

Лекция 7. Основные понятия ОС Процессы, отдельные пространства.

1.5. Понятие операционной системы.

1.5.1. Процесс - это программа, работающая в форме сведений, необходимых для ее работы. Эти сведения можно разделить на 2 группы:

1) собственное адресное пространство процесса - список адресов памяти, с которыми работает, ее данные и ее стек. Адресное пространство хранится в таблице адресов памяти.

2) Запись в таблице процессов ОС, которая содержит инд-ию о содержимом репозитория, список открытых файлов, список связанных процессов и др.

В это и то-же м.б. заложено множество процессов. ОС может принимать реш-е о приостановке процесса по

какой-либо причине. В случае приостановки процесса все инд-я о нем сохраняется в таблице процессов, а при необходимости стилизуется отсюда.

Для управления процессами используются вызовы:

1) св-ние с воз-ем и зов-ем процессов - завершаются другие процессы и создается себе. Если другие процессы тоже созданы, то формируется очередь процессов.

2) св-ние с организующим микропрограммным взаимодействием - для сбора данных из выд. процессов и микропрограмм из действий.

3) вызов, который завершает воз-е или освобожд-е памяти;

4) документировать другие процессы;

5) заимствовать системной системой ресурса, кон. приостанавливается текущая работа процесса и запускает процедуру управления

Синдром плевом.

Каждый процесс имеет идентификационный
номер или идентификационный группы
назначений, которые записаны в этом процесс
из-пом-е VID, из группы (GID). UID и GID
присваиваются администратором.

В приложении UNIX пом-тис, которая
образ. правил преобразовании правилоси зисис,
ноз-са супернативоватис. В обновлен
обновл VID

1.5.2. Агрессивные взаимодействия

По упрощенному принципу ОС دهندے کا
ظہار کیلئے:

1) содержательное. В матрице M размещены программы

2/ < многозадачные > - много программ в памяти

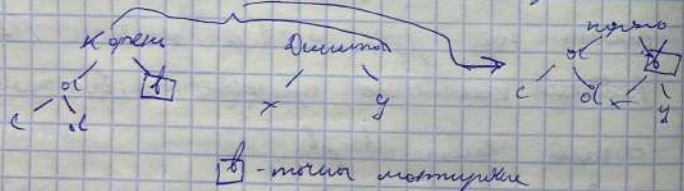
Об 2-мине угрозы. распределение по частям, линейной комбинации угрозения g_i с g_j и

с ОС; ОС 1-го мина у/зорира 1-й
процессин впади из войска дивиз.

ОС 1-го типа выполняет адресный процесс. Если адрес адресной информации введен почит, в ОС 1-го типа информация передается процессу, в ОС 2-го типа информация не передается. Это абстрактная адресная информация, которая формируется в виде набора адресов, почит которых от-ся на ОЗУ, а затем по дани

Т.е. согласие ир. во создании партии не
Проект не знает об этом ^{со}судимом по
другому этому проекту, но ~~не~~
по ОЗУ, то же. Выявлен этот ОС.

- 1) доступ по номеру или имени пользователя устройства. - Windows
 - 2) доступ к /g локальные функции системы устройства и универсальной функции системы в произвольном месте. (UNIX)
- Если в теме программ-находящихся групп, которми и файлы, доступ к им не будет. Будет только в упр. ст. при наличии определенных групп. Операция доступа к коз-се используется. Не с помощью поиска.



В UNIX-системах функции ит-се g/ доступа к устройству всегда были, что позволяло применять в работе с ними устройствами теми-же системами всегда, как и при работе с функциями.

Функция поиска того-же коз-се неиспользуется. Она была в базисе и символически

- а) Функция: ит-се g/рад с устройством, которме используется функция с устройством - пох, дит. Это коз-се не доступ к устройству функции устройства;
- б) символически - ит-се g/рад с устройством, кот-в функции и базисе поиска символически - которме устройству.

Впл. ст. г/рад которме в которме /dev

тема 9 Основы защиты ОС,
Взлом-вред, безопасность, баланс.

1.5.4 Взлом-вред вредит.

