

ГОСУДАРСТВЕННЫЙ СТАНДАРТ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

---

ИНФОРМАЦИОННАЯ ТЕХНОЛОГИЯ  
ПЕРЕДАЧА ДАННЫХ И ОБМЕН  
ИНФОРМАЦИЕЙ МЕЖДУ СИСТЕМАМИ.  
ФОРМАЛИЗОВАННОЕ ОПИСАНИЕ УСЛУГ  
ТРАНСПОРТНОГО УРОВНЯ  
(ГОСТ 34.960—91) НА ЯЗЫКЕ  
LOTOS

Издание официальное



ГОССТАНДАРТ РОССИИ  
Москва

БЗ 12-92/1177 3780 =

Предисловие

**1 ПОДГОТОВЛЕН И ВНЕСЕН** Техническим комитетом по стандартизации ТК 22 «Информационная технология»

**2 УТВЕРЖДЕН И ВВЕДЕН В ДЕЙСТВИЕ** Постановлением Госстандарта России от 29.12.93 № 293

Настоящий стандарт подготовлен на основе применения аутентичного текста международного стандарта ИСО МЭК ТО 10023—92 «Информационная технология. Передача данных и обмен информацией между системами. Формализованное описание ИСО 8072 на LOTOS»

**3 ВВЕДЕН ВПЕРВЫЕ**

© Издательство стандартов, 1994

Настоящий стандарт не может быть полностью или частично воспроизведен, тиражирован и распространен в качестве официального издания без разрешения Госстандарта России

## СОДЕРЖАНИЕ

1	Область применения	1
2	Нормативные ссылки	1
3	Определения	2
4	Символы и сокращения	2
5	Соглашения	2
6	Требования	3
7	Введение в формализованное описание	3
8	Типы данных на интерфейсе	4
9	Глобальные ограничения	30
10	Обеспечение транспортного соединения	32
11	Локальные ограничения для оконечного пункта ТС	33
12	Межоконечные ограничения для одного ТС	37
13	Идентификация транспортных соединений	43
14	Принятие транспортных соединений	45
15	Управление потоком при помощи обратной связи	46
16	Передача в режиме-без-установления-соединения	47
	Библиографические данные	49

**ГОСУДАРСТВЕННЫЙ СТАНДАРТ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ**

Информационная технология

**ПЕРЕДАЧА ДАННЫХ И ОБМЕН ИНФОРМАЦИЕЙ МЕЖДУ СИСТЕМАМИ.  
ФОРМАЛИЗОВАННОЕ ОПИСАНИЕ УСЛУГ ТРАНСПОРТНОГО УРОВНЯ  
(ГОСТ 34.960—91) НА ЯЗЫКЕ LOTOS**Information Technology. Telecommunications and Information Exchange  
Between Systems. Formal Description of 8072 in LOTOSДата введения 1994—07—01**1 ОБЛАСТЬ ПРИМЕНЕНИЯ**

Настоящий стандарт распространяется на транспортный уровень эталонной модели взаимосвязи открытых систем (ВОС) и определяет услуги транспортного уровня ВОС, определенные в ГОСТ 34.960, при помощи метода формализованного описания LOTOS, определенного в ИСО 8807.

Примечание — Формальное определение типов данных и процессы, представленные в настоящем стандарте, могут использоваться для формализованного описания протоколов транспортного и сеансового уровней ВОС на языке LOTOS.

**2 НОРМАТИВНЫЕ ССЫЛКИ**

Нижелерчисленные стандарты содержат положения, которые путем ссылок на них по тексту образуют положения настоящего стандарта. Все ссылки предполагают последнее издание указанных стандартов.

Национальные комитеты — члены МЭК и ИСО имеют списки международных стандартов, действующих на текущий момент.

ГОСТ 28906—91 (ИСО 7498—84, ИСО 7498—84 Доп. 1—84)  
Системы обработки информации. Взаимосвязь открытых систем.  
Базовая эталонная модель

ГОСТ 34.960—91 (ИСО 8072—86, Доп. 1—86 ИСО 8072—86)  
Системы обработки информации. Взаимосвязь открытых систем.  
Определение услуг транспортного уровня

ИСО 8072—86/Поп. 1 Системы обработки информации. Взаимосвязь открытых систем. Определение услуг транспортного уровня. Техническая поправка 1\*.

ИСО/ТО 8509—87 Системы обработки информации. Взаимосвязь открытых систем. Соглашения по услугам\*.

ИСО 8807—89 Системы обработки информации. Взаимосвязь открытых систем. LOTOS — метод формализованного описания, основанный на упорядочении во времени наблюдаемого поведения\*.

ИСО/МЭК ТО 10024—92 Информационная технология. Передача данных и обмен информацией между системами. Формализованное описание ИСО 8073 (разделы 0, 1, 2 и 3) на языке LOTOS\*.

### 3 ОПРЕДЕЛЕНИЯ

В настоящем стандарте используются определения, приведенные в ГОСТ 34.960.

### 4 СИМВОЛЫ И СОКРАЩЕНИЯ

В настоящем стандарте используются символы, определенные в разделе 6 (формальный синтаксис) и приложении А (библиотека типов данных) ИСО 8807.

В настоящем стандарте используются сокращения, содержащиеся в разделе 4 ГОСТ 34.960. Использование других символов и сокращений поясняется при первом их появлении.

### 5 СОГЛАШЕНИЯ

Неформальные пояснения, предшествующие формальным определениям, к которым они относятся, отделяются от последних показанной ниже верхней линией. Отделение формальных определений от последующих неформальных пояснений обозначается показанной нижней линией.

.....\*)  
 (\* .....

\* До прямого применения данного документа в качестве государственного стандарта его распространение осуществляет секретариат ТК 22 «Информационная технология».

Примечание -- Это соглашение соответствует правилам ограничения комментариев, определенным для LOTOS в ИСО 8807. Формальный текст представлен курсивом, а ключевые слова и операторы LOTOS — полужирным шрифтом. Идентификаторы из форматированного текста в неформатированном тексте набраны курсивом.

Соблюдаются соглашения, определенные в ИСО/ТО 8509, но с учетом следующего: термин «запрос» означает как запросные, так и ответные сервисные примитивы, а термин «индикация» означает сервисные примитивы как индикации, так и подтверждения.

## 6 ТРЕБОВАНИЯ

Настоящий стандарт отвечает требованиям, изложенным в разделе 3 ИСО 8807 (более подробную информацию см. в приложении С к указанному стандарту). Настоящий стандарт не содержит каких-либо требований к соответствию.

## 7 ВВЕДЕНИЕ В ФОРМАЛИЗОВАННОЕ ОПИСАНИЕ

Вся граница услуг формально представлена в виде единственного шлюза *t*. Структура события в *t* представляет собой тройку значений типа TAddress, TCEI, TSP (см. раздел 8). Первое значение идентифицирует TSAP, в котором происходит взаимодействие. Второе значение идентифицирует TCEP внутри TSAP, в котором происходит взаимодействие. Третье значение — это выполняемый при взаимодействии примитив транспортного уровня (TSP). Конкретные значения зависят от многих аспектов услуги.

Описывается поведение поставщика услуг бесконечного вида. Спецификация не содержит параметров.

Используется стиль спецификации, ориентированный на ограничения, поскольку он наиболее подходит для определительного характера стандарта по услугам. Описание ориентировано на характеристики модальностей поведения поставщика услуг исключительно в терминах последовательности выполняемых TSP, т. е. без каких-либо предположений о внутренней структуре самого поставщика.

В основе первой декомпозиции специфицируемого поведения лежат следующие отдельные ограничения:

а) поставщик услуг может допускать множество, возможно, одновременных соединений (представленных процессом TConnections, см. раздел 9), вместе со

б) средством выбора среди одновременных соединений нужного (представленным процессом TCIdentification, см. раздел 13), но при

с) возможности внутреннего недетерминизма при установлении любого дополнительного соединения, если, по меньшей мере, одно соединение уже поддерживается (представленной процессом TCAcceptance, см. раздел 14), и

д) возможности внутреннего недетерминизма при передаче данных (представленной процессом TBackpressure, см. раздел 15); при помощи этого принимающий пользователь вызывает эффект управления потоком, сообщая об этом передающему пользователю.

Спецификация динамического поведения предъядается спецификацией типов данных на интерфейсе (см. раздел 8). Такие определения являются общими для формализованных описаний, которые могут взаимодействовать, а именно для протоколов транспортного и сеансового уровней.

Порядок представления остальных определений обоснован желанием следовать порядку, установленному ГОСТ 34.960, который в основном связан с обеспечением единственного ТС. Описание требований, являющихся локальными для обеспечения одного ТС (представлены в разделах 10, 11 и 12), предшествуют описаниям глобальных требований, упомянутых выше в b), c) и d) соответственно.

Типы данных, определенные конструкцией library, импортируются из библиотеки типов данных LOTOS.

---

```
specification TransportService[t]: noexit
library Set, Element, OctetString, NatRepresentation, NaturalNum-
ber, Boolean, FBoolean, DecNatRepr
endlib
```

---

(\*

## 8 ТИПЫ ДАННЫХ НА ИНТЕРФЕЙСЕ

### 8.1 Общее описание

В соответствии с представлением взаимодействий на границе транспортных услуг (см. раздел 7) типы данных на интерфейсе состоят из трех основных определений, которые соответственно составляют виды TAddress (см. 8.2), TCEI (см. 8.3) и TSP (см. 8.4). Параметр TSP — качество услуги — определяется в 8.5, а остальные параметры — в 8.6. В 8.7 представлены вспомогательные определения.

### 8.2 Транспортный адрес

В ГОСТ 34.960 не определена структура транспортного адреса. Следующее определение использует определение GeneralIdentifier

(см. 8.7) и позволяет представлять бесконечное число транспортных адресов.

