# Каналы информационного обмена с централизованным управлением. Магистральные и локальные каналы

Кафедра АСВК, Лаборатория Вычислительных Комплексов Балашов В.В.

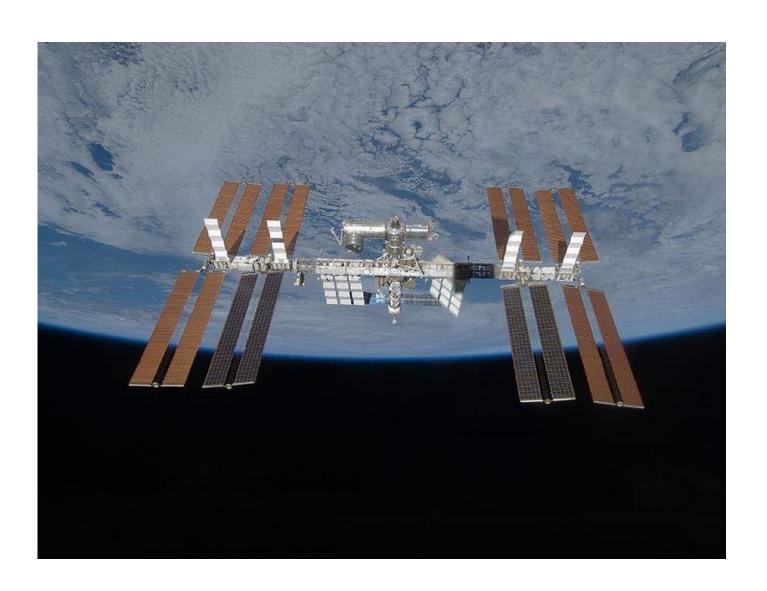
# План лекции. Часть 1: каналы с централизованным управлением на основе общей шины. Иерархия сети ИУС РВ.

- •Примеры иерархической организации сети ИУС РВ
- •Принципы работы каналов с централизованным управлением.
- •Протокол информационного обмена на примере канала MIL STD-1553B.
- •Задача построения расписания обменов.
- •САПР циклограмм.
- •Шина CAN и организация на ней обмена с централизованным управлением.

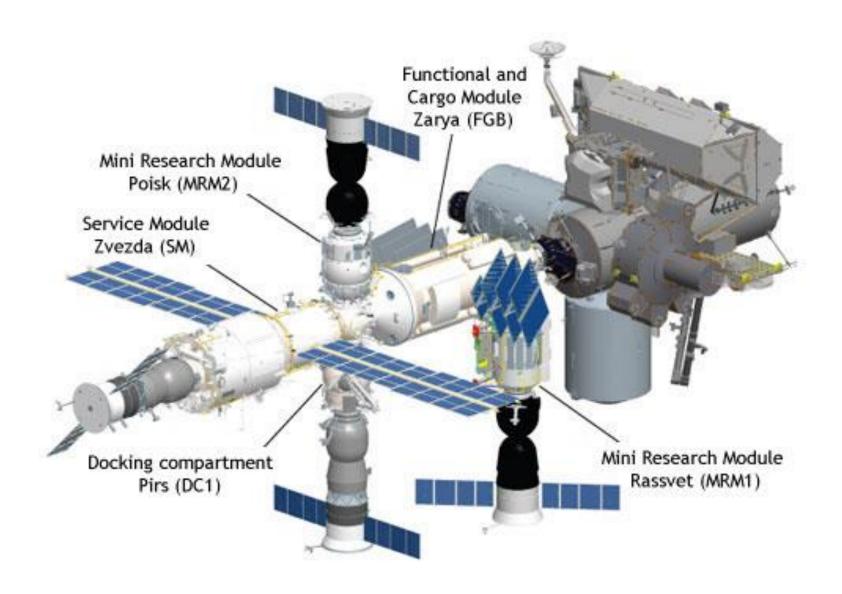
# План лекции. Часть 2: каналы с централизованным управлением на основе кольца с арбитражем Fibre Channel

- •Топологии и классы обслуживания стандарта Fibre Channel.
- •Описание работы кольца с арбитражем.
- •Процедура арбитража.
- •Протокол FC-AE-1553.
- •Задача построения магистральных каналов информационного обмена с использованием кольца с арбитражем FC.

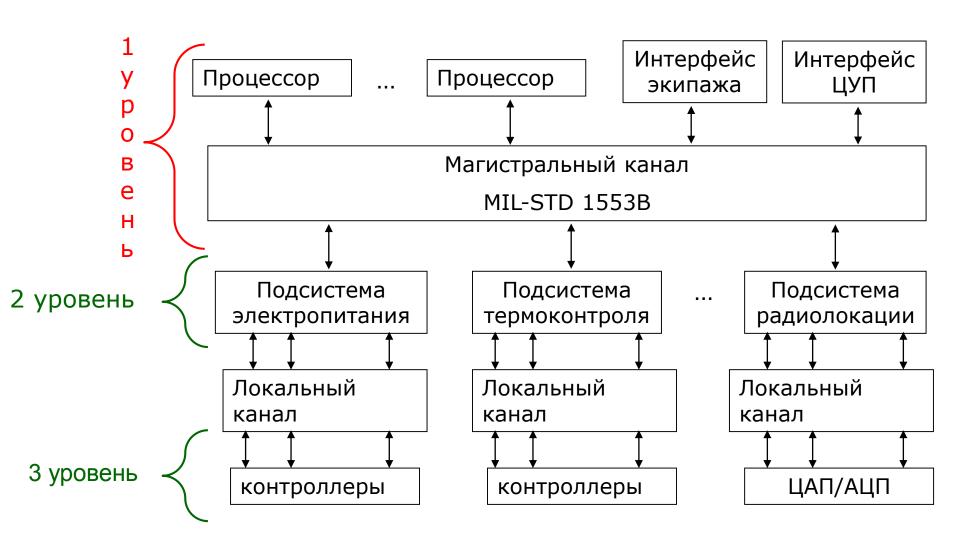
#### Международная космическая станция



## Российский сегмент МКС



#### **Иерархическая организация ИУС РВ МКС**



#### Типичные режимы

- стандартный режим;
- режим микрогравитации для выполнения научных экспериментов;
- режим сближения и стыковки с транспортными кораблями;
- режим для выхода экипажа в открытый космос;
- режим выживания с отключением наименее важных экспериментов и систем;
- режим аварийного покидания экипажем МКС.

Режим -> набор сообщений, расписание передачи

• [В.Куминов, Б. Наумов. Космические компьютеры: открытые стандарты и технологии выходят в открытый космос // Мир компьютерной автоматизации, 2002, №3]

## «Фокусы» с каналом MIL STD-1553B

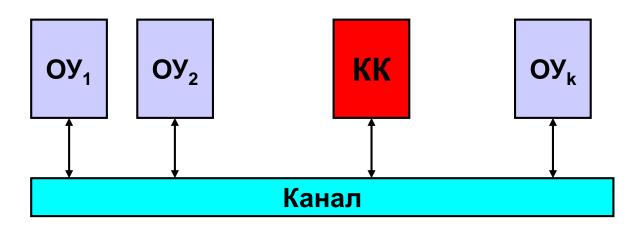
 Ракета-носитель ARIANE 5: обнаружение разделения ступеней (разрыв магистрали)



 Транспортный корабль ATV: индикация успешной стыковки (соединение периферийного канала)



#### Канал с централизованным управлением



- Контроллер управляет обменами в соответствии с предварительно построенным расписанием обменов.
- Информация передается в виде сообщений, которые состоят из командных слов, слов данных и ответных слов.
- Обмен информацией осуществляется асинхронно путем поочередной передачи информации по принципу "команда-ответ".

### Преимущества каналов с централизованным управлением

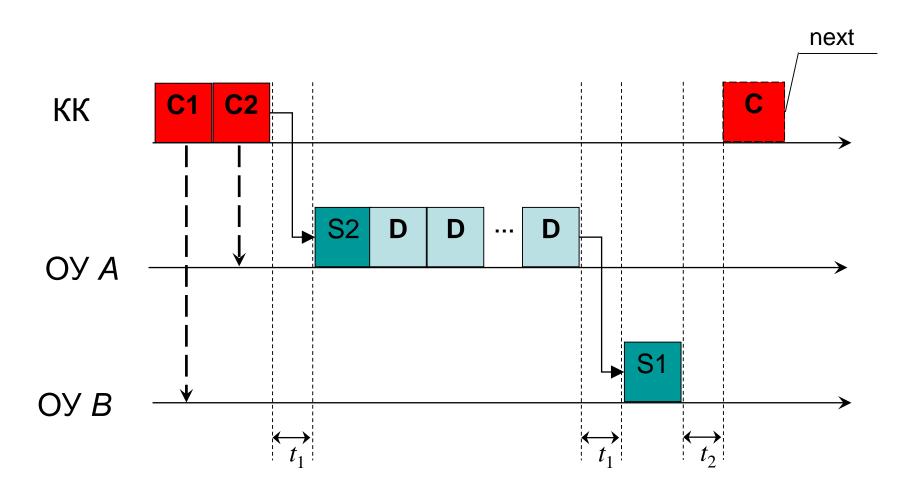
- Отсутствие конфликтов.
- Гарантированная передача сообщений в режиме реального времени.

• Минимальное количество «проводов» в сети обмена.

### Промышленные каналы с централизованным управлением

- MIL STD-1553B
- Модификации MIL STD-1553B:
  - MIL STD-1773 (оптика)
  - Space Shuttle MIA bus (более длинное слово)
  - EBR-1553 (топология «звезда»)
- MIL STD-1760 (иерархия)
- STANAG 3910
- FC-AE-1553
- CAN bus с «искусственной» централизацией

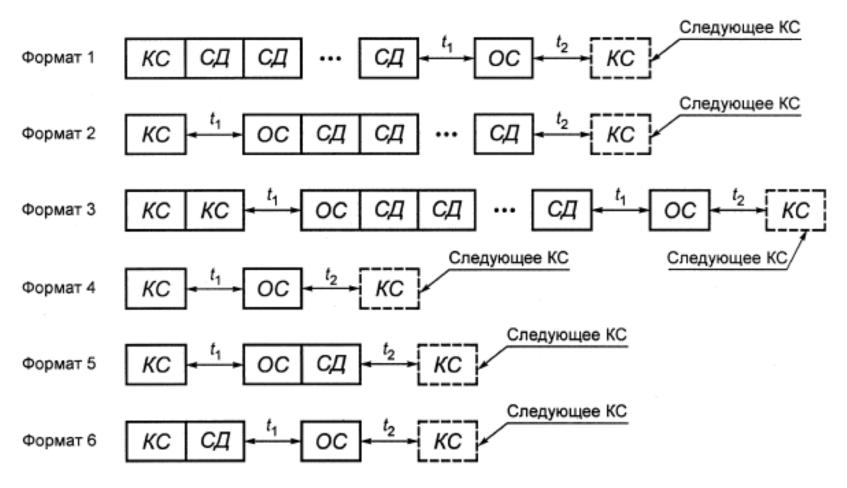
#### MIL STD-1553В:передача сообщения



### MIL STD-1553В: форматы сообщений

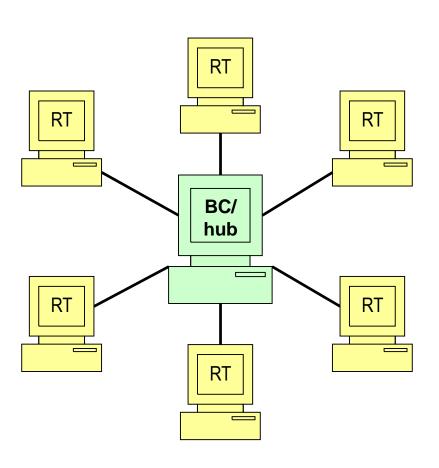
	передача данных	
point-to-point	КК-ОУ	
	ОУ-КК	
	ОУ-ОУ	$\begin{array}{ c c c c c c c c c c c c c c c c c c c$
broadcast	КК-ОУ	<b>C D D D</b>
	ОУ-ОУ	CC SDDD

# То же, по-русски



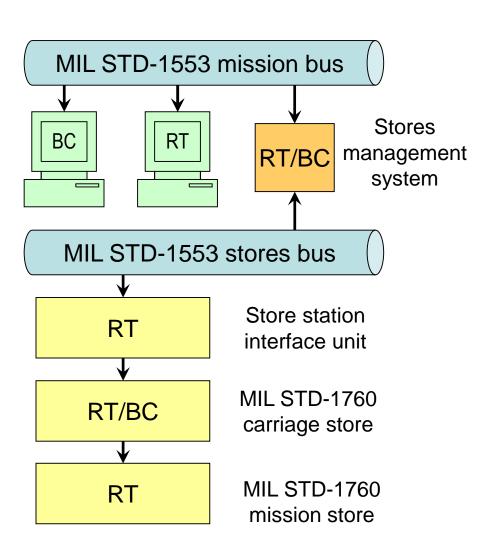
KC — командное слово;  $C\mathcal{I}$  — слово данных; OC — ответное слово;  $t_1$  — пауза перед выдачей ответного слова;  $t_2$  — пауза между сообщениями

# EBR-1553 (Enhanced Bit Rate)



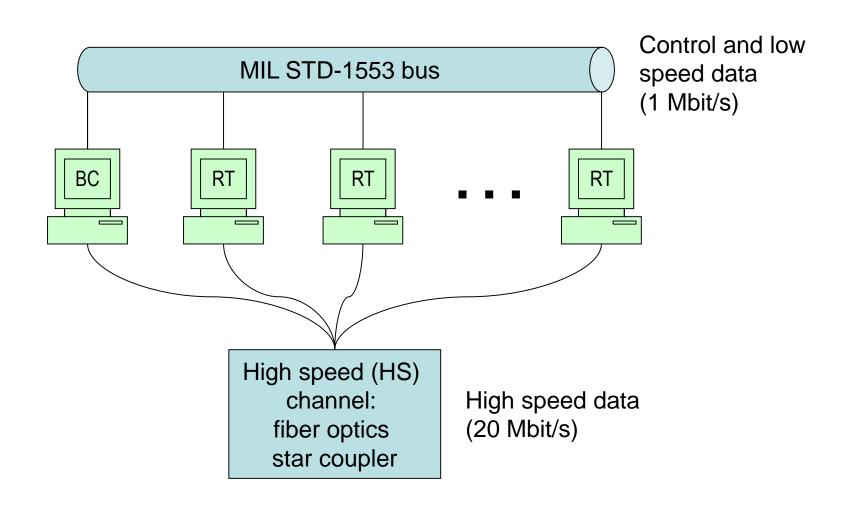
- Evolution of MIL STD-1553B
- Features:
  - 10 Mbit/s
  - Star topology with controller combined with network hub
  - No RT-RT exchanges

