарезервировавших номера меньшие 1025 для стандартных и системных сервисов.

3.2. Порядок байтов в сети

Известно, что целые числа хранятся в различных компьютерах по-разному. Некоторые компьютеры хранят целые числа в перевернутом виде, т.е. старшие байты числа имеют меньший адрес по сравнению с младшим байтом, в других же наоборот старший байт имеет больший адрес. Чтобы избежать путаницы при взаимодействии машин, использующих различный порядок байтов, network software требует, чтобы все целочисленные данные были представлены в сетевом байтовом порядке. Для того чтобы привести целые числа к сетевому байтовому порядку, используются следующие две функции.

3.2.1. Функция htons

```
short htons (short i);
```

3.2.2. Функция htonl

```
long htonl (long i);
```

Эти функции переводят короткие (htons) и длинные (htonl) целые числа из байтового порядка компьютера в сетевой.

Следующие две функции производят обратные действия, т.е. переводят короткие и длинные целые числа соответственно из сетевого байтового порядка в представление, принятое на данном компьютере.

3.2.3. Функция ntohs

```
short ntohs (short i);
```

3.2.4. Функция ntohl

```
long ntohl (long i);
```

Замечание: функции gethostbyname и getservbyname возвращают все данные и их структуры в сетевом байтовом порядке, т.е. дополнительные преобразования не требуются.

3.3. Функции работы с сетью ЭВМ

Системные функции для межпроцессного взаимодействия, используемые при решении сетевых задач, те же, что и для межпроцессного взаимодействия на одной машине. Существует лишь несколько различий в параметрах, передаваемых этим системным функциям.

Во-первых, в качестве первого параметра функции socket используется константа AF_INET, определяющая Internet-домен. В качестве второго параметра также указывается либо SOCK_STREAM либо SOCK_DGRAM.

Bo вторых, в качестве типа sockaddr-структуры, используемой функциями accept, bind, connect, send и recv, употребляется тип sockadd_in, который объявлен во включаемом файле <netinet/in.h>:

Типы u_short (unsigned short) и u_long (unsigned long) определены во включаемом файле <sys/types.h>. Номера портов и сетевые номера компьютеров должны указываться в сетевом байтовом порядке.

Пример-оболочка программы «Клиент» для сети ЭВМ

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netdb.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
extern int errno;
void main ()
  char
         C;
  int
         S;
  FILE * fp;
  FILE * Tp;
char hostname[64];
hostent * hp;
  struct sockaddr_in sin:
  /* в этом примере клиент и сервер выполняются на одном компьютере, но программа
  легко обобщается на случай разных компьютеров. Для этого можно, например,
  использовать хост-имя не собственного компьютера, как ниже, а имя
  компьютера, на котором выполняется процесс-сервер */
  // прежде всего получаем hostname собственной ЭВМ:
  gethostname (hostname, sizeof (hostname));
  // затем определяем сетевой номер своей машины:
  if ((hp = gethostbyname (hostname)) == NULL) {
    fprintf (stderr, "%s: unknown host.\n", hostname);
    exit (1):
}
```

```
// получаем свой сокет-дескриптор:
if ((s = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0) {
   perror ("client: socket");</pre>
  exit (1);
// создаем адрес, по которому будем связываться с сервером:
sin.sin_family = AF_INET;
sin.sin_port = htons (1234);
// копируем сетевой номер:
memcpy(&sin.sin_addr, hp -> h_addr, hp->h_length);
// пытаемся связаться с сервером:
if ( connect ( s, (struct sockaddr *)&sin, sizeof (sin)) < 0 ) {
  perror ("client: connect");</pre>
 exit (1);
// читаем сообщения сервера, пишем серверу:
fp = fdopen (s, "r");
c = fgetc (fp);
send (s, "client", 7, 0);
          */
close (s);
exit (0);
```

3.4. Пример-оболочка программы «Сервер» для сети ЭВМ

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netidn.h>
#include <netdb.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>

extern int errno;

void main ()
{
    char c;
    int d, d1, fromlen;
    FILE * fp;
    char hostname[64];
    struct sockaddr_in sin, fromsin;
```

```
// получаем хост-имя собственной ЭВМ:
gethostname (hostname, sizeof (hostname));
// определяем сетевой номер своей машины:
if ((hp = gethostbyname (hostname)) == NULL) {
 fprintf (stderr, "%s: unknown host.\n", hostname);
 exit (1);
// получаем свой сокет-дескриптор:
if ((d = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, 0)) < 0) {
  perror ("client: socket");</pre>
 exit (1);
// создаем адрес, который свяжется с сокетом:
sin.sin_family = AF_INET;
sin.sin_port = htons (1234);
// копируем сетевой номер:
memcpy ( &sin.sin_addr, hp->h_addr, hp->h_length);
// связываем адрес с сокетом
if (bind (d, (struct sockaddr *)&sin, sizeof (sin)) < 0){
 perror ("server: bind");
 exit (1);
// слушаем запросы на сокет
if ( listen ( d, 5) < 0 ) {
 perror ("server: listen");
 exit (1);
// связываемся с клиентом через неименованный сокет с дескриптором d1;
 / после установления связи адрес клиента содержится в структуре fromsin
fromlen = sizeof fromsin;
if((d1 = accept ( d, (struct sockaddr *)&fromsin, &fromlen)) < 0){</pre>
 perror ("server: accept");
 exit (1);
// читаем сообщения клиента, пишем клиенту:
fp = fdopen (d1, "r");
c = fgetc (fp);
send (d1, "server", 7, 0);
          */
putchar (c);
         */
close (d);
exit (0);
```