---

```

type TransportAddress
is GeneralIdentifier renamedby
sortnames
    TAddress for identifier
opnames
    SomeTAddress for SomeIdentifier
    AnotherTAddress for AnotherIdentifier
endtype (* TransportAddress *)
(*)

```

---

### 8.3 Идентификатор оконечного пункта транспортного соединения

В ГОСТ 34.960 не определена структура идентификатора оконечного пункта транспортного соединения. Приводимое ниже первое определение позволяет представить бесконечное их число. Второе определение представляет идентификаторы оконечного пункта транспортного соединения, которые являются глобальными для всей границы транспортных услуг. Каждый из них представляет собой пару TAddress×TCEI (общее определение Pair и GeneralIdentifier см. в 8.7).

---

```

type TCEndpointIdentifier
is GeneralIdentifier renamedby
sortnames
    TCEI for identifier
opnames
    SomeTCEI for SomeIdentifier
    AnotherTCEI for AnotherIdentifier
endtype (* TCEndpointIdentifier *)
type TCIdentification
is Pair actualizedby TransportAddress, TCEndpointIdentifier using
sortnames
    TAddress for Element
    TCEI for Element2
    Bool for Fbool
    TId for Pair
opnames
    TId for Pair

```

---



```

    TA for First
    TCEI for Second
endtype (* TCEIdentification *)
(*

```

## 8.4 Сервисный примитив транспортного уровня (TSP)

### 8.4.1 Общее описание

Тип данных TCP представлен, начиная с базовой конструкции значений вида TCP (см. ниже). Эта конструкция является прямой формулировкой определения, приведенного в таблице 3 ГОСТ 34.960. Функции, генерирующие значения TCP, называются «конструкторами TCP». Это определение заимствует определения, связанные с параметрами TCP (см. 8.6).

*Примечание* — В некоторых TCP параметр UserData представляет собой OctetString, имеющий фиксированные границы, как определено в ГОСТ 34.960. По техническим соображениям это требование формально представлено процессом ограничения (см. 11.1 и 11.4), а не ограничивающим типом.

В 8.4.2 приведена классификация TCP, которая позволяет, с одной стороны, простым путем расширить базовую конструкцию дополнительными функциями (см. 8.4.3), а с другой — консервативно расширить тип данных в формализованном описании транспортного протокола.

```

type BasicTSP
is TransportAddress, TEXOption, TSQuality, OctetString, TDISReason,
TsCIQuality
sorts

```

TSP

opns

```

    TCONreq, TCONind : TAddress, TAddress, TEX-
                      Option, TQOS, OctetString
                      -> TSP

```

```

    TCONresp, TCONconf : TAddress, TEXOption, TQOS,
                        OctetString -> TSP

```

```

    TDTreq, TDTind : OctetString -> TSP

```

```

    TEXreq, TEXind : OctetString -> TSP

```

```

    TDISreq : OctetString -> TSP

```

```

    TDISind : TDISReason, OctetString
            -> TSP

```

```

    TUDTreq, TUDTind : TAddress, TAddress, CIQOS,

```

OctetString  $\rightarrow$  TSP

```
endtype (* BasicTSP *)
```

7

#### 8.4.2 Классификация сервисных примитивов транспортного уровня

#### 8.4.2.1 Базовая классификация

Базовая классификация TCP определена при помощи TCPSubsort, состоящего из набора констант, каждая из которых задает имя TCP в соответствии с таблицей 3 ГОСТ 34.960.

Тип `TCRBasicClassifiers` — это функциональное расширение базовой конструкции в 8.4.1, где:

- а) функция Subsort генерирует имя TCP;  
б) булевы функции на TCP, названные «определителями подвидов TCP», определяются в соответствии с базовой классификацией, введенной при помощи TCPSubsort.

Примечание — Вспомогательная функция  $h$ , отображающая имена TCP на натуральные числа, определяется для упрощения спецификации булевых операций равенств на именах TCP (так же, как на TCP в 8.4.3.3). Определение  $IsRequest$ ,  $IsIndication$  (на именах TCP) и  $IsTreq$ ,  $IsTind$  (на TCP) отражает соглашение, введенное в раздел 5.

type TSPSubsort

is NaturalNumber

sorts

TSPSubsort

ODNS

TCONNECTrequest, TCONNECTindication, TCONNECTresponse, TCONNECTconfirm, TDATArequest, TDATAindication, TEXDATArequest, TEXDATAindication, TDISCONrequest, TDISCONNindication, TUDATArequest, TUDATAindication : —> TSPSubsort

$$h : \text{TSPSubsort} \rightarrow \text{Nat}$$

Even, Odd	: Nat	$\rightarrow$ Bool
-----------	-------	--------------------

IsRequest, IsIndication : TSPSubsort      -&gt; Bool

```

--eq_,--ne_      : TSPSubsort, TSPSubsort
--> Bool

```

eqns

for all

 $s, sl : TSPSubsort, n : Nat$ 

ofsort Nat

```
h(TCONNECTrequest) = 0;
```

```

h(TCONNECTIndication) = Succ(h(TCONNECTrequest));
h(TCONNECTresponse) = Succ(h(TCONNECTIndication));
h(TCONNECTconfirm) = Succ(h(TCONNECTresponse));
h(TDATArequest) = Succ(h(TCONNECTconfirm));
h(TDATAIndication) = Succ(h(TDATArequest));
h(TEXDATArequest) = Succ(h(TDATAIndication));
h(TEXDATAIndication) = Succ(h(TEXDATArequest));
h(TDISCONNrequest) = Succ(h(TEXDATAIndication));
h(TDISCONNIndication) = Succ(h(TDISCONNrequest));

```

```

ofsort Bool

```

```

Even(0) = true;
Even(Succ(0)) = false;
Even(Succ(Succ(n))) = Even(n);
Odd(n) = not(Even(n));
IsRequest(s) = Even(h(s));
IsIndication(s) = Odd(h(s));
s eq sl = h(s) eq h(sl);
s ne sl = not(s eq sl);

```

```

endtype (* TSPSubsort *)

```

```

type TSPBasicClassifiers

```

```

is BasicTSP, TSPSubsort

```

```

opns

```

```

Subsort : TSP -> TSPSubsort
IsTCON, IsTCON1, IsTCON2, IsTDT, IsTEX, IsTDIS,
IsTCONreq, IsTCONind, IsTCONresp, IsTCONconf,
IsTDTreq, IsTDISind, IsTReq, IsTInd : TSP -> Bool

```

```

eqns

```

```

forall

```

```

a, a1, a2 : TAddress, x : TEXOption, q : TQOS, d :
OctetString, r : TDISReason, t : TSP, clq : CLQOS

```

```

ofsort TSPSubsort

```

```

Subsort(TCONreq(a1, a2, x, q, d)) = TCONNECTrequest;
Subsort(TCONind(a1, a2, x, q, d)) = TCONNECT-
Indication;
Subsort(TCONresp(a, x, q, d)) = TCONNECTresponse;
Subsort(TCONconf(a, x, q, d)) = TCONNECTconfirm;
Subsort(TDTreq(d)) = TDATArequest;
Subsort(TDTind(d)) = TDATAIndication;
Subsort(TEXreq(d)) = TEXDATArequest;
Subsort(TEXind(d)) = TEXDATAIndication;
Subsort(TDISreq(d)) = TDISCONNrequest;
Subsort(TDISind(r, d)) = TDISCONNIndication;

```

```

Subsort (TUDTreq (a1, a2, clq, d)) = TUDATArequest;
Subsort (TUDTind (a1, a2, clq, d)) = TUDATAindication;
ofsort Bool
  IsTCON (t) = IsTCON1 (t) or IsTCON2 (t);
  IsTCON1 (t) = IsTCONreq (t) or IsTCONind (t);
  IsTCON2 (t) = IsTCONresp (t) or IsTCONconf (t);
  IsTDT (t) = IsTDTreq (t) or IsTDTind (t);
  IsTEX (t) = IsTEXreq (t) or IsTEXind (t);
  IsTDIS (t) = IsTDISreq (t) or IsTDISind (t);
  IsTCONreq (t) = Subsort (t) eq TCONNECTrequest;
  IsTCONind (t) = Subsort (t) eq TCONNECTindication;
  IsTCONresp (t) = Subsort (t) eq TCONNECTresponse;
  IsTCONconf (t) = Subsort (t) eq TCONNECTconfirm;
  IsTDTreq (t) = Subsort (t) eq TDATArequest;
  IsTDTind (t) = Subsort (t) eq TDATAindication;
  IsTEXreq (t) = Subsort (t) eq TEXDATArequest;
  IsTEXind (t) = Subsort (t) eq TEXDATAindication;
  IsTDISreq (t) = Subsort (t) eq TDISCONNrequest;
  IsTDISind (t) = Subsort (t) eq TDISCONNindication;
  IsTUDT (t) = IsTUDTreq (t) or IsTUDTind (t);
  IsTUDTreq (t) = Subsort (t) eq TUDATArequest;
  IsTUDTind (t) = Subsort (t) eq TUDATAindication;
  IsTreq (t) = IsRequest (Subsort (t));
  Istind (t) = IsIndication (Subsort (t));
endtype (*TSPBasicClassifiers *)
(*)

```

#### 8.4.2.2 Вспомогательная классификация

TDATAAtomSubsort вводит дальнейшую классификацию элементарных составляющих примитивов данных, а именно октеты данных пользователя и ограничителя СБДТ. Однако в данной спецификации эти составляющие не специфицированы.

Примечание — Единственная причина представления TDATAAtomSubsort в этом описании состоит в том, что таким способом тип данных TransportServicePrimitive допускает консервативное расширение, при котором можно ввести более изящное неэлементарное представление примитивов данных. Такое расширение необходимо в формализованном описании транспортного протокола для правильной формулировки требований, связанных с сегментацией и управлением потоком.