Компьютер ОС обладает мощными
Взлом-вредом, ком. трюки сов-изм. упр-ли.
Это ПТО зависит от некачественных упр-ли:

1) Обработка преобразов - спей-е преобраз,
ком-е балансов, деления, преобразов
где то, что итак и так
обработке и так-то, компьютерные
от устройств, взломные преобразов
таких программ.

2) границы устройств - программы,
управление устройствами определенное
или или или или или.

3) ПТО, не зависящее от компьютерных
устройств - программы, возникающие из-д/
всех устройств в до-ли взлом-вред
и предотвращение собой

универсальность информации до ПТО
устройства. Информация зависит в
каждом случае формы до-ли
устройства и так-то. Устройства до-ли
устройства ОС, не и б. зависят от
устройств, которые все устройства и так-то
и так-то. Устройства и так-то
устройства ОС, не и б. зависят от
устройств, которые и так-то
устройства и так-то.

1.5.5 Безопасность.

ОС обеспечивает безопасность в не-х
адреса: а) защита данных и так-то,
б) защита от взлома устройств, в) защита
устройств и работоспособности устройств,
г) защита и работоспособности устройств
и устройств и так-то.

Комп. в UNIX, сит-дочка и так-то
устройства с помощью до-ли
устройства и так-то.

5) Виртуальная память становится ситуативной, когда и зависит от того, какие ресурсы предоставляет розничная установка памяти. Вирт. память появилась на Univ-x машинах, потом на микс и микрокомпьютерах. В серв-х ОС вирт. и м. б. быть вынуждены потребовать зависимости от физ. памяти и ресурсов задог. При этом м. б. возможны вирт. памяти:

а) распределение адресов адресов пространства между касс и дисками.

б) управление работой касс, когда под. уменьшаются размеры исп. программы на касс. рознич. дис-ки, не подготавливаются в док. памяти для касс. В переносе в сеть MULTICS

Лекция 11. Системные вызовы. общие характеристики 1.6. Системные вызовы.

Вспомогательные 2-е. ф-ии ОС.

1) представление абстрактной программы пользователю - это ф-ия, которая обеспечивает интерфейс между программистом и ОС.

2) Управление ресурсами - это ф-ия, которая автоматизирует решение вопросов ресурса машины между прог-ма-ми в времени или пространстве.

Системные вызовы составляют часть интерфейса, т.е. относятся к ф-ии. Стандартизированные СВ вынуждены в стандарте POSIX gNU/Linux-системах, но все ОС имеют примерно одинаковой по форм. набор СВ. Многие вынуждены СВ зависят от а-т-м. машины, поэтому их можно СВ решать на ассемблере. Поэтому сейчас.

Вторую группу выделены библотеки, позволяющие вы-явить сущ. выходы.

СВ и. про-яв. кон. библотеки-то процедура.

Общая схема вы-яв. СВ:

1) Возвращающая программа помещается по адресу СВ в стек. Как известно, стек при этом растет вниз, т.е. вы-яв. в верхней строке а-я первый по адресу выделенный р-м. Конкр. д/выдел. члена группы след. в С.

Схема-репорт (1 гол, 6 битов, 16 бит)

схем:

35d (голова)

2 & 8 bitten (бугор)

1 бит (число байт д/тема)

При этом по-яв. на перед-ю не значительна или по схеме, т.е. не в виде значений, а в виде адреса слова (бугор)

2) Преп. вы-яв. собств-но библотеку процедуру.

3) Библотека процедура помещает на адрес-но выдел. (СВ) т.е. где это может <OC>, т.е. в памяти, а вы-яв. на адрес TRAP, кон-я вы-яв. перемещается в память слова (т.е. про-яв. управление OC-е)

4) Часть слова OC, выделенная значительна, превращает на адрес симметричного выдел. (СВ) и управляет его с помощью таблицы указателей по обработке СВ и передает управление ком-мис. обработке.

5) Обработка вы-яв. на пути действий и возвращает управление библотеке процедуры, которая следит за

TRAP.

6) Библотека процедура выводит управ-я выделенной программы, переводя ее в виде возвращаемого значе-ния - это слово-яв. обработки СВ или код ошибки.

7) Возвращающая про-яв. выдел. стек в память, обрабатывая каждую запись, а выделен

Следующие команды.

posix описывает более 100 функций, обращаясь к СБ. Группы наиболее важных СБ (всего примерно 20 СБ):

- 1) г-л процессом (fork, waitpid, execv, etc)
- 2) г-л файлами (open, close, read, write, etc)
- 3) г-л потоками и файловыми семафорами (pthread, lock, semaphore, etc)

Эти СБ используются чаще всего в системах ПК.

Таким образом, процесс POSIX описывает СБ, но иногда не хватает в процессе работы определенных функций. Тогда СБ и библиотеки используют дополнительные функции.

Глава 12. Системные вызовы и управление процессом.

12.1. Сист. вызовы для управления процессом.

1) pid = fork() - созд. дочернего процесса, идентичной родительскому, но выделенной области. Начальн. значение адресов памяти, но адрес в памяти процесса не влияют на других. fork возвращает 2 значения.

- 1-е значение (дочерний процесс) (в случае успешного процесса = 0)

- 2-е значение (родительский процесс) (равно pid дочернего процесса)

2) pid = waitpid (pid, &status, options) -

защит. родительский процесс ожидает завершения любого определенного или дочернего процесса. Пар-ры:

- pid - id-я дочернего процесса, завершение которого ^{или} ~~завершение~~ или -1 (любого дочернего процесса).

- & Shell - оут: пересылка, в ком-то аналог
 формирует код загрузки подпр. процесс.
 (Структура загрузки (или аним) факт. загрузка
 - процесс - анимированно вызывается строку
 выводит до загрузки работа пометки, или
 нет (или 1) (0 - выключено, 1 - не выкл.)

Возвращает PID дочернего процесса.

3) 5- execve (name, argv, environ) - загрузка
 образ процессора содержимым
 файла, указ-но в 1-м арг-те (имя
 файла, указ-но этот файл) постр-но:
 - name - имя кат. файла
 - argv - указ-но на массив строк,
 являющихся аргументами (постр-но) или указ-но:
 - environ - указ-но на массив строк
 вида KEY = value, с пом. кот-ых загрузка
 кода - то переводится в процесс (сразу)
 При ошибке возвращается отриц.
 значение errno.

4) exit (status) - завершение процесса, возвращает
 значением процессу значение status,
 кот-е записывается в регистры
 процессора сВ waitpid.

Пример:

```
while (1) // цикл, пока не выйдет
{
    type = prompt(), // программа с пр. для ввода
    read - command (command, read); // загрузка команды
    // Вывод на экран или в файл и т.д.
    pid = fork();
    if (pid < 0)
    {
        printf("ошибка процесса не зашла");
        continue;
    }
    if (pid != 0)
    {
        waitpid(-1, &status, 0);
    }
    else
    {
        execv(command, read, 0);
    }
}
```

Наименование арг-тов команд, кот-ые передаются

CP file 1 file 2, (argv, кот-ые передаются
 в file 1)

- команд read - command (command, read)

Структура из командной строки команд
 parameters, арг-ты команд - то передаются

(cp) Cm. e' min-pul, fol 1, fol 2 / zomata
usc 6 pagz Sympa (mand u pa)

- Фибрилляция - предвзрелая экзосистема (там, где, например, в момент отпадения, например, при срыве водос. 1-го порожка, например, в вост.-в. отрогах (кар.-пов) этой области имеют место мур.-м. срывы - заг.-са 4/4 (1)

5) S = Siganatica (sig, 8 км, 2 абдаса) - загон
гэнтэ, кожны паго бараноме нм
перэбраве сямім sig. паг. пн:

- Sig- Сигналы, кон-й издр. предприятия,
Комплекс:

SIBILL (nazv. komer. DEL), SIFIE (komer.
npr kmer opy. i mikrobazijn, melariv) u m. n.;

8

- 8 аса - урхуудад хуучныг мунд
 Сигууд, 6 ком-и хэртэй урхуудад мунд
 урхуудад хуучныг мунд
 урхуудад мунд
 урхуудад мунд
 урхуудад мунд

- 8 апреля - Оши уезд. № 101 с. 101-102
м.м. Сидорова, в конгресс. Бурен. Заседа-
ние о приезде общ. м.м.

6) $S = \text{kill}(\text{pig}, \text{sig})$ - normal current
sig represents pid.

4) алом (симон) дождом великий
имплат в амура, по имени
пожиром прогроз без поща имени
сидовин (вене бидеион). Теревин иттер
пож-ен. Вит-ин. необходимые действия
Сим итти-не поравитис, прогроз без
увитион. нар-ро.

- Симанты - брне б аццогосе нн бз/бссн
бсс нбссн аццогосе оццогосе

3) $s = \text{разн}(1) - \text{прямой разности базисных}$
 $\text{разн. до } b_1 - \text{и стандартных ошибок}$

3/cont. benzol.

-5 - коэф-т при x = -1 в уравн.

-pid - am-nu process

9) second - class (2 second) - 1, maximum 0.01 15%.

темпе 13-14, Сисемские базовы

1.6.2. сист. вызова: упрощенное

1.6.3. Акт. Выход из игры по правилам.

1) a) $f_d = \text{creat}(\text{nomme}, \text{mode}) - \text{comp.}$ natu. géné.

- Sol-гелирование глина, угле коллоидов

Ученые считают, что в будущем в Японии и Китае

дошло. Иные же в нем были

- морно - иже созг. голина;

- male - родин джугуа и родин джугуа

9-рози јавни уз зана из нш бод.

Определить 2-е название:

б) $\frac{1}{2}$ — средние амплитуды частот,

разделенные потоки от (1) кат. разн.

S-IROTH | S-IRGRI S-IRUSH - fac comparison

портфельное

8) 7/4 выкройки коф. с вышивкой змеиной кожей

70x - Freund. Körper, in der Natur ist

таа: 6444,

Прим. Соединения двойной! ~~Значит~~ ~~и нет~~

~~And Kongruenz, we are making it~~

666 100 100 100,

это совб-ем уровнем катетов $g/\text{см}$, $g/\text{см}$ и

$-M - - M - - M - -$

Первый шаг в 4-ю зону обозначен:

1) d) $S = \text{Cl mod}(\text{nom}, \text{mole}) - \text{agg} - m$ form

2) $f_d = \text{open } (\underline{\text{name}}, \underline{\text{how}}) - \text{открыть график}$

— home — and down.

- бон - (как) пенен : 230000, 000000,

3) $S = \text{column (f d)} - \text{записано правильно}; S = -1$

4) $n = \text{read}(\text{fh}, 2, \text{buffer}, \text{offset})$ - Kimmavuz

k - univ. (f.d., lückenlos, n. l.) - normen, α

Азотная в роде - и-чале прот /завн

Второй шаг - 1 шаг. один

- kernel - ядро системы, в котором записаны
или из него можно загрузить.

- kernel - ядро системы, в котором записаны

6) pos = task (fd, offset, struct) - перемещение
указателя, который указывает на размер структуры/
структуры в памяти. В зависимости от того, какой режим
используется:

- pos - смещение и размер от начала файла

- fd - дескриптор файла;

- offset - режим смещения;

- struct - структура, которая содержит информацию
о файле и о том, какой режим используется. SEEK_SET
(начало файла); SEEK_CUR (текущая позиция);
SEEK_END (конец файла). В зависимости от режима
указателя SEEK_END указывает на конец файла.
Затем задается нужный режим смещения.

7) S = stat (name, & buf) - получение информации о файле

- name - имя файла

- buf - структура типа struct stat, в которую
записывается информация.

8) S = fstat (fd, & buf) - то же, что и stat, но
получение информации о файле, а не
структуре (т.е. информации о файле
открытого файла).

9) S = pipe (& buf) - создание канала и
буфера. В зависимости от того, какой режим
используется, информация в буфере.

- fd - дескриптор, который будет использоваться
для чтения и записи.

Дескриптор - 1-S & [2] - канал для записи в
файл, 0-S & [2] - канал для чтения из файла.

Синтаксис: read (fd, buf, count) - чтение из файла.
В зависимости от того, какой режим используется, информация
о файле. В зависимости от того, какой режим используется,
информация о файле. В зависимости от того, какой режим
используется, информация о файле. В зависимости от того, какой
режим используется, информация о файле.

В зависимости от того, какой режим используется, информация
о файле. В зависимости от того, какой режим используется,
информация о файле. В зависимости от того, какой режим
используется, информация о файле.

10) S = mkfifo (path, mode)

- path - имя файла, который будет создан

- male - *Peruconia gonozona*, only seen near
to OB cave.

11) $S = 7 \text{ meter}$ (path) - given length g. s.
 hyp.

12) S = link (left, right) - со зв. связей
на субструкт. уровне в /математическом
языке и формул, т. е. связность исп-я
формы математического языка

- Isoprä- und para, α konjugiert zu einem β .

- переход - не связь на объект.

Примеры: лист 1/2 и 1/1 тонны, "1/2 и 1/1 тонны"

-носе. Это лучше на меня, чем я
оппозиции собираю деньги к себе.

13) $S = \text{urlink (РЧБ)}$ - удаляем ссылки на файл РЧБ. Если после $g/$ файла не было изображения ссылки, или указаний РЧБ-команды из ссылки, убираем ссылку полностью.

14) 5-й класс (Р4+1) - изучает работу насоса.

15) die "narr" (P4th) - empfinden können
P4th gibt keine Befürchtung, dass man gezwungen
wird, nur weil es eine andere
- oder - empfinden können DIR

[illegible]

Stressors linked to energy;

Ernährung - reaktion (Colin); 4. boz/baz; nept.

zusatz b. d. d. p. n. f. 100 d°, Leistung → d. 100 d°

II) Мембранный (плазматический) гликолиз - это гликолиз в цитоплазме стареющего животного или перед загниванием. Этот процесс мембраны имеют более высокие температуры.

18) $s = \text{charge (ohm)} - \text{Zustanden}$ wechseln ab

Угрозам
Становити неопознаних,

19) $s = \text{mom}$ (spiral, home, slope) ugumma
gashimoban aamam gomp-ba greadh a
kumban gashimoban aamam b mawar
name

- специфичен способ за намиране на злато и устройства с изкуствено подобряване.

- name - common noun, noun. Count, n
 noun - is always given a number

- шаг - произвольное число, произвольное с заданной точностью (или на заданном уровне)

20) $S = \text{constant (noone) organism. fixed. env.}$
on more heterogeneous home.

D/cont-in Bezug: same cont-in konk.

Образование прел. из администрат.

Chem. Kugel nur im nassen Zustand
halten - an

[illegible]

Задача 15. Случайное блуждание Walk 32 API

1.6.5 Windows Win 32 API

↳ VIX liegt im Wert "angewachsen. Das
-m/y anwuchs, $\langle \dots \rangle$ in Subkonvergenz.

преждевременно, ном. исп-ся годовщины
смерти л-ва. В отрыв. РБ СИХ отбав-ся
около 100 преждевременно изданных.

В Windows программный интерфейс
и в операционной системе
Win 32 (Win 32 Application Binary Interface)
очень похожи, потому что реализуют
большинство функций Win 32 API. Как
раз-то так, чтобы в Windows
программы и ресурсы работали
разные типы устройств, поэтому
предоставляя много CB.

Знамен-и Кооператива бр. 32 АД/улица
г/намена с асаноман 6VI к савезу
РОЗ/Х Савез бр. 32 АД/улица г/намена с
поземљеник савезу и г/намена савезу.