Ниже приводятся примеры оболочек программ для «Клиента» и «Сервера» для сети ЭВМ, основанных на объектно-ориентированном интерфейсе для работы с сокетами (одна из возможных реализаций интерфейса приводится в приложении).

3.5. Пример-оболочка программы «Клиент» для сети ЭВМ в объектно-ориентированном стиле

```
#include <iostream>
#include "sock_wrap.h" //см. приложение
using namespace std;
using namespace ModelSQL;
#define PORT_NUM 1234 // номер порта процесса-сервера
// В этом примере клиент и сервер выполняются на одном компьютере,
// но программа легко обобщается на случай разных компьютеров. Для
// этого можно, например, использовать сетевое имя не собственного
// компьютера, как ниже, а имя компьютера, на котором выполняется
// процесс-сервер
int main(int argc, char* argv[])
    try {
      char host[64];
        / запрос сетевого имени собственной ЭВМ
      if (gethostname(host, sizeof host) < 0) {</pre>
        // ошибка --- досрочно завершаем выполнение
         cerr << GetLastError();
perror("Host name");</pre>
         exit (-1);
    // создаём сокет
    InClientSocket sock(host, PORT_NUM);
    sock.Connect();
    // отправляем серверу строку sock.PutString("Hello from client!");
    // печатаем на экран ответ от сервера cout << "Read from server: " << sock.GetString() << endl;
    // продолжаем диалог с сервером, пока в этом есть необходимость
    } catch (Exception & e) {
           ошибка --- выводим текст сообщения на экран
         e.Report();
    return 0;
}
```

3.6. Пример-оболочка программы «Сервер» для сети ЭВМ в объектно-ориентированном стиле

```
#include <iostream>
#include "sock_wrap.h" //см. приложение
using namespace std;
using namespace ModelSQL;
#define PORT_NUM 1234 // номер порта процесса-сервера
class MyServerSocket : public InServerSocket {
public:
    MyServerSocket () : InServerSocket (PORT_NUM) {}
protected:
    void OnAccept (BaseSocket * pConn)
      // установлено соединение с клиентом, читаем сообщение
      cout << "Read from client: " << pConn->GetString() << endl;</pre>
      // отправляем ответ
      pConn->PutString("Hello from server.");
      // продолжаем диалог с клиентом, пока в этом есть необходимость
      delete pConn;
};
int main(int argc, char* argv[])
    try {
      MyServerSocket sock;
      for (;;)
          // слушаем запросы на соединение
          sock.Accept();
    } catch (Exception& e) {
      // ошибка --- выводим текст сообщения на экран
      e.Report();
    return 0;
}
```

4. БД и СУБД

Обычно, говоря о базе данных, подразумевают некоторый программный комплекс, имеющий в своем составе следующие основные компоненты: непосредственно базу данных (БД), систему управления базой данных (СУБД) и язык данных (язык общения пользователя с БД, в нашем случае это модельный язык SQL).

Собственно БД — совокупность данных, хранящихся во внешней памяти. В соответствии с [4] обычно в БД выделяют три основных уровня хранения информации: внутренний, внешний и концептуальный. «Внутренний уровень (также называемый физическим) наиболее близок к физическому хранилищу информации, т.е. связан со способами сохранения информации на физических устройствах. Внешний уровень (также называемый пользовательским логическим) наиболее близок к пользователям, т.е. связан со способами представления данных для отдельных пользователей. Концептуальный уровень (также называемый общим логическим или просто логическим) является «промежуточным» уровнем между двумя первыми ... и связан с обобщенным представлением пользователей о БД»[4].

СУБД — программа, которая управляет всем доступом к базе данных. В общих чертах это происходит следующим образом:

- пользователь выдает запрос на доступ к БД, используя конкретный язык данных;
- СУБД принимает запрос, анализирует и интерпретирует его, обследуя по очереди внешнее представление, отображение «внешний концептуальный», концептуальное представление, отображение «концептуальный внутренний» и структуру хранения;
- СУБД выполняет необходимые операции над хранимой БД;
- СУБД выдает ответ пользователю, сначала выбирая все требуемые экземпляры хранимых записей, затем получая экземпляры концептуальных записей и уже потом формируя требуемый экземпляр внешней записи.

Ядром любой системы данных является модель данных, которая в частности определяет выбор языка данных. Имеются три широко известные модели данных: реляционная, иерархическая и сетевая [4].

В данной разработке для хранения информации предлагается создать реляционную БД, состоящую из нескольких (2-5) таблиц.

На логическом (концептуальном) и внешнем уровнях каждая таблица представляет собой совокупность записей. Все записи одной таблицы имеют одинаковую структуру. Каждая запись состоит из нескольких полей.

С каждым полем связываются следующие характеристики: имя поля, тип поля (домен), длина поля и значение поля.

Имена, типы, и длины полей задаются при определении структуры таблицы.

На физическом (внутреннем) уровне таблицы предлагается реализовать с помощью готовой библиотеки функций для работы с файлами данных. Файл с таблицей помимо данных (записей) содержит описание структуры таблицы, определяющей поля данной таблицы. Эта структура загружается в оперативную память при открытии соответствующей таблицы и используется при всех операциях, производимых над таблицами.

Для работы с таблицами реализована следующая функциональность (соответствующую библиотеку классов можно найти на сайте кафедры алгоритмических языков http://www.al.cs.msu.ru):

- создание новой таблицы,
- удаление существующей таблицы,
- открытие существующей таблицы,
- перемещение по записям таблицы,
- редактирование отдельных записей таблицы,
- добавление новых записей в таблицу,

удаление существующих записей из таблицы.

Операции работы с таблицами реализованы через операции базового (<io.h>) вводавывода:

- создание или открытие файла (open),
- закрытие файла (close),
- удаление файла (unlink),
- чтение из файла (read),
- запись в файл (write),
- установка на определенную позицию в файле (1seek).

Каждая таблица описывается одним файлом данных. Этот файл состоит из двух частей: заголовка, в котором описывается структура таблицы, и собственно записей. Заголовок содержит информацию о числе полей и для каждого поля — его тип (строковый или длинный целый). Для строковых полей, кроме того, хранится их длина.

Ниже приводится объектно-ориентированный интерфейс управления таблицами (файл dbms.h), который необходимо использовать для выполнения задания.

```
#if !defined _DBMS_H_
#define _DBMS_H_
#include <vector>
#include <string>
using namespace std;
class Xception {
public:
          string
                     Message;
 virtual void
                     PrintMessage ();
                     Xception () {}
                     Xception ( const string& aMessage )
                     { Message = aMessage;
                     Xception ( const Xception& xception )
                     { Message = xception.Message;
 virtual
                   ~ Xception () {}
}:
class IField {
public:
                             { TEXT, LONG };
            enum
                     Type
   virtual Type
                     OfType () = 0;
   virtual string & Text
                             () = 0;
                             () = 0:
   virtual long & Long
};
class ITextField: public IField {
public:
                            () { throw Xception (); }
   virtual long & Long
class ILongField: public IField {
public:
   virtual string & Text () { throw Xception (); }
};
```

```
class ITableStruct {
public:
   virtual ITableStruct * AddText
virtual ITableStruct * AddLong
virtual ITableStruct * SetName ( const string& Name, int Length ) = 0;
virtual ITableStruct * SetName ( const string& Name ) = 0;
}:
class ITable {
public:
    static void Drop
static ITable * Open
                                     ( const string & Name );
    virtual void
                           Add
                                     () = 0;
                         Delete
                                     () = 0;
    virtual void
   virtual void
                                     () = 0;
                           Drop
                     * GetField ( const string& Name ) = 0;
   virtual IField
   virtual bool
virtual bool
                         ReadFirst () = 0;
                          ReadNext () = 0;
   virtual void
                         Update () = 0;
                         ~ ITable
                                     () {};
   virtual
};
#endif
```