Булева функция Terminates, определенная в TSPClassifiers, связывает элементарное выполнение примитивов данных, что характерно для определения услуг, с неэлементарным их выполнением, присутствующим в формализованном описании протокола.

```

type TDATAAtomSubsort
is FourTuplet renamedby
sortnames
    TDATASubsort for Tuplet
opnnames
    TDATAOCTrequest for TheOne
    TDATAOCTindication for TheOther
    TEOTrequest for TheThird
    TEOTindication for TheFourth
endtype (* TDATAAtomSubsort *)
type TSPClassifiers
is TSPBasicClassifiers, TDATAAtomSubsort
opns
    Terminates : TDTASubsort, TSP      -> Bool
eqns
forall
    d : OctetString, s : TDTASubsort, t : TSP
ofsort Bool
    TEOTrequest Terminates TDTreq(d)=true;
    TEOTindication Terminates TDtind(d)=true;
    TEOTrequest Terminates TDtind(d)=false;
    TEOTindication Terminates TDTreq(d)=false;
    TDATAOCTrequest Terminates t=false;
    TDATAOCTindication Terminates t=false;
    not(IsTDT(t)) => Terminates t=false;
endtype (* TSPClassifiers *)
(*

```

### 8.4.3 Функции сервисных примитивов транспортного уровня

#### 8.4.3.1 Общее описание

В 8.4.3.2 конструкция, представленная в 8.4.2, расширяется функциями, допускающими определение значений конкретных параметров TSP. В 8.4.3.3 в эту конструкцию добавляются булевы равенства. В 8.4.3.4 представлены дальнейшие функциональные расширения, которые полезны для представления согласования (см. 11.3.2) и недетерминизма поставщика услуг (см. 12.3.3).

#### 8.4.3.2 Селекторы параметров сервисных примитивов транспортного уровня

Для сравнения или селекции значений конкретных параметров TSP определены булевы функции. Причина для такого непрямого представления — неполнота определения при помощи равенств.

Единственное исключение имеется в прямом представлении параметра данных пользователя при помощи функции UserData, так как этот параметр можно определить во всех TSP.

type TSPParameterSelectors

is TSPClassifiers

opns

IsCalledOf\_, IsCallingOf\_, IsRespondingOf\_ : TAddress,  
TSP  $\rightarrow$  Bool  
IsTEXOptionOf\_ : TEXOption, TSP  $\rightarrow$  Bool  
IsTQOSOf\_ : TQOS, TSP  $\rightarrow$  Bool  
IsReasonOf\_ : TDISReason, TSP  $\rightarrow$  Bool  
UserData : TSP  $\rightarrow$  OctetString

eqns

forall

a, a1, a2 : TAddress, x, x1 : TEXOption, q, q1 : TQOS,  
d : OctetString, r, r1 : TDISReason, t : TSP, clq, clq1  
: ClQOS

ofsort Bool

a IsCalledOf TCONreq(a1, a2, x, q, d) = a eq a1;  
a IsCalledOf TCONind(a1, a2, x, q, d) = a eq a1;  
a IsCalledOf TUDTreq(a1, a2, clq, d) = a eq a1;  
a IsCalledOf TUDTind(a1, a2, clq, d) = a eq a1;  
not(IsTCON1(t))  $\Rightarrow$  a IsCalledOf t = false;  
a IsCallingOf TCONreq(a1, a2, x, q, d) = a eq a1;  
a IsCallingOf TCONind(a1, a2, x, q, d) = a eq a1;  
a IsCallingOf TUDTreq(a1, a2, clq, d) = a eq a1;  
a IsCallingOf TUDTind(a1, a2, clq, d) = a eq a1;  
not(IsTCON1(t))  $\Rightarrow$  a IsCallingOf t = false;  
a IsRespondingOf TCONresp(a1, x, q, d) = a eq a1;  
a IsRespondingOf TCONconf(a1, x, q, d) = a eq a1;  
not(IsTCON2(t))  $\Rightarrow$  a IsRespondingOf t = false;  
x IsTEXOptionOf TCONreq(a1, a2, x1, q, d) = x eq x1  
x IsTEXOptionOf TCONind(a1, a2, x1, q, d) = x eq x1  
x IsTEXOptionOf TCONresp(a, x1, q, d) = x eq x1  
x IsTEXOptionOf TCONconf(a, x1, q, d) = x eq x1  
not(IsTCON(t))  $\Rightarrow$  x IsTEXOptionOf t = false;  
q IsTQOSOf TCONreq(a1, a2, x, q1, d) = q eq q1  
q IsTQOSOf TCONind(a1, a2, x, q1, d) = q eq q1  
q IsTQOSOf TCONresp(a, x, q1, d) = q eq q1  
q IsTQOSOf TCONconf(a, x, q1, d) = q eq q1  
not(IsTCON(t))  $\Rightarrow$  q IsTQOSOf t = false;

```

    r IsReasonOf TDISind(r1, d) = r eq r1;
    not(IsTDISind(t)) => r IsReasonOf t = false;
    clq IsCIQOSOf TUDTreq(a1, a2, clq1, d) = clq eq clq1
    clq IsCIQOSOf TUDTind(a1, a2, clq1, d) = clq eq clq1
ofsort OctetString
    UserData(TCONreq(a1, a2, x, q, d)) = d;
    UserData(TCONind(a1, a2, x, q, d)) = d;
    UserData(TCONresp(a, x, q, d)) = d;
    UserData(TCONconf(a, x, q, d)) = d;
    UserData(TDTreq(d)) = d;
    UserData(TDTind(d)) = d;
    UserData(TEXreq(d)) = d;
    UserData(TEXind(d)) = d;
    UserData(TDISreq(d)) = d;
    UserData(TDISind(r, d)) = d;
    UserData(TUDTreq(a1, a2, clq, d)) = d;
    UserData(TUDTind(a1, a2, clq, d)) = d;
endtype (* TSPPParameterSelectors *)
(* .....

```

### 8.4.3.3 Равенство сервисных примитивов транспортного уровня

Булево равенство на TSP определяется как конъюнкция равенства имени TSP (см. 8.4.2.1) и попарного равенства параметров TSP. Кроме того, для примитивов данных требуется равенство ограничителя (см. 8.4.2.2).

```

type TSPEquality
is TSPPParameterSelectors
opns
    _eq_, _ne_, _eqTerm_: TSP, TSP -> Bool
eqns
forall
    a, a1, a2, a3 : TAddress, x, x1 : TEXOption, q, q1 : TQOS,
    d, d1 : OctetString, r, r1 : TDISReason, t, t1 : TSP,
    clq, clq1 : CIQOS
ofsort Bool
    Subsort(t) ne Subsort(t1) => t eq t1 = false;
    TCONreq(a, a2, x, q, d) eq TCONreq(a1, a3, x1, q1, d1) =
        (a eq a1) and (a2 eq a3) and (x eq x1) and (q eq q1) and
        (d eq d1);
    TCONind(a, a2, x, q, d) eq TCONind(a1, a3, x1, q1, d1) =

```

(a eq a1) and (a2 eq a3) and (x eq x1) and (q eq q1) and (d eq d1);

TCONresp(a, x, q, d) eq TCONresp(a1, x1, q1, d1) = (a eq a1) and (x eq x1) and (q eq q1) and (d eq d1);

TCONconf(a, x, q, d) eq TCONconf(a1, x1, q1, d1) = (a eq a1) and (x eq x1) and (q eq q1) and (d eq d1);

TDISind(r, d) eq TDISind(r1, d1) = (r eq r1) and (d eq d1);

TUDTreq(a, a2, clq, d) eq TUDTreq(a1, a3, clq1, d1) = (a eq a1) and (a2 eq a3) and (clq eq clq1) and (d eq d1);

TUDTind(a, a2, clq, d) eq TUDTind(a1, a3, clq1, d1) = (a eq a1) and (a2 eq a3) and (clq eq clq1) and (d eq d1);

not(IsTCON(t) or IsTDIS(t))

=> t eq t1

= (Subsort(t) eq Subsort(t1)) and (UserData(t) eq UserData(t1)) and (IsTDT(t) implies (t eqTerm t1));

t ne t1 = not(t eq t1);

t eqTerm t1

= TEOTrequest Terminates t iff (TEOTrequest Terminates t1) and (TEOTindication terminates t iff (TEOTindication Terminates t1));

endtype (\* TSPEquality \*)

(\*

#### 8.4.3.4 Прочие функции сервисных примитивов транспортного уровня

Функция ProviderGeneratedInd характеризует TSP, генерируемые исключительно поставщиком услуг. Эта функция используется для описания возможного недетерминизма поставщика услуг (см. 12.3.3).

Функция IsIndicationOf связывает выполнение TSP в каждом оконечном пункте транспортного соединения с предварительным выполнением соответствующего примитива в другом пункте того же самого транспортного соединения (см. 12.3.3). Эта функция также представляет требования по согласованию в отношении возможного недетерминизма поставщика услуг (см. раздел 10 и 14.2 ИСО 8072).

type TransportServicePrimitive

is TSPEquality

opns

ProviderGeneratedInd : TSP —> Bool

IsIndicationOf : TSP, TSP —> Bool



eqns  
forall

t, t1 : TSP, a, a1, a2, a3 : TAddress, x, x1 : TEXOption,  
q, q1 : TQOS, d, d1 : OctetString, clq, clq1 : CIQOS

ofsort Bool

ProviderGeneratedInd(t)  
= IsTDisInd(i) and (Provider IsReasonOf(t) and  
(UserData(t) eq <>);

TCONconf(a1, x1, q1, d1) IsValidTCON2For TCONreq(a,  
a2, x, q, d) = (a1 eq a) and (q1 eq q) and ((x1 eq UseTex)  
implies (x eq UseTex));

TCONresp(a1, x1, q1, d1) IsValidTCON2For TCONind(a,  
a2, x, q, d) = (a1 eq a) and (q1 eq q) and ((x1 eq UseTex)  
implies (x eq UseTex));

not((IsTCONconf(t1) and IsTCONreq(t)) or ((IsTCON-  
resp(t1) and IsTCONind(t))) => t1 IsValidTCON2For t =  
false;

TCONind(a1, a3, x1, q1, d1) IsIndicationOf TCONreq(a, a2,  
x, q, d) = (a1 eq a) and (a3 eq a2) and (x1 eq x) and (q1 le  
q) and (d1 eq d);

TCONconf(a1, x1, q1, d1) IsIndicationOf TCONresp(a, x, q,  
d) = (a1 eq a) and (x1 eq x) and (q1 eq q) and (d1 eq d);

IsTCON(t), not(IsTReq(t)) => t1 IsIndicationOf t = false;

IsTCON(t), IsTReq(t), h(Subsort(t1)) ne Succ(h(Sub-  
sort(t1))) => t1 IsIndicationOf t = false;

TUDTind(a1, a3, clq1, d1) IsIndicationOf TUDTreq(a, a2,  
clq, d) = (a1 eq a) and (a3 eq a2) and (clq1 le clq) and  
(d1 eq d);

not(IsTCON(t) or IsTUDT(t)) => t1 IsIndicationOf t =  
IsTReq(t) and IsTInd(t1) and (h(Subsort(t1)) eq  
Succ(h(Subsort(t1)))) and ((TEOTindication Terminates t1)  
iff (TEOTrequest Terminates t)) and (UserData(t1) eq  
UserData(t));

endtype (\* TransportServicePrimitive \*)

(\*

## 8.5 Качество услуг (КУ)

### 8.5.1 Общее описание

Структура параметра КУ подразделяется в соответствии с определением, приведенным в разделе 10 ГОСТ 34.960.

Первая декомпозиция выделяет параметры КУ: производительность ТС, приоритет ТС и защита ТС. Эти структуры определяют

ся в 8.5.2—8.5.4 соответственно и ссылаются на вспомогательные определения КУ, приведенные в 8.5.5.

Как конструкция TQOS, так и конструкция TCPerformance, а также их подструктуры в основном состоят из декартова произведения, образованного функциями проекции, каждая из которых дает один множитель значения произведения и булевых функций, специфицирующих равенство и частичное упорядочение КУ, как определено в разделе 10 ГОСТ 34.960.

В 8.5.2 в виде пояснения представлены видовые произведения, относящиеся к производительности ТС.

#### Примечания

1 Порядок, в котором представлены определения КУ, отличается от порядка, представленного в разделе 10 ГОСТ 34.960, что обеспечивает группирование (в формальном контексте) сходных определений, что облегчает чтение.

2 Представление значений TQOS формально полное только для той области, которая оказывается необходимой, чтобы обеспечить абстрактную спецификацию таких значений, как параметры TSP, и соответствующих требований по согласованию КУ (см. четвертый абзац раздела 10 ГОСТ 34.960). Дополнительные функции, позволяющие оценивать КУ при тестировании, и примеры измерений не определены. Оценка каким-либо образом КУ не связана с динамическими требованиями, представленными настоящим формализованным описанием, так как семантика LOTOS абстрагируется от количественных аспектов, таких как время и вероятность.

3 В настоящем описании не указано, является ли значение КУ абсолютным требованием пользователя или приемлемо также пониженное значение.

Структура параметров КУ режима-без-установления-соединения представлена в виде декартова произведения параметров TCTransitDelay, TCProtection, NCPProbability и TCPriority.

```

type TSQuality
is POThreeTuple actualizedby TCPerformance, TCPriority,
TCProtection using
sortnames
    TQOS for ThreeTuple
    TCPerformance for Element
    TCPriority for Element2
    TCProtection for Element3
    Bool for FBool
opnames
    TQOSPerformance for First
    TQOSPriority for Second
    TQOSProtection for Third
    TQOS for Tuple
endtype (* TSQuality *)

```

type TSClQuality  
 is POFourTuple actualizedby CLTransitDelay, TCPProtection,  
 Probability, TCPriority using  
 sortnames

Bool for FBool  
 CLQOS for FourTuple  
 CLTransDelay for Element  
 TCPProtection for Element2  
 Prob for Element3  
 TCPriority for Element4

opnames

CLQOSTransDelay for First  
 CLQOSProtection for Second  
 CLQOSProbability for Third  
 CLQOSPriority for Fourth  
 CLQOS for Tuple

endtype (\* TSClQuality \*)

(\*

## 8.5.2 Параметры производительности

### 8.5.2.1 Общее описание

Параметры производительности, составляющие компонент параметров КУ, имеют следующую структуру четверки:

TCPerformance — Delays × Failures × Throughput × RER,

что представлено в данном ниже определении. Определения компонентов даны в 8.5.2.2—8.5.2.5.

Примечание — Вспомогательные определения КУ (см. 8.5.5) полезны для понимания определений параметра производительности, содержащегося в 8.5.2.2—8.5.2.5. При первом чтении настоящего стандарта рекомендуется сначала ознакомиться с 8.5.5.

\*)

type TCPerformance  
 is BasicTCPerformance  
 opns

-lt-, -le-, -gt-,

-ge- : TCPerformance, TCPerformance → Bool

eqns

forall

d, d1 : Delays, f, f1 : failures, t, t1 : Throughput, r,  
 r1 : TPRER, pf, pf1 : TCPerformance

ofsort Bool

Performance(d, f, t, r) le Performance(d1, f1, t1, r1) =  
 (d ge d1) and (f ge f1) and (t le t1) and (r ge r1);

```

    pf lt pf1 = (pf le pf1) and not(pf1 le pf);
    pf eq pf1 = (pf le pf1) and (pf1 le pf);
    pf ne pf1 = not(pf eq pf1);
    pf ge pf1 = pf1 le pf;
    pf gt pf1 = (pf ge pf1) and not(pf1 ge pf);
endtype (* TCPerformance *)
type BasicTCPerformance
is FourTuple actualizedby TCDelays, TCThroughput,
TCResidualErrorRate, TCFailureProbabilities using
sortnames
    TCPerformance for FourTuple
    Delays for Element
    Failures for Element2
    Throughput for Element3
    TPRER for Element4
    Bool for FBool
opnames
    Performance for Tuple
    Delays for First
    Throughput for Second
    RER for Third
    Failures for Fourth
endtype (* BasicTCPerformance *)
(*

```

### 8.5.2.2 Параметры задержки

Параметры задержки имеют следующую структуру тройки:  
 $\text{Delays} = \text{EstDelay} \times \text{TransDelay} \times \text{RelDelay}$ , где:

$\text{EstDelay} = \text{Nat}$

$\text{TransDelay} = \text{Nat}^4$

$\text{RelDelay} = \text{Nat}^2$

$\text{EstDelay}$  — вид параметра задержки установления ТС, который имеет линейную структуру (таким образом определена единственная взаимно однозначная проекция).

$\text{TransDelay}$  — вид параметра транзитной задержки, который имеет структуру четверки. Каждая проекция представляет транзитную задержку для отдельного направления передачи и скорости (а именно «максимальная» и «средняя», см. 10.3 ГОСТ 34.960). Это определение представлено как переименование вспомогательного определения, приведенного в 8.5.5.

$\text{RelDelay}$  — вид параметра задержки освобождения, который имеет структуру двойки. Каждая проекция представляет задержку освобождения ТС для отдельного пользователя ТС (которому

сигнализируется об успешном освобождении, см. 10.7 ГОСТ 34.960). Форма этого определения — экземпляр общего определения (приведенного в 8.5.5), полученный использованием в качестве актуального типа параметра `NatRepresentations`, который определен в библиотеке типов данных LOTOS.

```

*)
type TCDelays
is POThreeTuple actualized by TCEstablishmentDelay, TransitDelay,
  TCReleaseDelay using
sortnames
  Delays for ThreeTuple
  EstDelay for Element
  TransDelay for Element2
  RelDelay for Element3
  Bool for FBool
opnnames
  TCEstablishment for First
  Transit for Second
  TCRelease for Third
  Delay for Tuple
endtype (* TCDelays *)
type TCEstablishmentDelay
is NatRepresentations
sorts
  EstDelay
opns
  EstDelay : Nat -> EstDelay
  Time : EstDelay -> Nat
  _eq_, _ne_, _le_, _lt_, _ge_, _gt_ : EstDelay, EstDelay
    -> Bool
eqns
forall
  n, n1 : Nat, e, e1 : EstDelay
ofsort Nat
  Time(EstDelay(n)) = n;
ofsort Bool
  EstDelay(n) le EstDelay(n1) = n le n1;
  e lt e1 = (e le e1) and not(e1 le e);
  e eq e1 = (e le e1) and (e1 le e);
  e ne e1 = not(e eq e1);
  e ge e1 = e1 le e;
  e gt e1 = (e ge e1) and not(e1 ge e);

```

```

endtype (* TCEstablishmentDelay *)
type TransitDelay
is DTRateDirectionQOSParameter renamedby
sortnames
    TransDelay for DQOSP
opnnames
    TransDelay for RDQOSP
endtype (* TransitDelay *)
type TCReleaseDelay
is PODoubleParameter actualizedby NatRepresentations using
sortnames
    Nat for Element
    Nat for Element2
    RelDelay for Pair
    Bool for FBool
opnnames
    AtCalling for First
    AtCalled for Second
    RelDelay for Pair
endtype (* TCReleaseDelay *)
type CLTransitDelay
is NaturalNumber renamedby
sortnames
    CLTransDelay for Nat
endtype (* CLTransitDelay *)
(*

```

### 8.5.2.3 Пропускная способность

Параметры пропускной способности имеют следующую структуру четверки:

Throughput = Nat<sup>4</sup>

```

type TCThroughput
is DTRateDirectionQOSParameter renamedby
sortnames
    Throughput for RDQOSP
opnnames
    Throughput for RDQOSP
endtype (* TCThroughput *)
(*

```

8.5.24 *Вероятность отказа*

Параметры вероятности отказа имеют следующую структуру четверки:

Failures = Prob<sup>4</sup>

---

type TCFailureProbabilities  
is POFourTuple actualizedby Probability using  
sortnames

Prob for Element  
Prob for Element2  
Prob for Element3  
Prob for Element4  
Bool for FBool  
Failure for FourTuple

opnnames  
TCEstablishment for First  
Transfer for Second  
TCResilience for Third  
TCRelease for Fourth  
Failures for Tuple  
endtype (\* TCFailureProbabilites \*)

(\*

8.5.25 *Коэффициент необнаруженных ошибок*

Параметры коэффициента необнаруженных ошибок (КНО) имеют следующую структуру двойки: КНО = Prob<sup>2</sup>

Каждая проекция представляет КНО для отдельного направления передачи. Форма этого определения аналогична той, которая использована для задержки освобождения ТС (см. 8.5.2.2), но с другим типом актуального параметра, а именно Probability (см. 8.5.5). На самом деле, КНО определен в ГОСТ 34.960 как отношение измеренных значений, а не как вероятность. Однако это не имеет значения для образования типа, поскольку значения КНО (любая из двух проекций) и операции на КНО совпадают со значениями и операциями вероятности соответственно.

\*)

---

type TCResidualErrorRate  
is POPair actualizedby NaturalNumber using  
sortnames

TPRER for Pair  
Nat for Element  
Nat for Element2

```

        Bool for FBool
opnames
        RER for Pair
        Target for First
        Minimum for Second
endtype (* TCResidualErrorRate *)
(*)

```

### 8.5.3 Приоритет TC

При помощи переименования натуральных чисел уровни приоритета представлены как полностью упорядоченное множество. В ГОСТ 34.960 указано, что число уровней приоритета ограничено. Это также применимо к реализации типа данных NaturalNumber.

```

type TCPriority
is NaturalNumber renamedby
sortnames
        TCPriority for Nat
opnames
        Lowest for 0
        Higher for Succ
endtype (* TCPriority *)
(*)

```

### 8.5.4 Защита TC

Упорядоченное множество из четырех констант представляет варианты защиты, определенные в 10.9 ГОСТ 34.960.

```

type TCProtection
is OrderedFourTuplet renamedby
sortnames
        TCProtection for Tuplet
opnames
        NoProtection for TheOne
        Monitoring for TheOther
        Manipulation for TheThird
        FullProtection for TheFourth
endtype (* TCProtection *)
(*)

```

### 8.5.5 Вспомогательные определения КУ

В типе Probability вид Prob задает интервал действительных чи-



сел  $[0, 1]$  вместе с элементом Undefined, который представляет отношения, не входящие в этот интервал.

DTRateDirectionQOSParameter поддерживает определение параметра КУ в виде натурального числа, который имеет четыре компонента (или проекции), каждый из которых индексируется скоростью передачи данных и направлением передачи. Виды DTRate и DTDirection обеспечивают эти индексы. Компоненты генерируются функцией Proj. Конструкция этого типа представлена снизу вверх, используя определения типов DTDirectionQOSPar и DTDirectionQOSParameter для построения структуры четверки из двух двоек. Общее определение параметра PODoubleParameter см. в 8.7.

Примечание — Определение в 8.7 необходимо для понимания приведенных ниже определений. При первом чтении рекомендуется сначала прочесть 8.7.

---

```

type Probability
is NaturalNumber
sorts
    Prob
opns
    _/_ : Nat, Nat -> Prob
    Undefined : -> Prob
    _eq_, _ne_, _le_,
    _lt_, _ge_, _gt_ : Prob, Prob -> Bool
eqns
forall
    m, n, j, k : Nat, p, q : Prob
ofsort Prob
    m gt n or (n eq 0) => m/n = Undefined;
    m le n, n ne 0, j ne 0 => (m * j) / (n * j) = m/n;
ofsort Bool
    m le n, j le k, n ne 0, k ne 0 => m/n le (j/k) = (m * k)
    le (j * n);
    m le n, n ne 0 => Undefined le (m/n) = false;
    p le Undefined = true;
    p lt q = (p le q) and not (q le p);
    p eq q = (p le q) and (q le p);
    p ne q = not (p eq q);
    p ge q = q le p;
    p gt q = (p ge q) and not (q ge p);
endtype (* Probability *)

```

```

type DTDirectionQOSPar
is POPair actualizedby NaturalNumber using
sortnames
    Nat for Element
    Nat for Element2
    DQOSP for Pair
    Bool for FBool
opnnames
    FromCalling for First
    FromCalled for Second
    DQP for Pair
endtype (* DTDirectionQOSPar *)
type DTRateDirectionQOSParameter
is POPair actualizedby DTDirectionQOSPar using
sortnames
    Nat for Element
    Nat for Element2
    DQOSP for Pair
    Bool for FBool
opnnames
    FromCalling for First
    FromCalled for Second
    DQP for Pair
endtype (* DTDirectionQOSPar *)
type DTRateDirectionQOSParameter
is POPair actualizedby DTDirectionQOSPar using
sortnames
    DQOSP for Element
    DQOSP for Element2
    Bool for FBool
    RDQOSP for Pair
opnnames
    Max for First
    Ave for Second
    RDQOSP for Pair
endtype (* DTRateDirectionQOSParameter *)
(*

```

8.6 Параметры сервисных примитивов транспортного уровня

Вариант срочных данных и параметры причины разъединения в TSP определяются типами TEXOption и TDISReason соответственно. Структура параметра КУ определена в 8.5 посредством

TSQuality. Другими типами параметров TSP являются TAddress (см. 8.2) и OctetString (данные пользователя), которые импортируются из библиотеки типов данных LOTOS (см. раздел 7).

Примечание — Представление значений TDISession соответствует определению в 14.2.1 ГОСТ 34.960, но без представления дополнительной информации и примеров, приведенных в примечаниях (см. 8.7 для определения TwoTuplelet).

---

```

type TEXOption
is TwoTuplelet renamedby
sortnames
    TEXOption for Tuplelet
opnnames
    UseTEX for TheOne
    NoTEX for TheOther
endtype (* TEXOption *)
type TDISReason
is TwoTuplelet renamedby
sortnames
    TDISReason for Tuplelet
opnnames
    User for TheOne
    Provider for TheOther
endtype (* TDISReason *)
(*)

```

---

### 8.7 Вспомогательные определения

GeneralIdentifier определяет бесконечное множество идентификаторов вместе с равенством на нем.

Element определен в библиотеке типов данных LOTOS, тогда как Element2, Element3 и Element4 являются его отдельными изоморфными копиями. Эти типы используются в определениях Pair, ThreeTuple и FourTuple, которые определяют кортежи общего вида из двух, трех или четырех значений, возможно разных видов, с равенством и проекциями. TwoTuplelet и FourTuplelet определяют множества, состоящие соответственно из двух и четырех элементов, наделенных булевым равенством. OrderedFourTuplelet является расширением FourTuplelet с общим упорядочением.

POElement — это общий тип Element с добавлением частичной упорядоченности, тогда как POElement2, POElement3 и POElement4 являются его отдельными изоморфными копиями. Эти типы используются при построении POPair, POThreeTuple и

POFourTuple, которые являются кортежами общего вида, расширенными частичной упорядоченностью.

```

type GeneralIdentifier
is Boolean
sorts
    Identifier
opns
    SomeIdentifier      : Identifier      -> Identifier
    AnotherIdentifier   : Identifier      -> Identifier
    _eq_, _ne_         : Identifier, Identifier -> Bool

eqns
forall
    a, a1 : Identifier
ofsort Bool
    SomeIdentifier eq SomeIdentifier = true;
    AnotherIdentifier(a) eq SomeIdentifier = false;
    SomeIdentifier eq AnotherIdentifier(a) = false;
    AnotherIdentifier(a) eq AnotherIdentifier(a1) = a eq a1;
    a ne a1 = not(a eq a1);
endtype (* GeneralIdentifier *)
type Element2
is Element renamedby
sortnames
    Element2 for Element
endtype (* Element2 *)
type Element3
is Element renamedby
sortnames
    Element3 for Element
endtype (* Element3 *)
type Element4
is Element renamedby
sortnames
    Element4 for Element
endtype (* Element4 *)
type Pair
is Boolean, Element, Element2
sorts
    Pair
opns

```

Pair	: Element, Element2	—> Pair
First	: Pair	—> Element
Second	: Pair	—> Element2
_eq_, _ne_	: Pair, Pair	—> Bool

eqns

forall

e1 : Element, e2 : Element2, p, p1 : Pair

ofsort Element

First(Pair(e1, e2)) = e1;

ofsort Element2

Second(Pair(e1, e2)) = e2;

ofsort Bool

p = p1 =&gt; p eq p1 = true;

First(p) ne First(p1) =&gt; p eq p1 = false;

Second(p) ne Second(p1) =&gt; p eq p1 = false;

p ne p1 = not(p eq p1);

endtype (\*Pair \*)

type ThreeTuple

is Element, Element2, Element3, Boolean

sorts

ThreeTuple

opns

Tuple : Element, Element2, Element3 —&gt; ThreeTuple

First : ThreeTuple —&gt; Element

Second : ThreeTuple —&gt; Element2

Third : ThreeTuple —&gt; Element3

\_eq\_, \_ne\_ : ThreeTuple, ThreeTuple —&gt; Bool

eqns

forall

x, y : ThreeTuple, x1, y1 : Element, x2, y2 : Element2,

x3, y3 : Element3

ofsort Element

First(Tuple(x1, x2, x3)) = x1;

ofsort Element2

Second(Tuple(x1, x2, x3)) = x2;

ofsort Element3

Third(Tuple(x1, x2, x3)) = x3;

ofsort Bool

First(x) eq First(y), Second(x) eq Second(y), Third(x) eq

Third(y) =&gt; x eq y = True;

not(First(x) eq First(y)) =&gt; x eq y = False;

not(Second(x) eq Second(y)) =&gt; x eq y = False;

not(Third(x) eq Third(y)) =&gt; x eq y = False;

```

endtype (* ThreeTuple *)
type FourTuple
is Element, Element2, Element3, Element4, Boolean
sorts
    FourTuple
opns
    Tuple : Element, Element2, Element3, Element4
            -> FourTuple
    First  : FourTuple      -> Element
    Second : FourTuple      -> Element2
    Third  : FourTuple      -> Element3
    Fourth : FourTuple      -> Element4
    _eq_, _ne_ : FourTuple, FourTuple -> Bool
eqns
forall
    x1, y1 : Element, x2, y2 : Element2, x3, y3 : Element3,
    x4, y4 : Element4
ofsort Element
    First(Tuple(x1, x2, x3, x4)) = x1;
ofsort Element2
    Second(Tuple(x1, x2, x3, x4)) = x2;
ofsort Element3
    Third(Tuple(x1, x2, x3, x4)) = x3;
ofsort Element4
    Fourth(Tuple(x1, x2, x3, x4)) = x4;
ofsort Bool
    Tuple(x1, x2, x3, x4) eq Tuple (x1, x2, x3, x4) = True;
    x1 ne y1 => Tuple(x1, x2, x3, x4) eq Tuple(y1, y2, y3, y4)
    = False;
    x2 ne y2 => Tuple(x1, x2, x3, x4) eq Tuple(y1, y2, y3, y4)
    = False;
    x3 ne y3 => Tuple(x1, x2, x3, x4) eq Tuple(y1, y2, y3, y4)
    = False;
    x4 ne y4 => Tuple(x1, x2, x3, x4) eq Tuple(y1, y2, y3, y4)
    = False;
endtype (* FourTuple *)
type TwoTuplet
is Boolean, NaturalNumber
sorts
    Tuplet
opns
    TheOne, TheOther :
    _eq_, _ne_ : Tuplet, Tuplet -> Bool
    h : Tuplet -> Nat

```

```

eqns
forall
    u, v : Tuplet
ofsort Nat
    h(TheOne) = 0;
    h(TheOther) = Succ(h(TheOne));
ofsort Bool
    u eq v = h(u) eq h(v);
    u ne v = not(u eq v);
endtype (* TwoTuplet *)
type FourTuplet
is TwoTuplet
opns
    TheThird, TheFourth      :      -> Tuplet
eqns
ofsort Nat
    h(TheThird) = Succ(h(TheOther));
    h(TheFourth) = Succ(h(TheThird));
endtype (* FourTuplet *)
type OrderedFourTuplet
is FourTuplet
opns
    _lt_, _le_, _ge_,
    _gt_ : Tuplet, Tuplet      -> Bool
eqns
forall
    x, y : Tuplet
ofsort Bool
    x lt y = h(x) lt h(y);
    x le y = h(x) le h(y);
    x ge y = h(x) ge h(y);
    x gt y = h(x) gt h(y);
endtype (* OrderedFourTuplet *)
type POElement
is Element
formalopns
    _le_, _lt_, _ge_,
    _gt_ : Element, Element      -> FBool
endtype (* POElement *)
type POElement2
is POElement renamedby
sortnames
    Element2 for Element

```

```

endtype (* POElement2 *)
type POElement3
is POElement renamedby
sortnames
    Element3 for Element
endtype (* POElement3 *)
type POElement4
is POElement renamedby
sortnames
    Element4 for Element
endtype (* POElement4 *)
type BasicPOPair
is Pair actualizedby POElement, POElement2 using
endtype (* BasicPOPair *)
type POPair
is BasicPOPair
opns
    _le_, _lt_, _ge_,
    _gt_ : Pair, Pair    -> Bool
eqns
forall
    x, y : Pair
ofsort Bool
    First(x) le First(y), Second(x) le Second(y) => x le y =
    true;
    not(First(x) le First(y)) => x le y = false;
    not(Second(x) le Second(y)) => x le y = false;
    x ne y => x lt y = x le y;
    x eq y => x lt y = false;
    x ge y = y le x;
    x ne y => x gt y = x ge y;
    x eq y => x gt y = false;
endtype (* POPair *)
type BasicPOThreeTuple
is ThreeTuple actualizedby POElement, POElement2, POElement3
using
endtype (* BasicPOThreeTuple *)
type POThreeTuple
is BasicPOThreeTuple
opns
    _le_, _lt_, _ge_, _gt_ : ThreeTuple, ThreeTuple -> Bool
eqns
forall

```



```

    x, y : ThreeTuple
ofsort Bool
    First(x) le First(y), Second(x) le Second(y), Third(x) le
    Third(y) => x le y=true;
    not(First(x) le First(y)) => x le y=false;
    not(Second(x) le Second(y)) => x le y=false;
    not(Third(x) le Third(y)) => x le y=false;
    x ne y => x lt y=x le y;
    x ge y=y le x;
    x ne y => x gt y=x ge y;
endtype (* POThreeTuple *)
type BasicPOFourTuple
is FourTuple actualizedby POElement, POElement2, POElement3,
POElement4 using
endtype (* BasicPOFourTuple *)
type POFourTuple
is BasicPOFourTuple
opns
    _le_, _lt_, _ge_,
    _gt_ : FourTuple, FourTuple -> Bool
af*
forall
    x, y : FourTuple
ofsort Bool
    First(x) le First(y), Second(x) le Second(y); Third(x) le
    Third(y), Fourth(x) le Fourth(y) => x le y=true;
    not(First(x) le First(y)) => x le y=false;
    not(Second(x) le Second(y)) => x le y=false;
    not(Third(x) le Third(y)) => x le y=false;
    not(Fourth(x) le Fourth(y)) => x le y=false;
    x ne y => x lt y=x le y;
    x ge y=y le x;
    x ne y => x gt y=x ge y;
endtype (* POFourTuple *)
(*

```

### 9 ГЛОБАЛЬНЫЕ ОГРАНИЧЕНИЯ

Определение поведения поставщика услуг разделено на две независимые части: поставщик услуг в режиме-с-установлением-соединения и поставщик услуг в режиме-без-установления-соединения. Определение поставщика услуг в режиме-с-установлением-соединения представлено в сочетании с отдельными ограничения-

ми. TConnections описывается как способный поддерживать потенциально бесконечное число независимых TC. Каждое TC представляется отдельным экземпляром TConnection. Получаемая в результате структура показана на рисунке 1. TConnectionless описано в разделе 16. В разделе 10—15 описаны ограничения, относящиеся к транспортным услугам в режиме с-установлением-соединения.

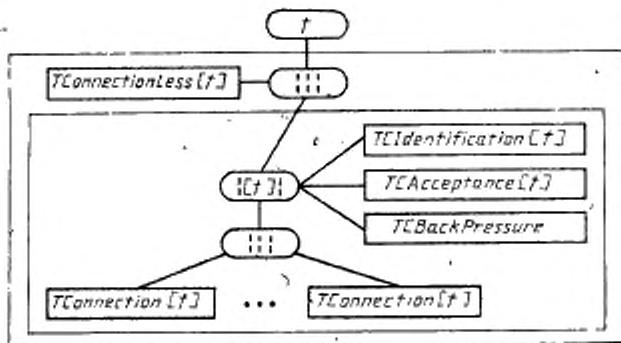


Рисунок 1 — Структура услуг транспортного уровня

#### Примечания

1 Каждый экземпляр TConnection может закончиться. Общий TConnections никогда не может закончиться, поскольку всегда существует вероятность того, что будет вызван новый экземпляр его компонента TConnection.

2 В любой момент времени может быть активно любое число TC. Недетерминизм поставщика услуг в ограничении этой потенциально бесконечной параллельности специфицируется как отдельное ограничение (см. раздел 14).

behaviour

```
TConnectionless [t]
|||
TConnections [t] || TIdentification [t] ||
TAcceptance [t]
||
TBackpressure[t]
```

where

```
process TConnections [t] : noexit : =
```

```

TConnection [t] >> stop
|||
TConnections [t]
endproc (* TConnections *)
(*

```

---

## 10 ОБЕСПЕЧЕНИЕ ТРАНСПОРТНОГО СОЕДИНЕНИЯ

Требования к поведению поставщика услуг, связанные с обеспечением одного ТС, распадаются на два класса, а именно ограничения, которые являются локальными для оконечной точки ТС, и межоконечные ограничения. Ограничения первого класса связаны с поведением в оконечной точке ТС в зависимости от истории примитивов, выполненных в этой же оконечной точке ТС. Ограничения второго класса связаны с поведением в оконечной точке ТС в зависимости от истории примитивов, выполненных в другой оконечной точке ТС.

Следует формально определить подходящее понятие «история». В частности, удобно принимать во внимание только те события, которые могут влиять на будущее поведение поставщика услуг, не учитывая, таким образом, те события, которые ни на что больше не влияют: такое понятие известно как «влияющая история». Для локальных ограничений влияющая история представлена состоянием процесса в соответствии с диаграммой переходов состояний, представленной на рисунке 5 ГОСТ 34.960. Для межоконечных ограничений влияющая история представлена параметрами процесса, чья структура и операции формулируются при помощи специально созданного определения типа данных (см. 12.3.2). Эти операции позволяют формулировать требования, соответствующие таблице 1 и рисунку 4 ГОСТ 34.960, способом, не зависящим от модели.

Локальные ограничения представлены двумя независимыми параллельными процессами, представляющими собой два разных экземпляра процесса TAEP (см. раздел 11) и соответственно ограничивают взаимодействия с вызывающим и вызываемым пользователями транспортных услуг. TSUserRole определяет роли вызывающего и вызываемого пользователя транспортных услуг. Межоконечные ограничения представлены процессом TCERAssociation (см. раздел 12), который соотносит индикации, возникающие на каждом конце ТС, с соответствующими запросами, возникающими на другом конце ТС. TSPDirection определяет направления примитивов запроса и индикации в полном соответствии с разделом 5.

Этим процессом специфицируется недетерминированность поставщика, которая влияет на данную взаимосвязь. Кроме того, TCEPAssociation определяет недетерминизм, связанный с выполнением примитивов, генерированных поставщиком.

Примечание — Техническое замечание о завершении: завершение обоих процессов, представляющих концы соединения — явно достаточное представление конца времени жизни этого соединения. Вот почему параллельный компонент, содержащий TCEPAssociation, описан (с использованием конструкции [ $> \text{exit}$ ]) как способный завершиться в любой момент времени, тогда как TCEPAssociation — бесконечный процесс.

---

```

type TSUserRole
is TwoTuple renamedby
sortnames
TSUserRole for Tuplet
opnames
CallingRole for TheOne
CalledRole for TheOther
endtype (* TSUserRole *)
type TSPDirection
is TwoTuple renamedby
sortnames
TSPDirection for Tuplet
opnames
Request for TheOne
Indication for TheOther
endtype (* TSPDirection *)
process TConnection [t] : exit :=
(TCEP [t] (CallingRole) || TCEP [t] (CalledRole))
||
(TCEPAssociation [t] [> exit])
endproc (* TConnection *)
(*)

```

---

## 11 ЛОКАЛЬНЫЕ ОГРАНИЧЕНИЯ ДЛЯ ОКОНЕЧНОГО ПУНКТА ТС

### 11.1 Общее описание

Первые три процесса следующей декомпозиции локальных ограничений на взаимодействия одного ТС в каждой оконечной точке отражают структуру события: это делается с целью отделения ограничений, применяемых к каждому компоненту структуры события, от ограничений, применяемых к другим компонентам. Четвертый процесс специфицирует ограничение, упомянутое в примечании к 8.4.1.

---

```

process TCEP [t] (role : TSUserRole) : exit :=
    TCEPAddress [t]
    || TCEPIdentification [t]
    || TCEPSPOrdering [t] (role)
    || TCEPUserData [t]
endproc (* TCEP *)
(*

```

---

## 11.2 Адрес и идентификация оконечной точки ТС

Локальные ограничения на адресную и идентификаторную части событий в оконечной точке ТС имеют сходную форму: значение определяется при первом событии совместно с пользователем транспортных услуг, а затем остается постоянным.

Примечание — Завершение обоих процессов допускается в любой момент времени: конец локального (т.е. в оконечной точке ТС) времени жизни ТС на самом деле определяется локальным упорядочением сервисных примитивов (см. 11.3.1).

---

```

process TCEPAddress [t] : exit :=
    t?ta : TAddress t?cei : TCEI t?tsp : TSP ; ConstantTA [t] (ta)
[> exit
endproc (* TCEPAddress *)
process ConstantTA [t] (ta : TAddress) : noexit :=
    t!ta t?cei : TCEI t?tsp : TSP ; ConstantTA [t] (ta)
endproc (* ConstantTA *)
process TCEPIdentification [t] : exit :=
    t?ta : TAddress t?cei : TCEI t?tsp : TSP ; ConstantTCEI [t] (tcei)
[> exit
endproc (* TCEPIdentification *)
process ConstantTCEI [t] (tcei : TCEI) : noexit :=
    t?ta : TAddress t!cei t?tsp : TSP ; ConstantTCEI [t] (tcei)
endproc (* ConstantTCEI *)
(*

```

---

## 11.3 Локальное упорядочение сервисных примитивов в оконечном пункте ТС

### 11.3.1 Общее описание

TCEPSPOrdering определяет ограничения на возможные последовательности примитивов в одном оконечном пункте ТС (см. рисунок 5 и таблицу 4 ГОСТ 34.960), применяемые к одному ТС.

Поскольку задана спецификация локальных ограничений, поскольку в любой момент времени примитивы транспортных услуг, которые могут быть выполнены, зависят только от истории примитивов, выполненных в этом оконечном пункте ТС. Влияющие аспекты этой истории в основном представлены ниже в именах процессов из компонентов TCSPOrdering вместе с некоторыми параметрами.

Фаза установления ТС в оконечном пункте ТС представлена в виде последовательности TCSPConnect1 и TCSPConnect2. Это сделано для возможного освобождения ТС даже до успешного установления ТС (предотвращая его таким образом), но только после начала времени жизни ТС. Примитив Т-СОЕДИНЕНИЕ, выполненный в TCSPConnect1, является влияющей историей для TCSPConnect2, поскольку к Т-СОЕДИНЕНИЕ ответ/подтверждение применимы ограничения согласования, которые зависят от Т-СОЕДИНЕНИЕ индикация/запрос.

Успешное установление ТС позволяет войти в фазу передачи информации, которая в каждом оконечном пункте ТС представлена TCSPDataTransfer. Поведение в этой фазе не зависит от роли оконечного пункта ТС. Значение x сообщает результат согласования варианта срочных данных.

Освобождение ТС в оконечной точке ТС состоит из выполнения примитива Т-РАЗЪЕДИНЕНИЕ, как представлено в TCSPRelease. Это может произойти в любой момент времени после первого примитива Т-СОЕДИНЕНИЕ.

Примечание — Последняя альтернатива в определении TCSPSPOrdering введена для обеспечения возможности завершения установления ТС путем освобождения ТС локально в вызывающем оконечном пункте ТС, без выполнения каких-либо примитивов на другом (потенциально, но в действительности никогда не наблюдаемом) конце этого ТС.

---

```

process TCSPSPOrdering [t] (role : TSUserRole) : exit :=
  (TCSPConnect1 [t] (role))
  >> accept tsp : TSP in
    (TCSPConnect2 [t] (tsp) >> accept x : TEXOption in
      TCSPDataTransfer [t] (x))
    [> TCSPRelease [t])
  [ ] [role = CalledRole] —> exit
endproc (* TCSPSPOrdering *)
(*)

```

---

### 11.3.2 Фаза установления соединения в оконечном пункте ТС

В 8.4.3.4 дано определение булевой функции IsValidTCO2For,

которая представляет требования согласования транспортных услуг. Определение TSUserRole дано в разделе 10.

---

```

process TCEPConnect1 [t] (role : TSUserRole) : exit(TSP) :=
[role = CallingRole]
->
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tcr : TSP [IsTCONreq(tcr) and
(ta IsCallingOf tcr)] ; exit (tcr)
[ ]
[role = CalledRole].
->
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tci : TSP [IsTCONind(tci) and
(ta IsCalledOf tci)] ; exit (tci)
endproc (* TCEPConnect1 *)
process TCEPConnect2[t] (tc1 : TSP) : exit(TEXOption) :=
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tc2 : TSP [tc2 IsValidTCON2For tc1];
(choice x : TEXOption [ ] [x IsTEXOptionOf tc2] -> exit (x))
endproc (* TCEPConnect2 *)
(*)

```

---

### 11.3.3 Фаза передачи данных в оконечном пункте ТС

---

```

process TCEPDataTransfer [t] (x : TEXOption): noexit :=
TCEPNormalDataTransfer [t]
|||
[x = UseTEX] -> TCEPExpeditedDataTransfer [t]
endproc (* TCEPDataTransfer *)
process TCEPNormalDataTransfer [t] : noexit :=
t ?ta:TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTDT(tsp)] ;
TCEPNormalDataTransfer [t]
endproc (* TCEPNormalDataTransfer *)
process TCEPExpeditedDataTransfer [t] : noexit :=
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTEX(tsp)] ;
TCEPExpeditedDataTransfer [t]
endproc (* TCEPExpeditedDataTransfer *)
(*)

```

---

### 11.3.4 Фаза освобождения в оконечном пункте ТС

---

```

process TCEPRelease [t] : exit :=
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTDIS(tsp)] ; exit

```

---

```
endproc (* TCEPRelease *)
```

```
(*
```

#### 11.4 Ограничения на данные пользователя

Длина параметра данных пользователя в примитивах транспортных услуг ограничивается TCEPUserData, что изложено в 12.2.7; 13.1.13; 13.2.3 и 14.2.2 ГОСТ 34.960, отражаемых здесь.

```
process TCEPUserData [t] : exit :=
```

```
t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsValidUserData(tsp)] ;
```

```
    TSEPUserData [t] [ ] exit
```

```
endproc (* TCEPUserData *)
```

```
type ValidUserData
```

```
is TransportServicePrimitive
```

```
opns
```

```
IsValidUserData          : TSP          -> Bool
```

```
eqns
```

```
forall
```

```
t : TSP
```

```
ofsort Bool
```

```
IsTCON(t) => IsValidUserData(t) = Length(UserData(t)) le
```

```
NatNum(3+Dec(2));
```

```
IsTDT(t) => IsValidUserData(t) = Length(UserData(t)) gt 0;
```

```
IsTDIS(t) => IsValidUserData(t) = Length(UserData(t)) le
```

```
NatNum(6+Dec(4));
```

```
IsTEX(t)
```

```
=> IsValidUserData(t)
```

```
= Length(UserData(t) gt 0) and (Length(UserData(t)) le NatNum
```

```
(1+Dec(6)));
```

```
endtype (* ValidUserData *)
```

```
(*
```

## 12 МЕЖОКОНЕЧНЫЕ ОГРАНИЧЕНИЯ ДЛЯ ОДНОГО ТС

### 12.1 Общее описание

После выполнения первого запроса TCEPAssociation расщепляется на два экземпляра TAssoc1 — по одному экземпляру на каждое направление передачи. Эти два экземпляра могут быть созданы независимо и параллельно, поскольку они образуют отдельные части поведения. В самом деле, когда бы один из них ни вызывал взаимодействие, другой не будет вовлечен в это взаимодействие.