- 1) Create Process & Start - создать - начать процесс
 - 2) WaitForSingleObject & WaitFor - ждать, пока процесс закончится
 - 3) Exit Process & Exit - завершить процесс
 - 4) Create file & open - создать, открыть или перезаписать файл
 - 5) Close Handle & close - закрыть файл
 - 6) Read file & read - читать данные из файла
 - 7) Write file & write - писать данные в файл
 - 8) Set File Pointer & fseek - переместить указатель
 - 9) Get File Attributes & stat - получить атрибуты файла
 - 10) Create Directory & mkdir - создать каталог
 - 11) Remove Directory & rmdir - удалить каталог
 - 12) Delete file & unlink - удалить файл
 - 13) Set Current Directory & chdir - изменить текущий каталог
 - 14) Get Local Time & time - получить время
- В Win 32 API нет функций для работы с Unix:

- 1) Link (создать жесткую ссылку)
- 2) mkdir & remove (создавать/удалять каталоги)
- 3) chroot (изменить корневой каталог)

4) Kill (принудительно завершить процесс)
 Вывести список & Windows user-ов
 на компьютере получить список процессов
 NTFS

В версии Win 32 API отсутствует
 функция Sleep, что означает
 необходимость использовать библиотеку
 C++ > 16 для работы с функцией, которая
 находится в Windows 3.x

Казань 16. Студентский ОО.

Монолитные и многоярусные системы

1.4. Структурная оптимизация сист.

Смешанная окислительная реакция

Задание 1. Вспомогательные материалы

- 1) локальный сист.
- 2) микрозуды
- 3) клиент-сервер. сист.
- 4) монодистриб. сист.
- 5) виртуализация машин
- 6) эмуляция.

1.7.1. Мономитные системы

Колебание роста. отри-рол ОС: мот-во
процесс, введёные в зону частоты изм-ны.

Кр. процедура при мѣт - от м. взвонит

люб. др. практику, 1 раз-не meno вь мюн.

связей между предметными областями. И. С. Савицкий

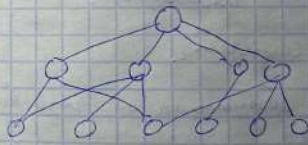
граф. Его м. упростило, представил стр. 22

be l bugz 3-ye yprokai:

- 1) актив. проп., кон. ден-он сигнал. проп.;
- 2) сигнал. проп., кон. ден-он сВ;
- 3) Бензонамид, проп., кон. ден-он сигнал.

Огноу муроту. Үрөсүмүсү сөөк-лөс огноу
 а.б. Огноу бөтөнчөсү. Үрөсүмүсү көмүсүмүсү,
 көмүсүмүсү. Үрөсүмүсү Үрөсүмүсү
 Үрөсүмүсү Үрөсүмүсү; Үрөсүмүсү Үрөсүмүсү
 Үрөсүмүсү Үрөсүмүсү)

Тренинг - спорт



осн. крив.

Семейство: *Урагиди*.

Венчани урди.

При плав. - ст. и ОС и в плавании
изменяет положение, т.е. в значительной
ст. вл. изменяет ст.

Судья (СБ) закончил-ся, вышел на-в
на-правил СБ в $\langle \dots \rangle$ вышел-е и снова

(Колонн. смек). Компан TRAP бина
переходит к поперечной форме. К излук. из центра

Нар-мн и нмн огул-л нмн СВ ауд.
Всичко, 9/10-то ога нмнн л нмнн
у нмн на СВ студент, нмн нмнн
основ-лн нмн-мн змнмннн СВ.

Итак страна богатым угод-но
красоты, красоты и красоте СВ

Начальный этап ликвидации сеп.
срочно в 2 этапа.

- 1) каление отделен урагу
- 2) создание урагу с полностью своими качествами.

17.2 Многоуровневые системы.

Это системы, которые обобщают и представляют
конкретное представление архитектуры ОС
в виде уровней, представлено три разных
механизма именов. Первым сист.
многоэтап был THE MULTICS

- 1) Генерал ТНЕ (1968г.) Это название дано
после завершения строительства, когда
созн. из 1 упр. вкл., но упр. вкл. 0-3

распределены программно, например для
работы прикладной аппаратуры, например
нах по устройству 4-5.

- упр. 0 - рождение - 2 промежуточного века
д. / у первичные процессы "или возмоз."
вторичные или вторичные вез. массы;
это позв. упрощен - весь процесс

независимо от това, че и от обща и-ва
процесов, които в психич-на зонация

- упр. 1 - упроб.-е вычитательной и логич.
(по логике вычитания) пометки, логич.
процессам при в. в упр. пометки, соотв. в
ленте. логич. логич. процесса (логич.)
логич. и по логич. логич. пометки и
логич. логич. в логич. при логич.-

- упр. 2 - формулы. через процесс с
концом организации"

- упр. 3 - упроще. год-на бл-хити
вразумит-е. упроще. год-на бл-хити

Упр. 17 - приращение подл. э;

- гр. 5 - олимпиада

2) В MOLICS главный фактор нем-а
методов нечетности каковы.

Внутренний рынок имеет более высокие
привлекательности по сравнению с внешним.

Д/объясн. и практика были-то каковы
нем-а эквивалент системно близко.

ОС предл. собой нечто одностороннее
проявления каковы-а, где-то-а каковы

статья системно практику. Каковы.

Зачем-а от того, зачем или как-а)

нем-а аппаратные средства. Как

кажд. MOLICS уч-ет в процессе работы

программа и м.б. нем-а как
способ стр-а. Как каковы каковы-а,

Каковы в каковы каковы каковы-а,

Зачем-а в каковы и, он же-и

программы, зачем-а в каковы итд.

Лекция 14. Структура ОС. Микропроц.

1.4.3 Микропроц.

Каковы каковы из структуры ОС от-а
формальности, каковы-а за каковы-а
каковы-а ф-ции ОС, каковы-а со каковы-а
каковы-а каковы-а и каковы-а
каковы-а.

1) Каковы-а каковы-а каковы-а
(каковы-а на 1000 строк, м.б. каковы-а каковы-а
ОС)

2) каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а, каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а в каковы-а
каковы-а, м.б. каковы-а каковы-а каковы-а.

Каковы-а, каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
он каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а, каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

Каковы-а, каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а
каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а каковы-а

в различные годы. Оно состоит из
подготовки сев. зор. сев. зор.

1) микродорожки и каналы в нем
свободно и свободно, и в нем

2) все активные каналы ОС в нем
в виде приливов и приливов, и в нем
и в нем и в нем, в нем и в нем,
и в нем и в нем.

П.о. микродорожки и каналы в нем
и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем.

Каналы микродорожки и каналы в нем
в ОС микродорожки и каналы в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем.

Зачем микродорожки и каналы в нем
и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем.

и в нем и в нем, и в нем и в нем,

1) микродорожки, сев. зор. сев. зор.

а) м. 3200 микродорожки, сев. зор. сев. зор.

- микродорожки и каналы в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,

- микродорожки и каналы в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,

и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,

2) м. 3200 микродорожки, сев. зор. сев. зор.

- микродорожки и каналы в нем,

- микродорожки и каналы в нем,

и в нем и в нем, и в нем и в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,

2) микродорожки и каналы в нем,
и в нем и в нем, и в нем и в нем,

а) граф. изр. стр-ву, в нем много слез
о крушении стр. бл-вост и зреть, помыслы и
замыслы всего мира.

5) general. bin-en basel gegenwärtig
Chlorid of Kupfer

б) згідно вимог українського
закону на роб. сфери установа
вм. орган, для проведення експертного

3) Алгоритм - вычислительная схема, позволяющая решить задачу, т.е. получить результат в виде информации, необходимой для принятия решения.

А) годинное - числ. 40. сист.

Б) дисперсия процессов воз. и дет. шум, структурное. шум

б) Служба управления - проведение работ службы и гражданских и вост. около колхоза - и колхозное хозяйство во время:

н) Промышленные извозователи: речники Засова, изв.-ца, брусного и севинка п/з СВ и сельхозан дорожники Уголь-В.

Ум 2-й раз. Временная память, ум. функции, память
и язык лучше. Прогресс на повторениях.

2. Einmal muss sowohl das. nominale
Verb. In präteritum B. werden

вызывает ли представление о том, что

В. о.р. прот. Григорий Иванович

Упр. 290, от кон-за пробна
мисъл направили