Билет №7

1. Проектирование программ: связность и цельность программных модулей.

Программное обеспечение проектируется по следующим принципам:

- 1. Принцип системного единства
- 2. Принцип развития
- 3. Принцип совместимости
- 4. Принцип стандартизации

<u>Принцип системного единства</u> подразумевает, что при создании, развитии и функционировании САПР связи между компонентами ПО должны обеспечивать ее целостность.

<u>Принцип развития</u>. ПО САПР должно создаваться и функционировать с учетом пополнения, совершенствования и обновления ее компонентов.

<u>Принцип совместимости</u>. Языки, символы, коды, информация и связи между компонентами системы должны обеспечивать их совместное функционирование и сохранять открытую структуру системы в целом.

<u>Принцип стандартизации</u>. При проектировании ПО САПР необходимо максимально унифицировать, типизировать и стандартизировать ПО, которое должно быть инвариантным (независимым) к проектируемым объектам.

Связанность (coupling) модуля является мерой взаимозависимости модулей. При создании систем необходимо стремиться к максимальной независимости модулей, т.е. связанность модулей должна быть минимальной.

При проектировании систем допустимыми являются: связанность (сцепление) по данным, связанность по образцу и связанность по управлению.

Модули связаны по данным, если они взаимодействуют через передачу параметров и при этом каждый параметр является элементарным информационным объектом. Это наиболее предпочтительный тип связанности (сцепления).

Модули связаны по образцу если один модуль посылает другому составной информационный объект (например, объект – библиографическая запись, которая содержит имя автора, название книги и т.д.).

Модули связаны по управлению, если один посылает другому информационный объект — флаг, предназначенный для управления его внутренней логикой.

Модули связаны по общей области в том случае, если они ссылаются на одну и туже область глобальных данных. Связанность (сцепление) по общей области является нежелательным, так как, во-первых, ошибка в модуле, использующем глобальную область, может неожиданно проявиться в любом другом модуле; во-вторых, такие программы трудны для понимания, так как программисту трудно определить какие именно данные используются конкретным модулем.

Модули связаны по содержимому в том случае, если один из них ссылается внутрь другого. Это недопустимый тип сцепления, ибо полностью противоречит принципу модульности, т.е. представления модуля в виде черного ящика.

2. Постоянные запоминающие устройства. Область применения.

ПЗУ предназначены для хранения постоянной или редко изменяющейся информации, которую можно считать также просто, как из ОЗУ.

По технологии изготовления кристалла:

- **ROM** (англ. *read-only memory*, постоянное запоминающее устройство), масочное ПЗУ, изготавливается фабричным методом. В дальнейшем нет возможности изменить записанные данные.
- **PROM** (англ. *programmable read-only memory*, программируемое **ПЗУ** (**ППЗУ**)) **ПЗУ**, однократно «прошиваемое» пользователем.
- **EPROM** (англ. *erasable programmable read-only memory*, перепрограммируемое/репрограммируемое **ПЗУ** (**ПППЗУ/РПЗУ**)).
- **EEPROM** (англ. electrically erasable programmable read-only memory, электрически стираемое перепрограммируемое **ПЗУ**). Память такого типа может стираться и заполняться данными несколько десятков тысяч раз. Одной из разновидностей EEPROM является флеш-память (англ. flash memory).

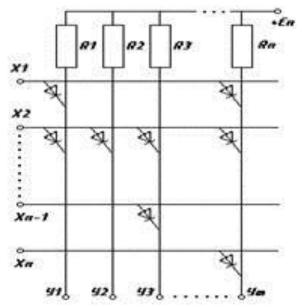
По виду доступа:

- С параллельным доступом такое ПЗУ может быть доступно в системе в адресном пространстве ОЗУ;
- С последовательным доступом такие ПЗУ часто используются для однократной загрузки констант или прошивки в процессор или ПЛИС, используются для хранения настроек каналов телевизора, и др.

По способу программирования микросхем (записи в них прошивки):

- Непрограммируемые ПЗУ;
- ПЗУ, программируемые только с помощью специального устройства *программатора* ПЗУ (как однократно, так и многократно прошиваемые). Использование программатора необходимо, в частности, для подачи нестандартных и относительно высоких напряжений (до +/- 27 В) на специальные выводы.
- Внутрисхемно (пере)программируемые ПЗУ (*ISP*, *in-system programming*) такие микросхемы имеют внутри генератор всех необходимых высоких напряжений, и могут быть перепрошиты без программатора и даже без выпайки из печатной платы, программным способом.
- В ПЗУ записывают программы в микроконтроллерах, начальные загрузчики (BIOS) в компьютерах, таблицы коэффициентов цифровых фильтров в сигнальных процессорах.

Для примера рассмотрим устройство масочных ПЗУ. В них накопитель программируется на стадии изготовления и информация, записываемая в него, определяется построением одного из слоев схемы при помощи специальных фотошаблонов. Запоминающая ячейка МПЗУ состоит из одного элемента — диода, и запись информации осуществляется включением этого элемента в определенное перекрестье матрицы. Это осуществляется при изготовлении кристалла МПЗУ с помощью сменной маски.