# MIL STD-1760: hierarchy

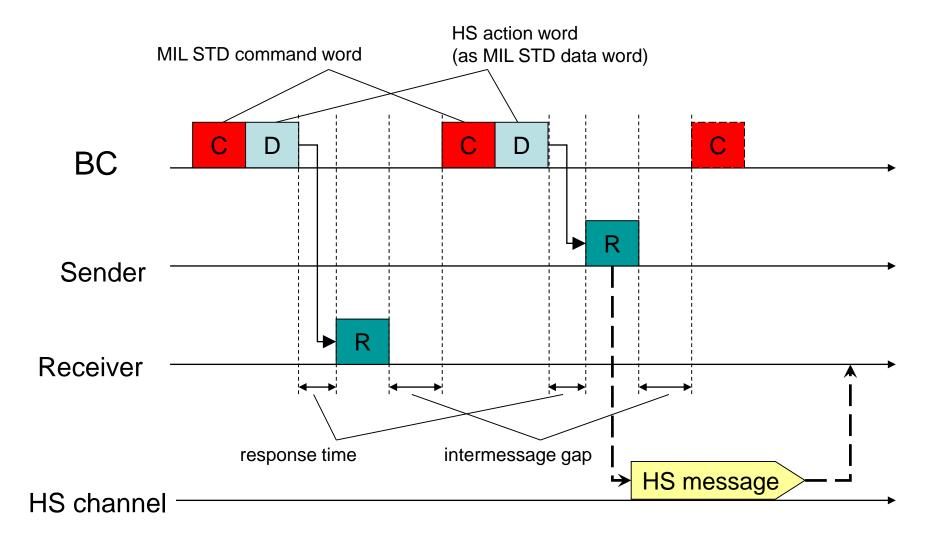


- Extends MIL STD-1553 for aircraft/store interfaces
- Defines standard message formats for store control and monitoring functions
- Gives attention to safety issues:
  - architecture redundancy (dual buses)
  - protocol redundancy (CRC in data words, headers and CRC in messages)
  - special message formats for safety check
  - address confirmation field in critical control messages

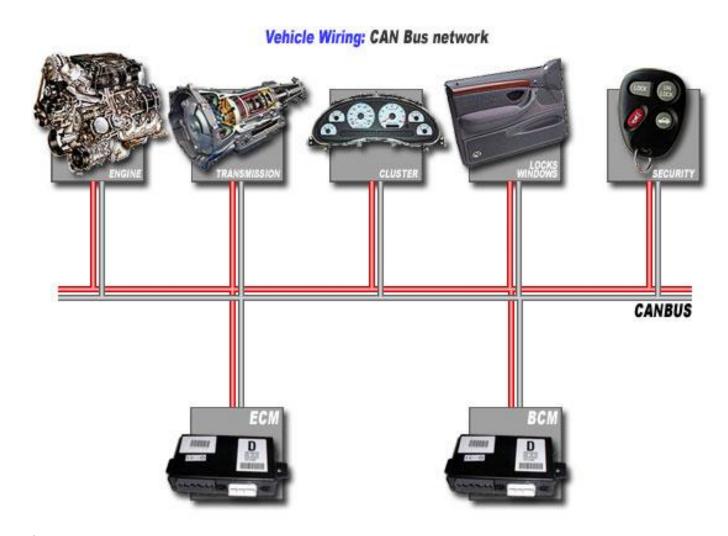
## STANAG 3910: topology



## STANAG 3910: exchange example



## Шина CAN



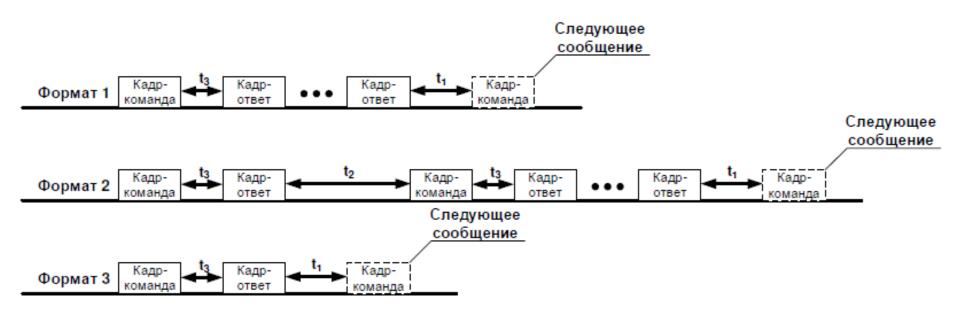
- служебная шина
- короткие сообщения

## Шина CAN: арбитраж

- Каждый абонент «слышит» передачу данных
- Нет передачи данных => можно начинать отправку своих данных
- Конфликт => абонент с «меньшим» адресом отступает

 Проблема: как ограничить задержку доставки данных?

# CAN с централизованным управлением



## Математика...

- Шина может рассматриваться как одноприборное устройство, обслуживающее исходно заданный набор работ без прерываний.
- Расписание выполнения работ, представляет собой упорядоченное множество

$$H = \left\{ s_{j}^{*} \right\}_{k=1}^{N_{H}}, j \in J$$

•  $J = \{(t_j, s_j, f_j)\}$  - исходно заданный набор работ (длительности, директивные сроки)

• Множество корректных расписаний  $H^*$  определим набором ограничений:

$$\begin{split} g_1: (\forall j \in H) & \Rightarrow \left( (s_j^* \geq s_j) \land (f_j^* \leq f_j) \right) \\ g_2: (\forall j \in H) & \Rightarrow \left( f_j^* - s_j^* = t_j \right) \\ g_3: (\forall (j,l) \in H, j \neq l) & \Rightarrow \left( ((s_j^* < s_l^*) \lor (s_j^* \geq f_l^*)) \land ((f_j^* \leq s_l^*) \lor (f_j^* > f_l^*)) \right) \end{split}$$

• Задача:

$$\max_{H \in H^{*'}} |H|$$

• известна в теории расписаний как задача о выборе максимального числа совместимых заявок и является *NP*—трудной.

• Для частной задачи:

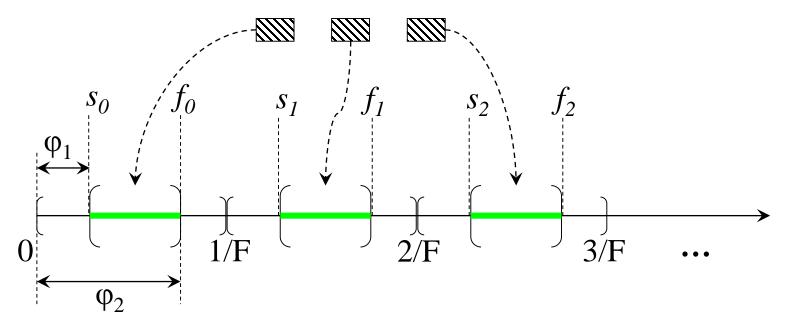
$$\max_{H \in H^{*'}} |H|$$

$$\forall j: t_j = f_j - s_j$$

• известен оптимальный жадный алгоритм сложности *O*(*n*·log *n*).

# Задача построения расписания передачи сообщений по шине

- Исходный напор периодических сообщений преобразуется во множество работ *J.*
- Сообщение т: (F, φ<sub>1</sub>, φ<sub>2</sub>, t).

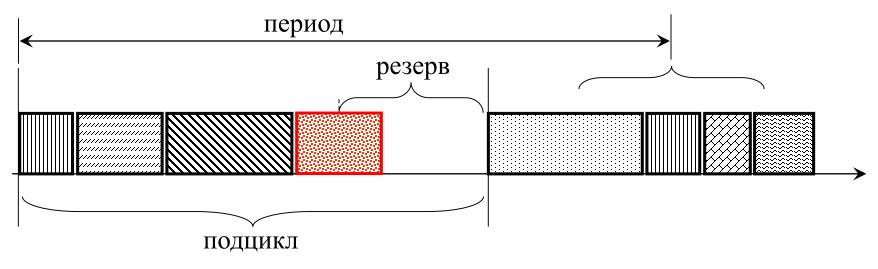


# Задача построения расписания передачи сообщений по шине

#### Дано:

- Множество работ, которые должны выполняться на системе  $J = \{j\}_{j=1}^{N_j}$
- Технологические ограничения на корректность расписания  $g_i(H, \bar{x}) \leq 0, \; i = 4...N_g$
- Вектор параметров технологических ограничений  $\bar{x} = (x_1...x_{N_x})$

# Пример: технологические ограничения на расписание передачи сообщений по шине



- Одна цепочка работ в подцикле
- Резерв времени в конце подцикла
- Максимальная длина цепочки работ
- Максимальное отклонение расстояния между последовательными работами одного сообщения от периода сообщения

#### Ограничения для схемы с подциклами

- g4 в каждом подцикле может находиться не более 1 цепочки работ.
- g5 интервалы выполнения работ не должны пересекать границы подцикла.
- g6 время начала цепочки работ относительно начала подцикла не должно быть меньше заданного значения.
- g7 в конце подцикла должен быть зарезервирован интервал времени.
- g8 число работ в цепочке не должно превышать заданного значения.
- д9 сдвиг работы «вправо» по временной оси на время, не превышающее значение равное заданному проценту от интервала «время начала выполнения работы минус время начала цепочки» не должен приводить к нарушению директивного времени завершения работы или требования к минимальному резерву времени в конце подцикла.

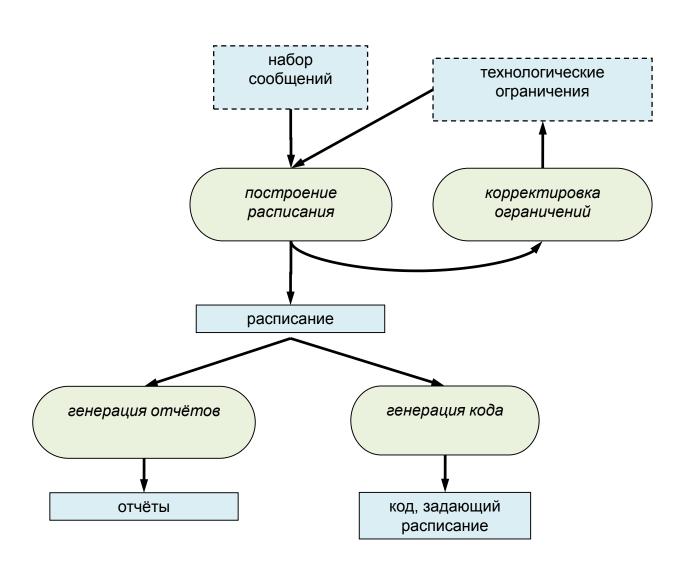
#### Ограничения для схемы без подциклов

- $g_4$  число работ в цепочке не должно превышать заданного значения.
- $g_5$  суммарная длительность выполнения работ цепочки не должна превышать заданного значения.
- g<sub>6</sub>- интервал времени между последовательными цепочками должен быть не меньше заданного значения.
- g<sub>7</sub>- сдвиг работы «вправо» по временной оси на время, не превышающее значение равное заданному проценту от интервала «время начала выполнения работы минус время начала цепочки» не должен приводить к нарушению директивного времени завершения работы или требования к минимальному интервалу времени между последовательными цепочками.

#### САПР циклограмм

- 1. Создание проекта: наполнение базы данных информацией о структуре бортовой сети и исходных данных (*J*, , *g*<sub>i</sub>(*H*,*X*) , *X*).
- 2. Автоматическое построение расписания;
- 3. Возможность ручной корректировки расписания.
- 4. В случае, если нельзя построить полное и корректное расписание: автоматическая корректировка значений *X*.
- Генерация программного кода, задающего расписание.
- Генерация отчётов о входных данных и построенных расписаниях.

# **САПР циклограмм** (диаграмма технологического процесса)

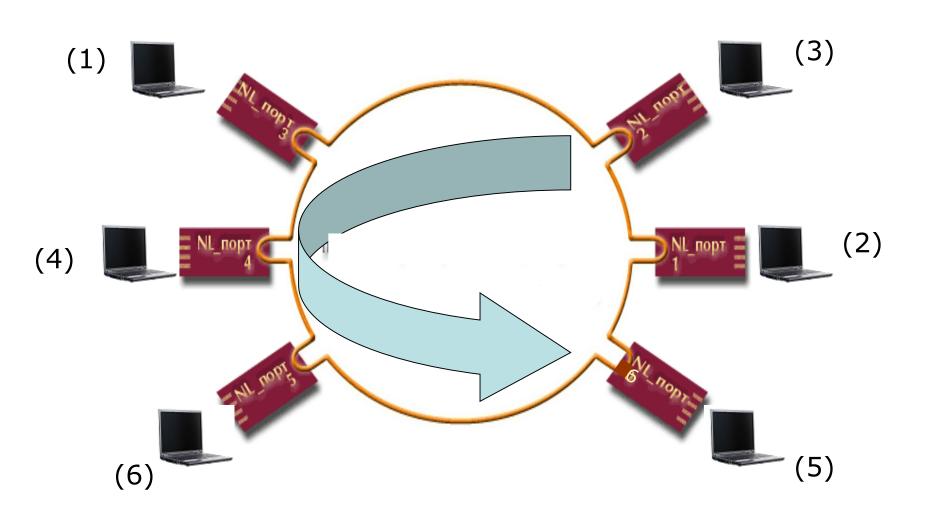


#### САПР циклограмм

- Расписания, построенные "САПР циклограмм", совместимы с адаптерами MIL STD-1553B, поддерживающими выполнение цепочек работ.
- Такие адаптеры поставляются фирмами DDC, Condor Engineering, Элкус и предназначены для функционирования под управлением OC PB QNX, VxWorks, а также OC Linux с расширениями реального времени.

[Р. Смелянский, В. Костенко, В. Балашов, В. Балаханов. Инструментальная система построения расписания обмена данными по каналу с централизованным управлением // Современные технологии автоматизации.
 - 2011. - № 3]

# Кольцо с арбитражем



# Топологии и классы обслуживания стандарта Fibre Channel

• точка-точка (Point-to-Point),

• коммутируемая сеть (Switched Fabric),

• кольцо с арбитражем (Arbitrated Loop,).

# Кольцо с арбитражем Fibre Channel (*классы* обслуживания)

 класс 1 – выделенное соединение с подтверждениями;

 класс 2 – передача без установки соединения с подтверждениями;

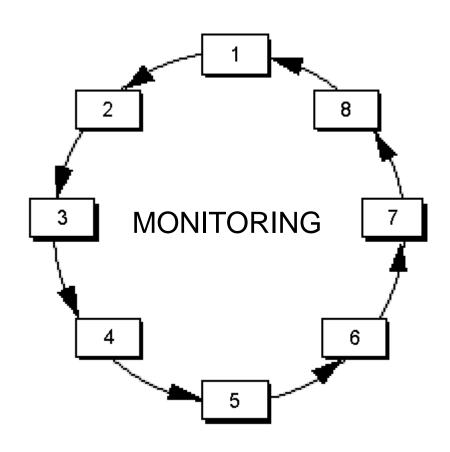
 класс 3 – передача без установки соединения без подтверждений.

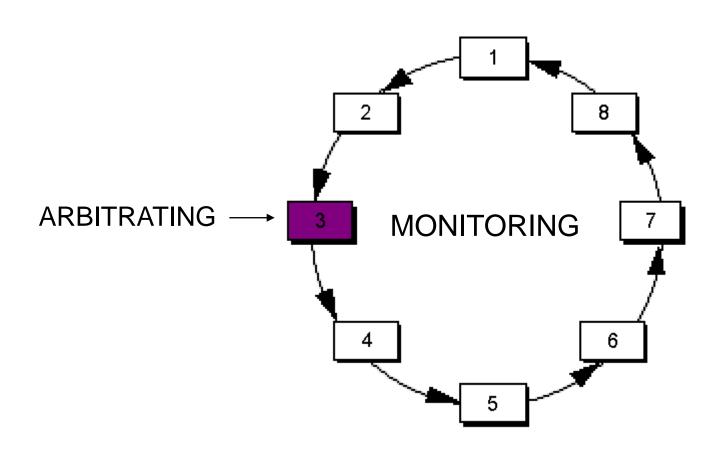
#### Описание работы кольца с арбитражем

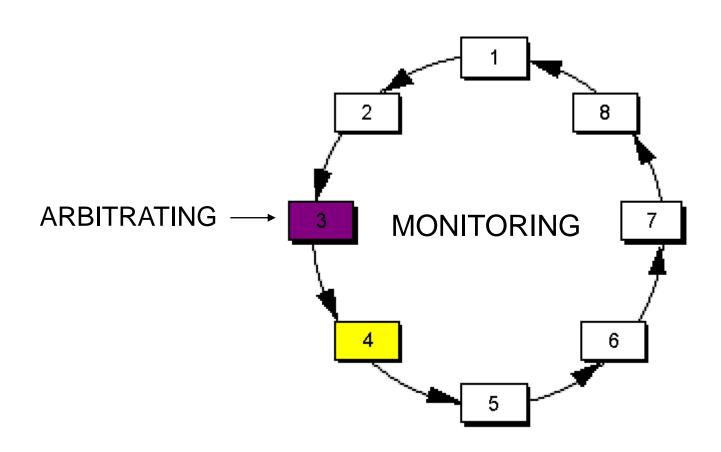
- MONITORING все принятые портом слова ретранслируются далее, т.е. порт передает в выходной канал принятый набор из 40 бит.
- ARBITRATING порт переходит в это состояние, когда ему необходимо получить доступ к кольцу для передачи информации.
- *ARBITRATION WON* состояние, в котором порт считается выигравшим арбитраж.
- *OPENED* порт-приемник переходит в это состояние, когда он получает слово OPN с указанием своего адреса.

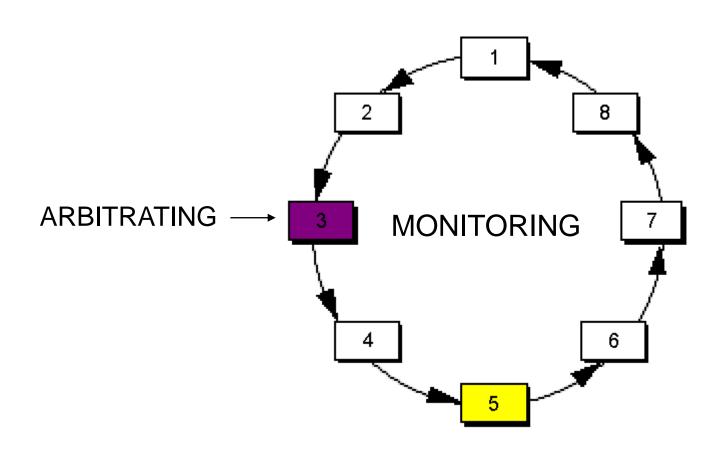
#### Описание работы кольца с арбитражем

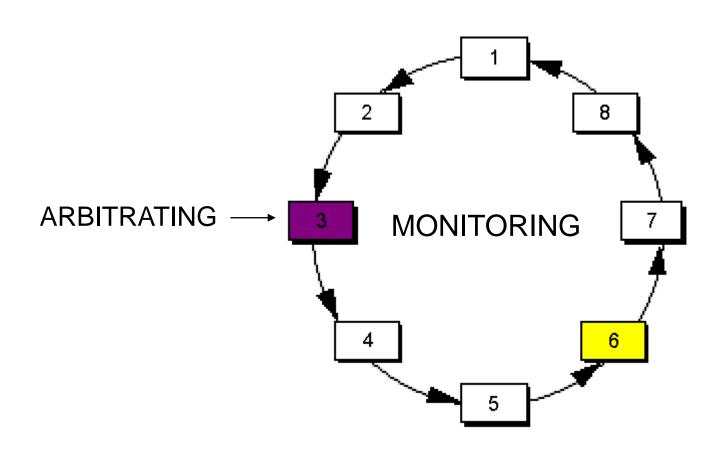
- *OPEN* порт начинает передавать кадр с данными.
- XMITTED CLOSE порт переходит в это состояние, когда у него больше нет данных для передачи, и для закрытия портов-приемников он передал служебное слово CLS.
- RECEIVED CLOSE порт-приемник переходит в это состояние, когда он получает служебное слово CLS. В этом состоянии порт ретранслирует слово CLS и переходит в состояние MONITORING.

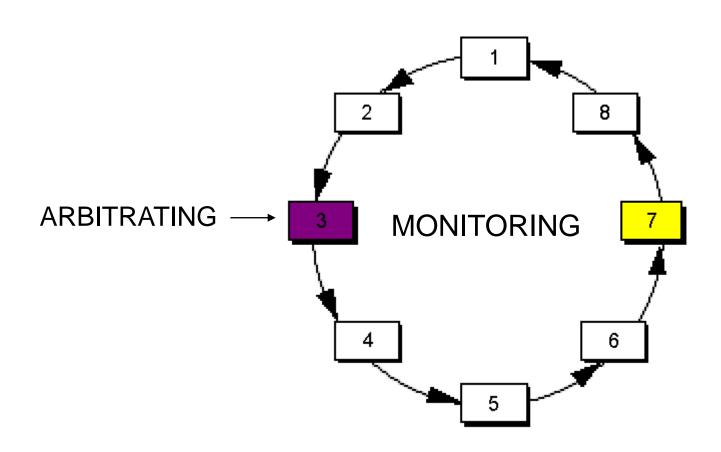


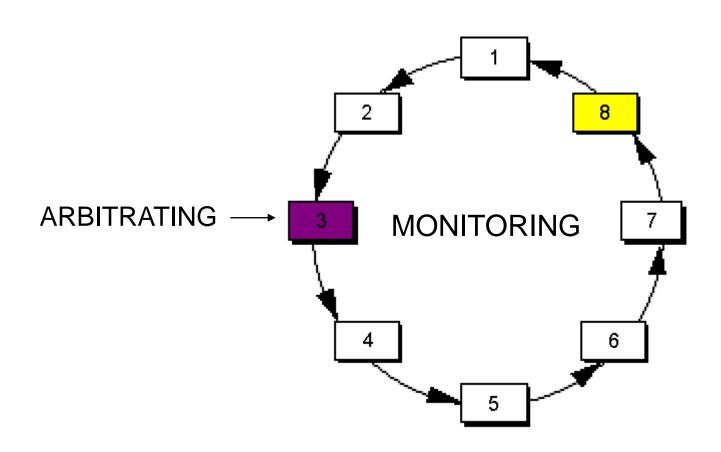


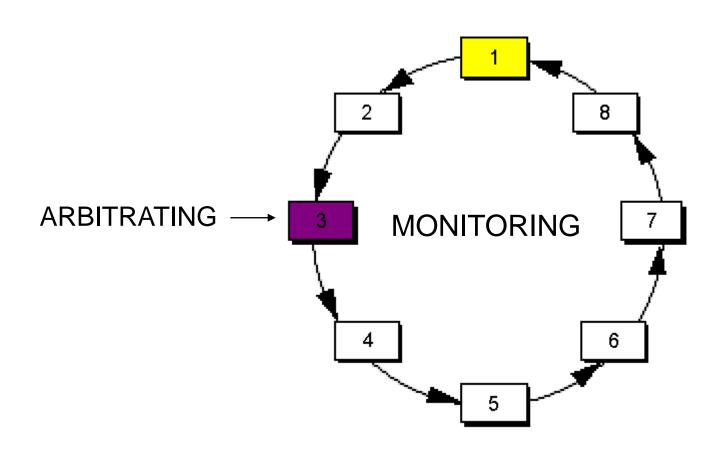


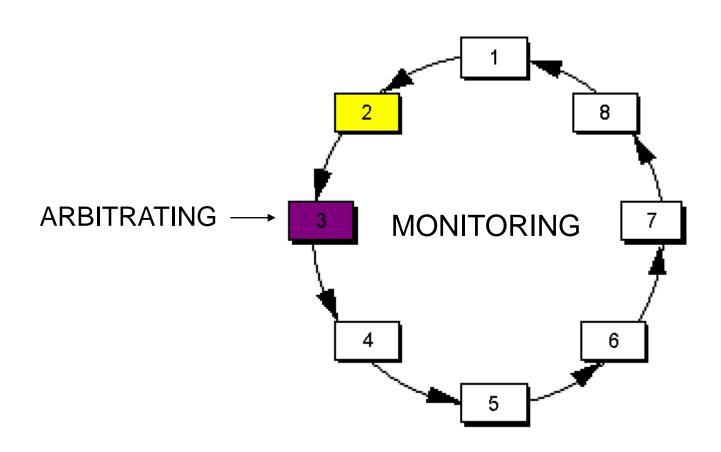


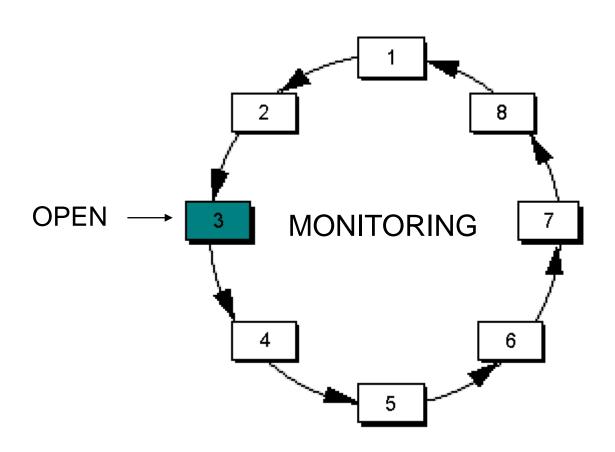


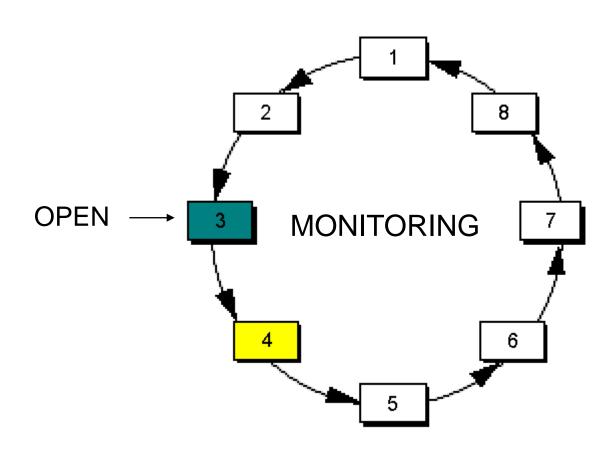


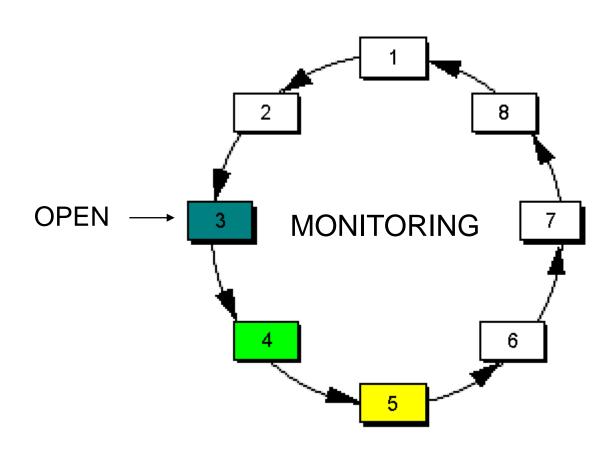


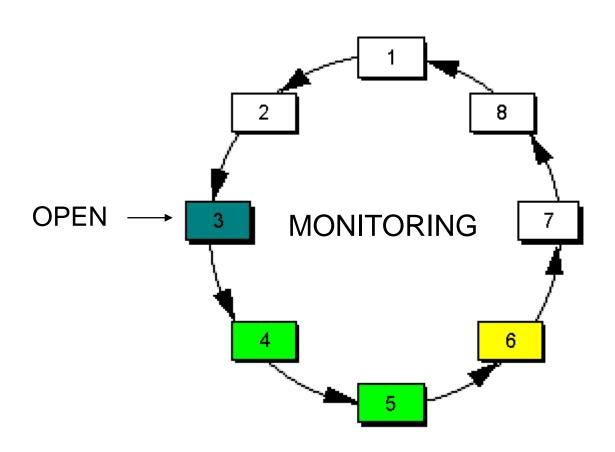


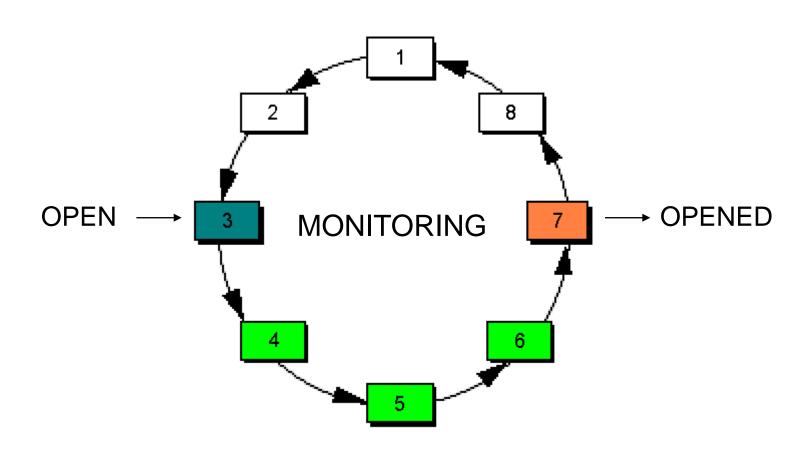


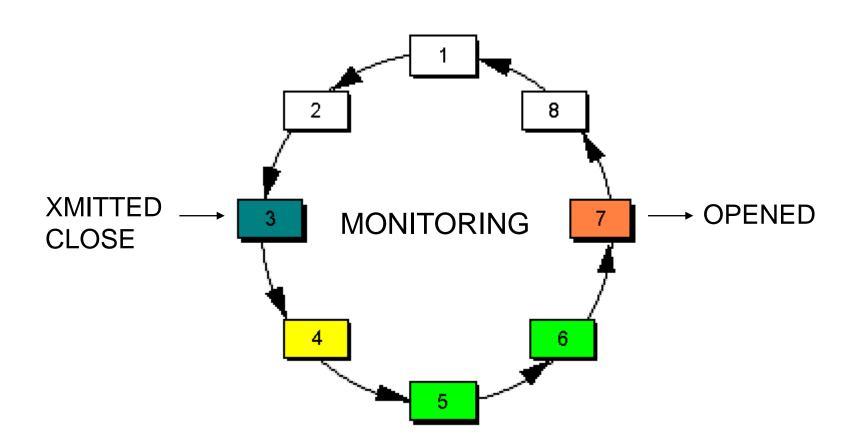


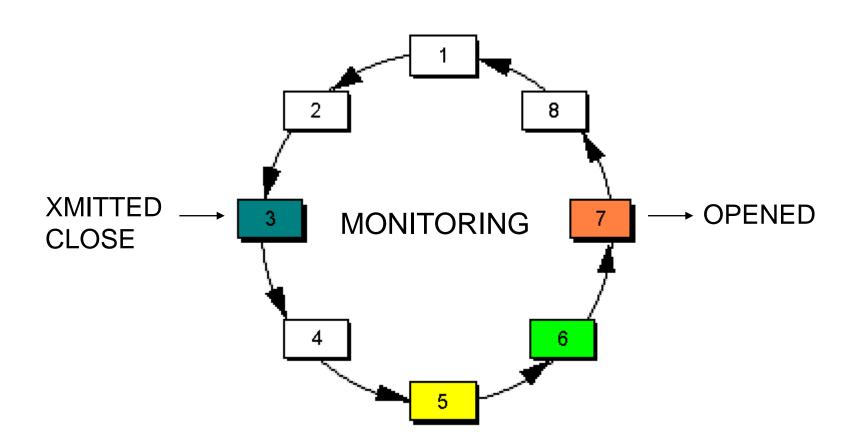


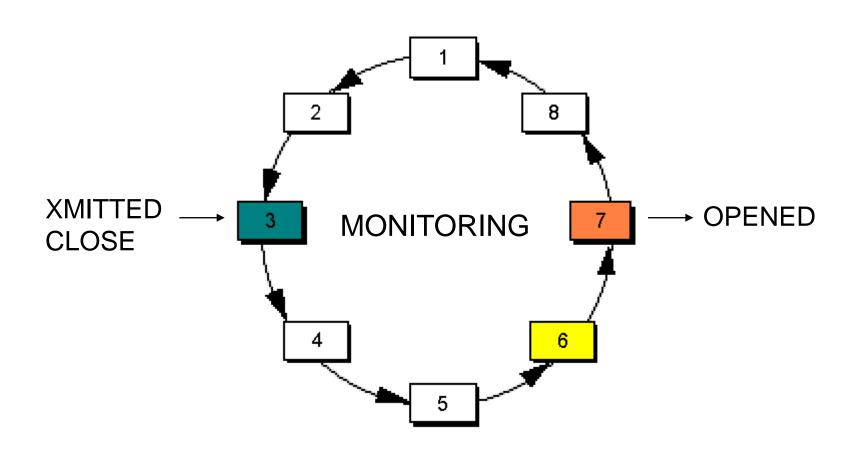


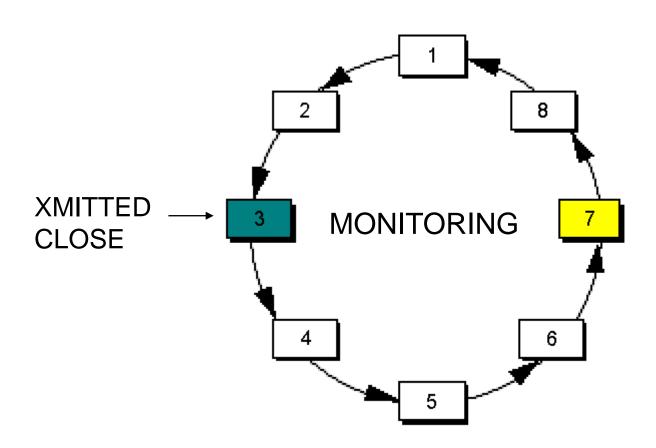


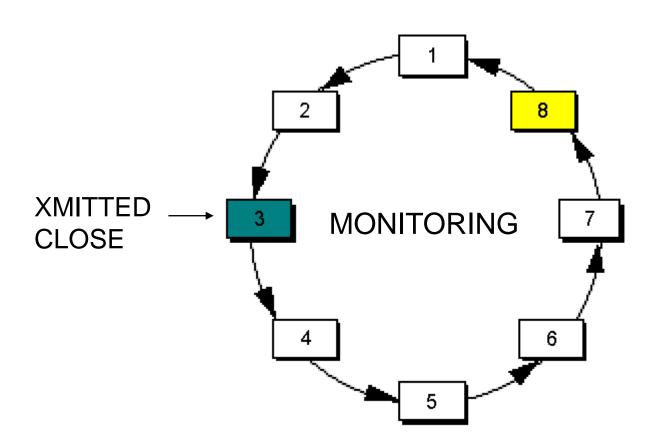


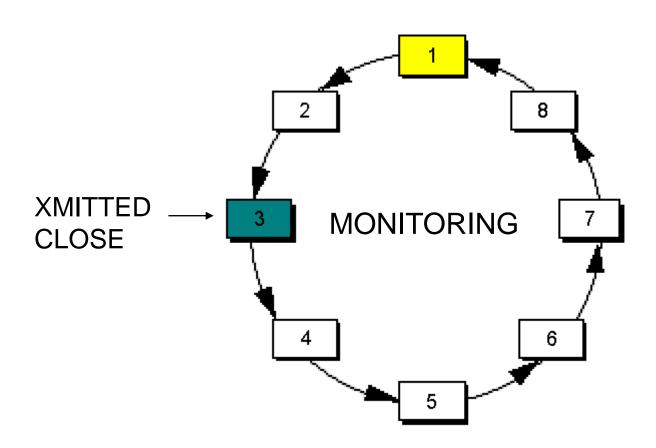


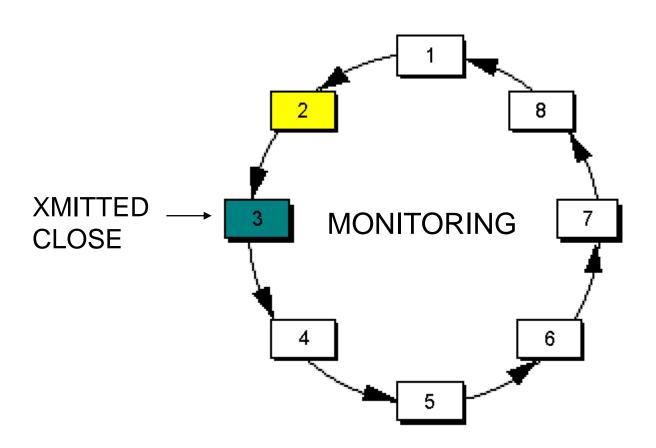


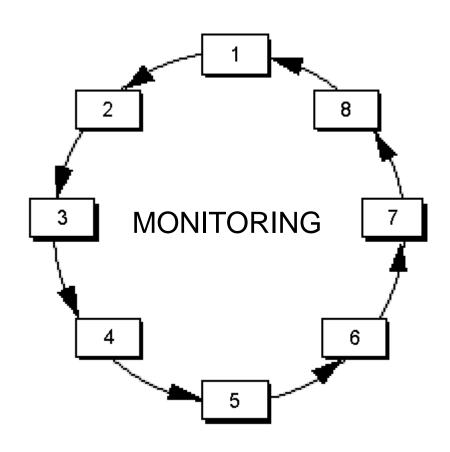










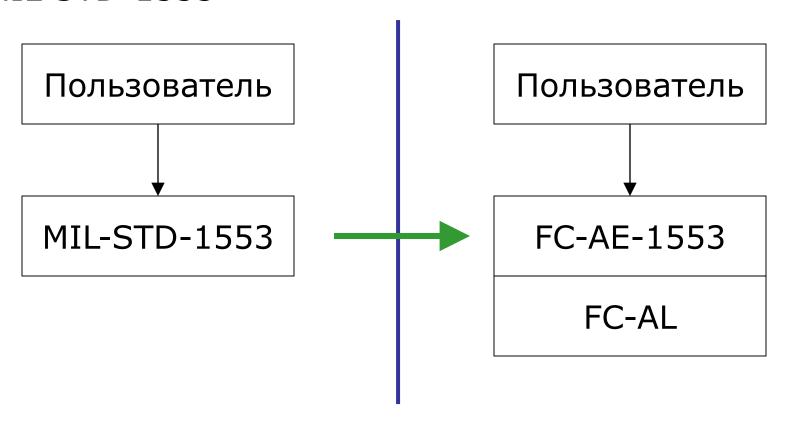


#### Протокол FC-AE-1553

- Протокол FC-AE-1553 является протоколом верхнего уровня и эмулирует работу канала MIL STD-1553В в кольце с арбитражем.
- Оконечные устройства кольца с арбитражем сами не инициируют информационные обмены. За это отвечает специально выделенное оконечное устройство кольца с арбитражем, называемое контроллером кольца с арбитражем.

#### Протокол FC-AE-1553

протокол верхнего уровня для отображения на Кольцо с арбитражем архитектуры MIL-STD-1553



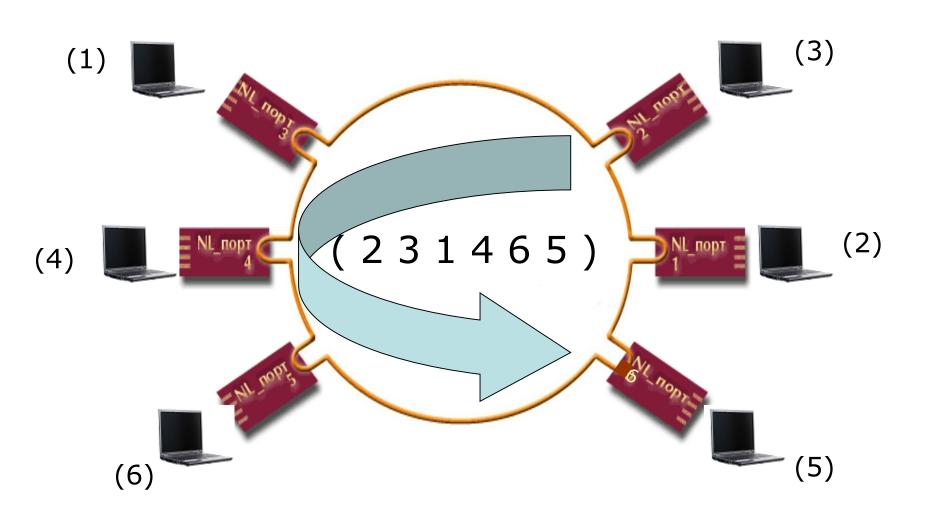
#### Протокол FC-AE-1553

- Передача данных от абонента А к абоненту В:
  - 1) передача сообщения от контроллера кольца оконечному устройству с адресом *А* с командой передать сообщение оконечному устройству с адресом *В;*
  - 2) передача сообщения с данными от оконечного устройства с адресом А оконечному устройству с адресом *В*.

# Задача построения магистральных каналов информационного обмена с использованием кольца с арбитражем FC

- Выбор порядка расположения оконечных устройств в кольце с арбитражем.
  - от порядка следования устройств зависит длительность передачи сообщений
- Назначение адресов оконечным устройствам.
  - влияет на арбитраж, если нет централизованного управления
- Построение расписания обменов.

#### Топология кольца с арбитражем



#### Построение расписания обменов

- Для схемы с централизованным управлением. Эта задача возникает, если используется протокол FC-AE-1553 и формулируется аналогично задаче для канала MIL STD-1553B.
- Для схемы с децентрализованным управлением. В этом случае должно составляться расписание выставления заявок на арбитраж для каждого оконечного устройства.

# Далее...

- Каналы информационного обмена на основе коммутаторов
  - **ТОПОЛОГИЯ**
  - виртуальные каналы
  - планирование обмена