Создание или открытие существующей таблицы происходит через статические функции Create и Open интерфейсного класса ITable, которые в случае успеха возвращают указатель на экземпляр, реализующий интерфейс ITable. Такие функции называются производящими. Данный интерфейс позволяет осуществлять чтение, модификацию, добавление и удаление записей таблицы. Для формирования новой таблицы необходимо задать структуру будущей таблицы, используя интерфейс ITableStruct.

```
ITableStruct * Struct = ITable::CreateTableStruct ();

Struct->SetName ( "mytable" );
Struct->AddText ( "Name", 10 );
Struct->AddLong ( "Age" );

// или короче:
// Struct->SetName("mytable")->AddText("Name",10)->AddLong("Age");

ITable * Table = ITable::Create ( Struct );
```

После формирования новой таблицы описание её структуры Struct агрегируется внутри экземпляра Table, поэтому вручную уничтожать Struct не нужно. Для открытия уже существующей таблицы необходимо указать только имя.

```
ITable * Table = ITable::Open ( "mytable" );
```

Операции чтения/изменения записей таблицы происходят с использованием скрытого курсора. В качестве «окна» значений текущей записи таблицы выступает набор полей,

для доступа к которым служит метод ITable::GetField, возвращает указатель на экземпляр поля, реализующий интерфейс IField. Контроль за жизненным циклом полей записи осуществляет ITable (аналогично структуре таблицы), поэтому вручную уничтожать их не надо.

```
IField * Field1 = Table->GetField ( "Name" );
IField * Field2 = Table->GetField ( "Age" );
```

Для добавления новой записи служит метод Add, который добавит в таблицу новую запись с текущими значениями «окна».

```
Field1->Text () = "Sasha";
Field2->Long () = 19;
Table->Add ();
```

Для прохода по записям таблицы предназначена группа методов ReadFirst, ReadNext. При каждом смещении скрытого курсора «окно» обновляется на актуальные значения из файла таблицы. Операции обновления/удаления (Update/Delete) работают с текущей записью, на которую указывает скрытый курсор.

4.1. Описание модельного языка SQL

Язык SQL [5] — простой и достаточно мощный язык взаимодействия пользователя с реляционными базами данных, разработанный фирмой IBM. Все необходимые пользователю операции, совершаемые над реляционными базами данных, могут задаваться с помощью SQL-предложений.

Модельный язык SQL будет включать лишь шесть основных предложений стандарта языка SQL, возможности которых также будут существенно ограничены. Это:

```
    SELECT — выбрать из БД данные, соответствующие запросу;
    INSERT — вставить новую строку данных в таблицу;
    UPDATE — обновить значения данных в существующей строке;
    DELETE — удалить строку из таблицы;
    CREATE — создать таблицу;
```

— уничтожить таблицу.

DROP

Каждое предложение модельного SQL будет относиться только к одной таблице, имя которой в нем указано. Получив предложение, интерпретатор должен открыть указанную таблицу, выполнить предложение, запомнить результат и закрыть таблицу. Результатом выполнения каждого предложения (кроме DROP) будет вообще говоря новая таблица, которая в некотором внутреннем представлении должна быть передана клиенту в качестве ответа на запрос. Если же по каким-либо причинам ответить на запрос не удалось, клиент должен получить сообщение о причине неудачи.

Получив SELECT-предложение, интерпретатор выбирает из таблицы <имя таблицы> перечисленные поля в тех строках, которые удовлетворяют WHERE-клаузе.

* — обозначает все поля таблицы.

Результатом выполнения SELECT-предложения является новая, в общем случае меньшая по размерам (возможно пустая) таблица, состоящая из отобранных строк и столбцов (полей).

В соответствии с INSERT-предложением, интерпретатор вставляет в конец таблицы <имя таблицы> строку с перечисленным значением полей. Количество полей и их значения должны соответствовать структуре таблицы. В противном случае выдается сообщение об ошибке.

Результатом выполнения INSERT-предложения является новая, увеличенная на одну строку таблица.

```
<UPDATE-предложение> ::= UPDATE <имя таблицы> SET 
<имя поля> = <выражение> <WHERE-клауза>
```

В ответ на UPDATE-предложение интерпретатор заменяет в каждой строке таблицы <имя таблицы>, удовлетворяющей WHERE-клаузе, значение поля <имя поля> на значение заданного в предложении выражения. Тип выражения должен совпадать с типом поля, в противном случае выдается сообщение об ошибке.

Результатом выполнения UPDATE-предложения является таблица с измененными значениями указанных полей.

```
<DELETE-предложение> ::=
    DELETE FROM <umay таблицы> <WHERE-клауза>
```

При выполнении DELETE-предложения интерпретатор удаляет из таблицы <имя таблицы> все строки, удовлетворяющие WHERE-клаузе.

Результат выполнения DELETE-предложения — вообще говоря, урезанная исходная таблица.

В результате выполнения CREATE-предложения создается новая пустая таблица <имя таблицы>, структура которой определяется списком описаний полей. Этот список по сути является заголовком таблицы.

В таблице могут храниться либо целые числа (тип LONG), либо строки определенной длины (тип TEXT). Допустимая длина строки задается целым числом в круглых скобках

```
<DROP-предложение> ::= DROP TABLE <имя таблицы>
```

Выполнение DROP-предложения сводится к удалению таблицы <имя таблицы> из базы данных (и соответствующего файла из файловой системы).

```
<WHERE-клауза> ::=
      WHERE <имя поля типа TEXT> [ NOT ] LIKE <строка-образец> |
<выражение> [ NOT ] IN ( <список констант> ) |
      WHERE <логическое выражение> |
      WHERE ALL
<строка-образец> ::= <строка>
<выражение> ::= <Long-выражение> | <Техt-выражение>
<список констант> ::= <строка> { , <строка> } |
                     <длинное целое> { , <длинное целое> }
<Long-выражение> ::=
       <Long-слагаемое> { <+|-> <Long-слагаемое> }
<+|-> ::= + | -
<Long-слагаемое> ::=
      <Long-множитель> { <* | / |%> <Long-множитель> }
<*|/|%> ::= * | / | %
<Long-множитель> ::= <Long-величина> | ( <Long-выражение> )
```

WHERE

```
<Long-величина> ::= <имя поля типа LONG> | <длинное целое>
<Text-выражение> ::= <имя поля типа TEXT> | <строка>

<
```

WHERE-клауза при выполнении предложений SELECT, UPDATE и DELETE играет роль фильтра: требуемые действия производятся не со всеми строками заданной таблицы, а только с теми из них, поля которых удовлетворяют условиям WHERE-клаузы.

Первая альтернатива WHERE-клаузы — LIKE-альтернатива — позволяет выбрать строки, поля которых (они должны быть текстового типа) соответствуют (не соответствуют в случае с NOT) строке-образцу. В строке-образце наряду с обычными символами выделены специальные символы. Это:

- обозначает любую последовательность из нуля или более символов;
 - обозначает любой одиночный символ;
- [] обозначает любой одиночный символ из перечисленных в квадратных скобках. Например, [abcdef]. В квадратных скобках можно задавать и диапазон допустимых символов. Например, [a-f].
- [^] обозначает любой одиночный символ, не принадлежащий перечисленным в квадратных скобках. Например, [^abcdef] или [^a-f].

Вторая альтернатива WHERE-клаузы — IN-альтернатива — содержит выражение текстового или целого типа. Роль переменных в этом выражении играют поля строки таблицы. IN-альтернатива позволяет выбрать те строки, для которых выражение принимает (не принимает в случае с NOT) одно из значений, перечисленных в списке констант <список констант>. Тип констант из списка должен совпадать с типом выражения, а, следовательно, и с типом имен полей, в него входящих.

Третья альтернатива WHERE-клаузы — BOOL-альтернатива — содержит выражение логического типа, содержащее, как и в IN-альтернативе, имена полей строки в качестве переменных. Эта альтернатива позволяет выбрать строки, для которых <логическое выражение> истинно.

Логические операции NOT, AND, OR имеют обычный смысл.

Четвертая альтернатива WHERE-клаузы — ALL-альтернатива — говорит о том, что фильтрацию строк проводить не нужно.

4.2. Примеры предложений модельного SQL

1. Создать таблицу Students, состоящую из четырех полей: поля First_name типа TEXT длины 10, поля Surname типа TEXT длины 15, поля Age типа LONG и поля Phone типа TEXT длины 9.

```
CREATE TABLE Students (First_name TEXT (10),
Surname TEXT (15),
Age LONG,
Phone TEXT (9))
```

В результате создается новая пустая таблица Students с заголовком:

```
First_name Surname Age Phone
```

Её структура фиксируется в начальных зонах файла таблицы.

2. Внести в таблицу Stulents сведения о студентах Иванове, Петрове, Федорове и Захарове.

```
INSERT INTO Students ( 'Sergey', 'Ivanov', 18, '145-45-45' )
INSERT INTO Students ( 'Alexey', 'Petrov', 20, '343-65-45' )
INSERT INTO Students ( 'Andrey', 'Fedorov', 23, '123-45-18' )
INSERT INTO Students ( 'Alexandre', 'Zaharov', 20, '345- 33-33' )
```

После выполнения этих предложений таблица будет выглядеть так:

First_name	Surname	Age	Phone
Sergey	Ivanov	18	145-45-45
Alexey	Petrov	20	343-65-45
Andrey	Fedorov	23	123-45-18
Alexandre	zaharov	20	450- 33-33

3. Найти имена и фамилии студентов в возрасте от 18 до 29 лет.

```
SELECT First_name, Surname FROM Students WHERE Age IN (18, 19, 20)
```

Результатом выполнения предложения должна быть таблица:

First_name	Surname
Sergey	Ivanov
Alexey	Petrov
Alexandre	zaharov

4. Выбрать всю информацию о студентах, телефоны которых оканчиваются на 45.

SELECT * FROM Students WHERE Phone LIKE '%-%-45'

Результат выполнения предложения будет такой:

First_name	Surname	Age	Phone
Sergey	Ivanov	18	145-45-45
Alexey	Petrov	20	343-65-45

5. Выбрать всю информацию о студентах, телефоны которых содержат 45.

SELECT * FROM Students WHERE Phone LIKE '%45%'

В результате будет получена следующая таблица:

First_name	Surname	Age	Phone
Sergey	Ivanov	18	145-45-45
Alexey	Petrov	20	343-65-45
Andrey	Fedorov	23	123-45-18
Alexandre	zaharov	20	450- 33-33

6. Найти телефон студента Иванова.

SELECT Phone FROM Students WHERE Surname = 'Ivanov'

Результат:

Phone 145-45

7. Найти фамилии всех студентов.

SELECT Surname FROM Students WHERE ALL

Результат получится таким:

Surname

Ivanov

Petrov

Fedorov

zaharov

8. Найти информацию о студентах, имена которых начинаются на любую из первых трех букв латинского алфавита, вторая буква их имен не совпадает с m, n, o, третья буква — любая, а четвертая — x.

```
SELECT * FROM Students WHERE First_name LIKE '[ABC][^mno]_x%'
```

Ответ на такой запрос будет следующим:

First_name	Surname	Age	Phone
Alexey	Petrov	20	343-65-45
Alexandre	zaharov	20	450- 33-33

9. Найти фамилии и телефоны всех студентов старше 19 лет, фамилии которых начинаются с букв второй половины латинского алфавита.

```
SELECT Surname, Phone FROM Students WHERE (Age > 19) AND (Surname > 'M')
```

В результате получится следующая таблица:

Surname	Phone		
Petrov	343-65-45		
zaharov	450-33-33		

10. Увеличить значение поля «возраст» у всех студентов на 1.

```
UPDATE Students

SET Age = Age + 1

WHERE ALL
```

Результат выполнения предложения будет таким:

First_name	Surname	Age	Phone
Sergey	Ivanov	19	145-45-45
Alexey	Petrov	21	343-65-45
Andrey	Fedorov	24	123-45-18
Alexandre	zaharov	21	450- 33-33

11. Удалить таблицу Students из базы данных.

```
DROP TABLE Students
```

В результате таблица Students будет удалена из базы данных, а соответствующий ей файл — из файловой системы.

5. ПРИЛОЖЕНИЕ

Пример реализации объектно-ориентированного интерфейса для работы с сокетами Файл sock_wrap.h.

```
#ifndef ___SOCK_WRAP_H_
#define ___SOCK_WRAP_H__
#include <string>
#include <iostream>
#include <io.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
#include <netinet/in.h>
#include <netdb.h>
namespace ModelSQL {
// Exception --- класс исключений, генерируемых библиотекой
class Exception {
protected:
  int
          m_ErrCode;
public:
                Exception (int errcode ) : m_ErrCode(errcode) {}
                Report ();
    void
    virtual std::string
                GetMessage() = 0;
};
// SocketException --- класс исключений
class SocketException : public Exception {
    static char * m_Message[];
public:
    enum SocketExceptionCode {
         ESE_SUCCESS,
         ESE_SOCKCREATE,
         ESE_SOCKCONN,
ESE_SOCKILLEGAL
         ESE_SOCKHOSTNAME,
         ESE_SOCKSEND,
         ESE_SOCKRECV,
         ESE_SOCKBIND,
         ESE_SOCKLISTEN,
         ESE_SOCKACCEPT,
    };
                 SocketException (SocketExceptionCode errcode) :
                   Exception(errcode)
                 {}
    std::string GetMessage();
};
// SocketAddress --- базовый абстрактный класс для представления
 / сетевых адресов
class SocketAddress {
protected:
    struct sockaddr * m_pAddr;
public:
                      SocketAddress () : m_pAddr(NULL) {}
                    ~ SocketAddress () {}
    virtual
    virtual int
                      GetLength() = 0;
    virtual
                      SocketAddress * Clone() = 0;
    operator struct sockaddr * ();
};
// UnSocketAddress --- представление адреса семейства AF_UNIX
```

```
class UnSocketAddress : public SocketAddress {
public:
                    UnSocketAddress (const char * SockName);
                  ~ UnSocketAddress ():
                    GetLength ();
    SocketAddress * Clone();
}:
// InSocketAddress --- представление адреса семейства AF_INET
class InSocketAddress : public SocketAddress {
public:
                    InSocketAddress (const char * HostName, short PortNum)
                  ~ InSocketAddress ()
                    GetLength ()
    SocketAddress * Clone()
}:
// BaseSocket --- базовый класс для сокетов
class BaseSocket {
public:
           explicit BaseSocket (int sd = -1, SocketAddress * pAddr = NULL):
                                m_Socket(sd), m_pAddr(pAddr) {}
    virtual
                  ~ BaseSocket();
                    Write(void * buf, int len);
    void
                    PutChar(int c);
    void
    void
                    PutString(const char * str);
    void
                    PutString(const std::string& s)
                    Read (void * buf, int len);
    int
                    GetChar():
    int
    std::string
                    GetString();
                    GetSockDescriptor();
   int
protected:
    int
                    m_Socket;
    SocketAddress * m_pAddr;
    void
                    CheckSocket()
};
// ClientSocket --- базовый класс для клиентских сокетов
class ClientSocket: public BaseSocket {
public:
   void
                    Connect();
// ServerSocket --- базовый класс для серверных сокетов
class ServerSocket: public BaseSocket {
public:
   BaseSocket *
                    Accept();
protected:
    void
                    Bind();
    void
                    Listen(int BackLog);
                    OnAccept (BaseSocket * pConn) {}
    virtual void
};
// UnClientSocket --- представление клиентского сокета семейства
 / AF UNIX
class UnClientSocket: public ClientSocket {
public:
   UnClientSocket(const char * Address)
// InclientSocket --- представление клиентского сокета семейства
// AF_INET
```

```
class InClientSocket: public ClientSocket {
    public:
        InClientSocket(const char * HostName, short PortNum);
};

// UnServerSocket --- представление серверного сокета семейства
// AF_UNIX
class UnServerSocket: public ServerSocket {
    public:
        UnServerSocket(const char * Address);
};

// InServerSocket --- представление серверного сокета семейства
// AF_INET
class InServerSocket: public ServerSocket {
    public:
        InServerSocket(short PortNum) throw (SocketException);
};

}; // конец namespace ModelSQL
#endif
```

6. ЛИТЕРАТУРА

- [1]. Б.Страуструп. Язык программирования С++. Специальное издание. М.; СПб.: «Издательство БИНОМ» «Невский Диалект», 2001 г.
- [2]. И.А. Волкова, Т.В. Руденко. Формальные грамматики и языки. Элементы теории трансляции. М.: Изд-во МГУ, 1996.
- [3]. А. Робачевский. Операционная система UNIX. СПб.: «БХВ-Петербург», 1997.
- [4]. К. Дейт. Введение в системы баз данных. М.: Вильямс, 2001.
- [5]. М. Грабер. Введение в SQL. М.: Изд-во ЛОРИ, 1996.