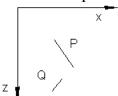


Выбор слова (информации) осуществляется при положительном сигнале на одной из линий шины адреса X_1 - X_n . Если диод присутствует в перекрестии, то на линии У появится 1 (для X_1 - это линии Y_2 и Y_m), а если диода нет, то 0 (это линии Y_2 и Y_3). Недостаток схемы - плохие динамические характеристики выходного сигнала, чтобы устранить этот недостаток, вместо диодов применяют БТ или МОП транзисторы. Применение такого транзистора приводит к улучшению динамических характеристик и ускорению перезаряда емкостей, что увеличивает быстродействие.

3. Приоритетные методы удаления скрытых поверхностей. BSP – деревья.

Алгоритм, использующий список приоритетов.

В алгоритме художника все компоненты 3D-сцены сортируются в порядке минимального значения глубины полигона. Дальнейшее развитие этот алгоритм получил в алгоритме, использующем список приоритетов.



Все полигоны 3D-сцены сортируются в порядке увеличения глубины z. Первые два полигона в этом списке именуются P и Q. Если $z_{max}^P < z_{min}^Q$, то P не заслоняет Q. Тогда P выводим в растр. Иначе рассматриваются 5 тестов. Если хоть один из этих тестов срабатывает, то P не загораживает Q, и P выводится в растр.

Тесты:

- 1. верно ли, что прямоугольные оболочки проекций P и Q не пересекаются по оси x;
- 2. верно ли, что прямоугольные оболочки проекций P и Q не пересекаются по оси y;
- 3. верно ли, что P целиком лежит по ту сторону плоскости, в которой лежит Q, которая находится дальше от камеры;
- 4. верно ли, что Q целиком лежит по ту сторону плоскости, в которой лежит P, которая находится ближе от камеры;

5. верно ли, что проекции полигонов Р и Q на ось ОХУ не пересекаются.

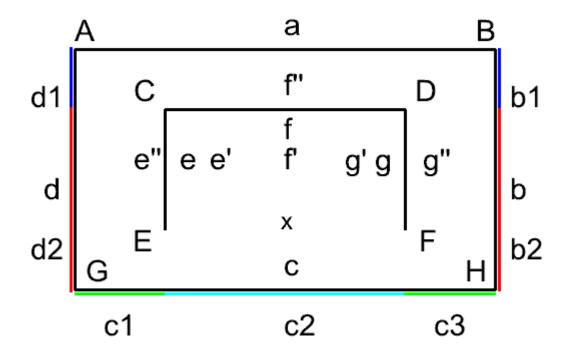
Если ни один из тестов не дает ответ "да", то меняют местами в списке Р и Q и выполняют тесты заново. Если в этом случае тесты не сработали, то произошло зацикливание. В этом случае Р разбивает Q на 2 части Р1 и Р2. После разбиения переходим к первому пункту алгоритма.

BSP-деревья

Дальнейшее развитие предыдущий алгоритм получил в алгоритме, использующем BSP – дерево.

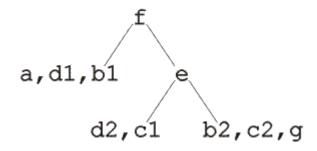
BSP дерево — это некая структура данных, которая, будучи построена один раз для некоторого 3D объекта, позволяет потом без особых затрат времени сортировать по удаленности поверхности этого 3D объекта при рассмотрении его с разных точек зрения.

Для того чтобы объяснить принцип работы BSP дерева лучше начать с примера. Рассмотрим рисунок комнаты.

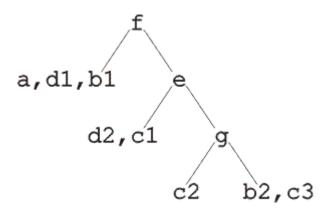


Выберем поверхность \mathbf{f} в качестве корневой. Разобьём поверхности \mathbf{b} и \mathbf{d} , так как они не находятся ни точно слева, ни точно справа от \mathbf{f} . Разобьём все поверхности на две категории: те, что слева (они все будут в левой ветви) и те, что справа (они будут в правой ветви). Это будет разбиение:

Мы можем завершить формирование левой ветви. Вершины \mathbf{a} , $\mathbf{d}\mathbf{1}$, $\mathbf{b}\mathbf{1}$ никогда не будут зрительно перекрывать друг друга. С другой стороны, то есть справа, поверхность \mathbf{e} может иногда закрывать $\mathbf{d}\mathbf{2}$. Так что мы выбираем \mathbf{e} и делим с помощью поверхности \mathbf{e} как с помощью поверхности \mathbf{f} . Это заставляет нас разбить \mathbf{c} . Мы разбили все поверхности так:



Затем, разобьём по поверхности ${\bf g}$, разбивая опять ${\bf c}$, и все получившиеся разбиения будут представлять собой листья.



Будем разбивать до тех пор, пока не останется по одной поверхности в вершине:

