

УТВЕРЖДЕНО
Проректор по учебной работе
и довузовской подготовке
А. А. Воронов
27 июня 2017 г.

ПРОГРАММА

по дисциплине: **КОМПЬЮТЕРНЫЕ ТЕХНОЛОГИИ**
по направлению подготовки: **03.03.01 «Прикладные математика и физика»**
физтех-школа: **ФАКТ**
факультет: **ФАКИ**
кафедра: **информатики и вычислительной математики**
курс: 2
семестр: 3

Трудоемкость:

Вариативная часть – 3 зачет. ед.:

лекции – нет

практические (семинарские)

занятия – нет

лабораторные занятия – 60 часов

Экзамен – нет

Зачет дифф. – 3 семестр

Две контрольные работы

Самостоятельная работа – 75 часов

ВСЕГО АУДИТОРНЫХ ЧАСОВ – 60

Программу составили: академик РАН В. П. Иванников,
доцент, к.ф.-м.н. В. Е. Карпов,
доцент, к.ф.-м.н. К. А. Коньков

Программа принята на заседании
кафедры информатики и вычислительной математики
16 июня 2017 г.

Заведующий кафедрой,
чл.-корр. РАН

И. Б. Петров

Структура преподавания дисциплины.

1. **Введение.** Цели и задачи курса. Понятие о вычислительном комплексе. Системное программное обеспечение и операционные системы. Краткая история эволюции вычислительных систем. Взаимное влияние *software* и *hardware*. Автономные, сетевые и распределенные операционные системы. Классификация автономных операционных систем по их назначению и структуре. Обзор современных подходов к многопоточным вычислениям.

Знакомство с операционной системой *UNIX*. Системные вызовы и библиотека *libc*. Понятия *login* и *password*. Упрощенное устройство файловой системы в *UNIX*. Полные имена файлов. Текущая директория. Относительные имена файлов. Домашняя директория пользователя. Команда *man* – универсальный справочник. Команды *cd* и *ls*. Перенаправление стандартного ввода и стандартного вывода. Простейшие команды работы с файлами – *cat*, *cp*, *mkdir*, *mv*, *rm*. Шаблоны имен файлов. Пользователь и группа. Системные вызовы *getuid()* и *getgid()*. Команды *chown* и *chgrp*. Права доступа к регулярному файлу и к директории. Команда *chmod*. Маска создания файлов. Команда *umask*. Редактирование файлов, компиляция и запуск программ.

2. **Процессы.** Понятие процесса. Процесс и программа. Состояния процесса. Создание процесса в *UNIX*. Системный вызов *fork()*. Завершение процесса. Функция *exit()*. Параметры функции *main()* в языке С. Переменные среды и аргументы командной строки. Изменение пользовательского контекста процесса. Семейство функций для системного вызова *exec()*.

3. **Кооперация процессов.** Взаимодействующие и независимые процессы. Категории средств связи. Установление и завершение связи. Прямая и косвенная адресация. Информационная валентность процессов и средств коммуникации. Симплексная, дуплексная и полудуплексная связь. Потоки ввода-вывода и сообщения. Буферизация данных. Надежность обмена информацией. Нити исполнения и их отличие от процессов. *Interleaving*, *race condition* и взаимоисключения. Условия Бернстайна. Понятие критической секции процесса. Программные алгоритмы организации взаимодействия процессов и предъявляемые к ним требования. Аппаратная поддержка взаимоисключений. Семафоры, мониторы Хора и сообщения. Доказательство эквивалентности мониторов, семафоров и сообщений.

Понятие потока ввода-вывода в операционной системе *UNIX*. Работа с файлами через системные вызовы и через функции стандартной библиотеки. Файловый дескриптор. Наследование файловых дескрипторов при системных вызовах *fork()* и *exec()*. Системные вызовы *open()*, *read()*, *write()*, *close()*. *FIFO* и *pipe*. Системные вызовы *pipe()*, *mknod()*, функция

mkfifo(). Особенности системных потоковых вызовов при работе с *FIFO* и *pipe*. Преимущества и недостатки потокового обмена данными. *IPC* в *UNIX*. Пространство имен. Адресация в *System V IPC*. Функция *ftok()*. Дескрипторы *System V IPC*. Разделяемая память. Системные вызовы *shmget()*, *shmat()*, *shmdt()*, *shmctl()*. Команды *ipcs* и *ipcrm*. Нить исполнения (*thread*) в *UNIX*, ее идентификатор. Функция *pthread_self()*. Создание и завершение нити исполнения. Функции *pthread_create()*, *pthread_exit()*, *pthread_join()*. Семафоры в *UNIX*. Отличие операций над *UNIX* семафорами от классических операций. Системные вызовы *semget()*, *semop()*, *semctl()*. Понятие о *POSIX* семафорах. Очереди сообщений в *UNIX*. Системные вызовы *msgget()*, *msgsnd()*, *msgrcv()*, *msgctl()*. Понятие мультиплексирования. Мультиплексирование сообщений. Модель взаимодействия процессов клиент–сервер. Неравноправность клиента и сервера.

4. **Управление памятью.** Понятие виртуальной памяти. Исключительные ситуации при работе с памятью.

5. **Файловые системы.** Имена, структура, типы и атрибуты файлов. Операции над файлами. Директории. Операции над директориями. Защита файлов. Интерфейс файловой системы и ее общая структура. Методы выделения дискового пространства: непрерывная последовательность блоков, связный список, связный список с индексацией, индексные узлы. Управление свободным и занятым дисковым пространством: битовый вектор, связный список. Размер блока на диске. Реализация директорий. Надежность и целостность файловых систем.

Разделы носителя информации (*partitions*) в *UNIX*. Логическая структура файловой системы и типы файлов в *UNIX*. Понятие виртуальной файловой системы. Монтирование файловых систем в *UNIX*.

6. **Система управления вводом-выводом.** Общие сведения об архитектуре компьютера. Структура контроллера устройства. Опрос устройств и прерывания. Исключительные ситуации и системные вызовы. Прямой доступ к памяти (*Direct Memory Access – DMA*). Структура системы ввода-вывода. Систематизация внешних устройств и интерфейс между базовой подсистемой ввода-вывода и драйверами. Функции базовой подсистемы ввода-вывода. Блокирующиеся, не блокирующиеся и асинхронные системные вызовы. Буферизация и кэширование. *Spooling* и захват устройств. Обработка прерываний и ошибок. Планирование запросов. Алгоритмы планирования запросов к жесткому диску: *FCFS*, *SSTF*, *SCAN*, *C-SCAN*, *LOOK*, *C-LOOK*.

Понятие сигнала в *UNIX*. Способы возникновения сигналов и виды их обработки. Понятия группы процессов, сеанса, лидера группы, лидера сеанса, управляющего терминала сеанса, текущей и фоновой групп процессов. Системные вызовы *getpgrp()*, *setpgrp()*, *getpgid()*, *setpgid()*, *getsid()*, *setsid()*. Системный вызов *kill()* и команда *kill()*. Особенности

получения терминальных сигналов текущей и фоновой группой процессов. Получение сигнала *SIGHUP* процессами при завершении лидера сеанса. Системный вызов *signal()*. Установка собственного обработчика сигнала. Сигналы *SIGUSR1* и *SIGUSR2*. Использование сигналов для синхронизации процессов. Завершение порожденного процесса. Системный вызов *waitpid()*. Сигнал *SIGCHLD* и его игнорирование. Возникновение сигнала *SIGPIPE* при попытке записи в *pipe* или *FIFO*, который никто не собирается читать. Понятие о надежности сигналов. *POSIX* функции для работы с сигналами.

7. Сети и сетевые операционные системы. Причины объединения компьютеров в сети. Сетевые и распределенные операционные системы. Взаимодействие удаленных процессов как основа работы вычислительных сетей. Локальные и глобальные вычислительные сети. Топология компьютерных сетей. Взаимная синхронизация вычислительных комплексов: обнаружение коллизий (*CSMA/CD*), метод передачи эстафетной палочки (*token passing*), использование слотов для данных. Удаленная адресация и разрешение адресов. Понятие о *DNS*. Локальная адресация. Понятие порта. Полные адреса. Понятие сокета (*socket*). Фиксированная, виртуальная и динамическая маршрутизация. Сети, коммутируемые цепями, сообщениями и пакетами данных. Связь с установлением логического соединения и передача данных с помощью сообщений. Многоуровневая модель построения сетевых вычислительных систем. Семейства и стеки протоколов. Эталонная модель *OSI/ISO*.

Краткая история семейства протоколов *TCP/IP*. Общие сведения об архитектуре семейства протоколов *TCP/IP*. Уровень сетевого интерфейса. Уровень *Internet*. Протоколы *IP*, *ICMP*, *ARP*, *RARP*. *Internet*-адреса. Транспортный уровень. Протоколы *TCP* и *UDP*. Понятие порта. Понятие *encapsulation*. Уровень приложений/процессов. Использование модели клиент–сервер для взаимодействия удаленных процессов. Понятие *socket* в *UNIX*. Организация связи между удаленными процессами с помощью датаграмм. Организация связи между процессами с помощью установки логического соединения. Сетевой порядок байт. Функции *htons()*, *htonl()*, *ntohs()*, *ntohl()*. Функции преобразования *IP*-адресов *inet_ntoa()*, *inet_aton()*. Функция *bzero()*. Системные вызовы *socket()*, *bind()*, *sendto()*, *recvfrom()*, *accept()*, *listen()*, *connect()*.

8. Проблемы безопасности операционных систем. Классификация угроз. Формализация подхода к обеспечению информационной безопасности. Классы безопасности. Политика безопасности. Криптография как одна из базовых технологий безопасности ОС. Шифрование с симметричными и асимметричными ключами. Правило Кирхгофа. Алгоритм *RSA*. Идентификация и аутентификация. Пароли, уязвимость паролей. Авторизация. Разграничение доступа к объектам ОС. Домены безопас-

ности. Матрица доступа. Недопустимость повторного использования объектов. Аудит, учет использования системы защиты.

Учебно-методическое и информационное обеспечение дисциплины

Основная литература

1. Карпов В. Е., Коньков К. А. Основы операционных систем. – М.: ИНТУИТ.РУ «Интернет-университет информационных технологий», 2005.

Дополнительная литература

1. Столингс В. Операционные системы. – М.: Издательский Дом «Вильямс», 2001.
2. Олифер В.Г., Олифер Н.А. Сетевые операционные системы. – СПб.: Питер, 2001.
3. Стивенс У. UNIX: Взаимодействие процессов. – СПб.: Питер, 2002.
4. Стивенс У. UNIX: Разработка сетевых приложений. – СПб.: Питер, 2003.
5. Таненбаум Э. Современные операционные системы. – СПб.: Питер, 2002.
6. Дейтел Х.М., Дейтел П.Дж., Чофнес Д.Р. Операционные системы. Основные принципы: 3-е издание. – М.: ООО «Бином-Пресс», 2006.

Электронные ресурсы

1. <http://cs.mipt.ru>
2. <http://acm.mipt.ru>

Задание 1

(срок сдачи 23–28 октября)

1. Напишите программу *useless* (*UNIX SYSTEM EXTREMELY LATE EXECUTION SOFTWARE SYSTEM*), которая читает файл и запускает указанные в нем программы с указанной задержкой от времени старта программы *useless*. Формат записи в файле:

<время задержки в секундах> <программа для выполнения>

Файл не является упорядоченным по временам задержки.

2. Для того чтобы не допустить потерю информации при порче диска, обычно используют резервное копирование файлов (*backup*). Простейшей формой *backup*'а является копирование всех файлов из одной директории в другую. Этот способ требует много времени и места на диске. Напишите программу, осуществляющую более интеллектуальный подход.

Программа должна брать из командной строки два параметра: исходную директорию и директорию назначения. Она должна рекурсивно сканировать исходную директорию, делать копии всех файлов, для которых ранее не делались копии или которые были изменены с момента последне-

го *backup*'а, размещая их в соответствующих местах директории назначения.

После копирования каждого файла должна вызываться команда сжатия *gzip*. Это уменьшит требуемый размер дисковой памяти; а файл будет переименован с добавлением расширения *.gz*. Все возникающие ошибки (нет исходной директории, файл закрыт для чтения и т.д.) должны корректно обрабатываться с выдачей соответствующего сообщения.

Задание 2

(срок сдачи 4–9 декабря)

1. Напишите программу *runsim*, осуществляющую контроль количества одновременно работающих *UNIX*-приложений. Программа читает *UNIX*-команду со стандартного ввода и запускает ее на выполнение. Количество одновременно работающих команд не должно превышать N , где N – параметр командной строки при запуске *runsim*. При попытке запустить более чем N приложений выдайте сообщение об ошибке. Программа *runsim* должна прекращать свою работу при возникновении признака конца файла на стандартном вводе.

2. На мойке посуды в ресторане работают два человека. Один из них моет посуду, второй вытирает уже вымытую. Времена выполнения операций мытья и вытирания посуды меняются в зависимости от того, что моется. Стол для вымытой, но не вытертой посуды имеет ограниченные размеры.

Смоделируйте процесс работы персонала следующим образом: каждому работнику соответствует свой процесс. Времена выполнения операций содержатся в двух файлах. Каждый файл имеет формат записей:

<тип посуды> : <время операции>

Стол вмещает N предметов независимо от их наименования. Значение N задается как параметр среды *TABLE_LIMIT* перед стартом процессов. Грязная посуда, поступающая на мойку, описывается файлом с форматом записи:

<тип посуды> : <количество предметов>

Записи с одинаковым типом посуды могут встречаться неоднократно.

Организируйте передачу посуды от процесса к процессу:

- а) через файл, используя семафоры для синхронизации;
- б) через *pipe*;
- в) через сообщения;
- г) через разделяемую память;
- д) через *sockets*.

Усл. печ. л. 0,5. Тираж 160 экз.