Примечание — Начальным взаимодействием по ограничениям может быть только запрос. Это должен быть Т-СОЕДИНЕНИЕ запрос в силу дополнительных локальных ограничений (см. 11.3.2). Разделение между двумя экземплярами корректно только в том случае, если гарантируется, что окончательный пункт, где один из них обрабатывает запросы, является окончательным пунктом, где другой обрабатывает индикации. По этой причине введены параметры адреса, идентификации и направления примитивов в TAssoc1 (см. 12.2), при помощи которых TAssoc1 обрабатывает запросы на одном конце ТС и индикации на другом конце.

```

process TCEPAssociation [t] : noexit :=
  t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?ter : TSP {IsTReq(ter)} ;
  (TAssoc1 [t] (ta, tcei, Request, Indication, Append(ter,
    NoTReqs))
  |||
  TAssoc1 [t] (ta, tcei, Indication, Request, NoTReqs))
endproc (* TCEPAssociation *)
(*)

```

## 12.2 Однонаправленность

TAssoc1 соотносит индикации, которые могут выполняться на одном конце ТС, с историей запросов, выполненных на другом его конце, учитывая недетерминизм поставщика, влияющий на эту взаимосвязь. Самым сложным подпроцессом TAssoc1 является TCRecToInd (см. 12.3.1), который представляет межоконечные ограничения, указывающие взаимодействия в t, связанные с примитивами. Параметр TCRecToInd представляет историю запросов, которые соотносятся с возможными будущими индикациями. Определение TCEPHalf, видимо, требует небольшого дальнейшего пояснения: см. в 11.2 ConstantTA и ConstantTCEI, в 8.4.2.1 IsTReq и IsTInd, в 8.3 TId.

```

process TAssoc1 [t] (ta : TAddress, tcei : TCEI, d1, d2, :
  TSPDirection, rh : TReqHistory) : noexit :=
  ((TCEPHalf [t] (d1) || ConstantTA [t] (ta) || ConstantTCEI [t]
    (tcei))
  |||
  TCEPHalf [t] (d2))
  |||
  t ?ta1 : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP {fId(ta1, tcei) ne TId(ta,
    tcei)} ; (ConstantTA [t] (ta1) || ConstantTCEI [t] (tcei1)) ||
  TCRecToInd [t] (rh)
endproc (* TAssoc1 *)
process TCEPHalf [t] (dir : TSPDirection) : noexit :=

```

```

[dir = Request]
-> t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTReq(tsp)] ;
TCEPHalf
[t] (dir)
{}
[dir = Indication]
-> t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTInd(tsp)] ;
TCEPHalf
[t] (dir)
endproc (* TCEPHalf *)
(*)

```

### 12.3 Межоконечный недетерминизм

#### 12.3.1 *Общее описание*

Как было сказано выше, TCReqToInd параметризуется историей запросов rh, выполненных на одном конце, которые могут влиять на возможные будущие индикации на другом конце. Значения вида TReqHistory являются основными последовательностями, на которых определены некоторые операции, позволяющие рассматривать только влияющие элементы истории (подробнее см. 12.3.2).

Непосредственная форма определения TCReqToInd — это очень простая праворекурсивная форма. В любой момент времени процесс TSPEvent специфицирует ограничения на следующее наблюдаемое событие; первый параметр TSPEvent — это основа представления недетерминизма (операция Tops определена в 12.3.2). После выполнения этого события TCReqToInd выполняется с обновленным значением параметра.

```

process TCReqToInd [t] (rh : TReqHistory) : noexit :=
TSPEvent [t] (Tops(rh), rh) >> accept rh1 : TReqHistory in
TCReqToInd [t] (rh1)
endproc (* TCReqToInd *)
(*)

```

#### 12.3.2 *Определение данных*

Первое определение обеспечивает основную конструкцию историй примитивов запроса посредством операций NoTReqs (пустая история) и OnTopOf (для расширения истории более ранним запросом). Также введены еще несколько булевых функций с обычной интерпретацией.

Примечание — Ради полноты OnTopOf нужно определять также и для случая, когда ее первый аргумент — индикация; в этом случае история оста-

ся без изменения. Этот «безэффектный» подход на индикации соблюдается также и во втором определении.

Второе определение расширяет основной тип данных четырьмя операциями, необходимыми для формулировки межоконечных ограничений:

а) Reduce — описывает историю своего верхнего элемента (т. е. самого раннего по времени выполненного запроса).

б) Remove — удаляет заданный запрос из заданной истории; если последний имеет далее много экземпляров, то удаляется первый экземпляр.

с) Append — добавляет запрос к истории в качестве последнего элемента. Заметим, что Append действует как OnTopOf, но с другого конца истории.

д) Tops — создает историю, состоящую из тех примитивов в аргументе истории, которые могут привести к последующей индикации.

Введены также другие функции, а именно TDISOps и TEXDISOps, для выразительности определения. TDISOps и TEXDISOps дают непосредственные результаты для вычисления Tops.

В соответствии с таблицей 1 ГОСТ 34.960 определен следующий порядок значимости примитивов:

Т-ДАнные < Т-СРОЧНЫЕ-ДАнные

< Т-РАЗЪЕДИНЕНИЕ,

Т-СОЕДИНЕНИЕ < Т-РАЗЪЕДИНЕНИЕ,

причем между примитивами одной услуги нет порядка значимости.

Tops определяется следующим образом: для любого данного значения gh вида TReqHistory, Tops(gh) представляет собой последовательность запросов, которая:

а) содержит только запросы различных услуг, и

б) содержит запрос t тогда и только тогда, когда t содержится в gh и все запросы перед ним в gh (т. е. выполненные раньше по времени) являются ниже по значимости, чем t, и

с) сохраняет порядок запросов в gh.

---

```
type TransportServiceBasicTSPRequestHistory
is TransportServicePrimitive
sorts
```

```
TreqHistory
```

```
opns
```

```
NotReqs
```

```
_OnTopOf_
```

```
: TSP, TreqHistory
```

```
—> TreqHistory
```

```
—> TreqHistory
```

```

_IsTopOf_      : TSP, TreqHistory      -> Bool
IsEmpty       : TreqHistory            -> Bool
_eq_, _ne_    : TReqHistory, TReqHistory -> Bool
eqns
forall
t, t1 : TSP, h, h1 : TReqHistory
ofsort TReqHistory
IsTInd(t) => t OnTopOf h=h;
ofsort Bool
IsEmpty(NoTReqs)=true;
IsTReq(t) => IsEmpty(t OnTopOf h)=false;
NoTReqs eq NoTReqs=true;
IsTReq(t) => NoTReqs eq (t OnTopOf h)=false;
IsTReq(t) => t OnTopOf h eq NoTReqs=false;
IsTReq(t), IsTReq(t1)
=> t OnTopOf h eq (t1 OnTopOf h1) = (t eq t1) and (h eq h1);
h ne h1=not(h eq h1);
t IsTopOfNoTReqs=false;
IsTReq(t) => t OnTopOf (t1 OnTopOf h1) = t eq t1;
endtype (* TransportServiceBasicTSPRequestHistory *)
type TransportServiceTSPRequestHistory
is TransportServiceBasicTSPRequestHistory
opns
Reduce      : TReqHistory      -> TReqHistory
Remove     : TSP, TReqHistory -> TReqHistory
Append     : TSP, TReqHistory -> TReqHistory
Tops, TDISTops, TEXDISTops
           : TReqHistory      -> TReqHistory
eqns
forall
t, t1 : TSP, h, h1 : TreqHistory
ofsort TReqHistory
Reduce(NoTReqs)=NoTReqs;
IsTReq(t) => Reduce(t OnTopOf h)=h;
Remove(t, NoTReqs)=NoTReqs;
t eq t1 => Remove(t, t1 OnTopOf h1)=h;
t ne t1 => Remove(t, t1 OnTopOf h1)=t1 OnTopOf Remove(t, h1);
Append(t, NoTReqs)=t OnTopOf NoTReqs;
IsTReq(t1) => Append(t, t1 OnTopOf h1)=t1 OnTopOf Append(t,
h1);
Tops(NoTReqs)=NoTReqs;
IsTReq(t), IsTDIS(t) => Tops(t OnTopOf h)=t OnTopOf

```

```

NoTReqs;
IsTReq(t), IsTEX(t) or IsTCON(t) => Tops(t OnTopOf h) =
t OnTopOf TDISTops(h);
IsTReq(t), IsTDT(t) => Tops(t OnTopOf h) = t OnTopOf
TEXDISTops(h);
TDISTops(NoTReqs) = NoTReqs;
IsTReq(t), IsTDIS(t) => TDISTops(t OnTopOf h) = t OnTopOf
NoTReqs;
IsTReq(t), not(IsTDIS(t)) => TDISTops(t OnTopOf h) =
TDISTops(h);
TEXDISTops(NoTReqs) = NoTReqs;
IsTReq(t), IsTDIS(t) => TEXDISTops(T OnTopOf h) = TDISTops(t
OnTopOf h);
IsTReq(t), IsTEX(t) => TEXDISTops(t OnTopOf h) = t OnTopOf
TDISTops(h);
IsTReq(t), not(IsTEX(t)), not(IsTDIS(t))
=> TEXDISTops(t OnTopOf h) = TEXDISTops(h);
endtype (* TransportServiceTSPRequestHistory *)
(*

```

### 12.3.3 Определения процессов

Для заданной истории запросов *rh* *TSPEvent* специфицирует ограничения на возможное следующее событие. Параметр *erh* — это последовательность выполненных запросов, достаточная для определения следующей возможной индикации.

Следующие четыре требования формулируются для обслуживания недетерминизма поставщика в плане его участия в следующем событии.

а) Поставщик никогда не отказывается участвовать в событии запроса (см. также определение *TSPReqEvent* ниже).

Примечание — Возможное отклонение запросов определяется процессами *TCAcceptance* и *TBackpressure* (см. соответственно разделы 14 и 15).

б) Может быть выполнена только та индикация, которая относится к верхнему запросу непустой *erh*, соответствующей *IsIndicationOf* (см. 8.4.3.4). Если такая индикация возникает, соответствующий ей запрос удаляется из *rh*.

Примечание — Для заданного запроса поставщик озаглаивается, чтобы автономно определить значения параметров индикации, при условии, что они удовлетворяют этому требованию.

с) Для любого заданного верхнего запроса непустой *erh* поставщик может представить не связанную с ним индикацию только в том случае, если это вызывает участие:

1) в индикации, связанной с запросом следующей более высокой значимости в erh, если таковой существует, или

2) в генерированной поставщиком индикации (см. 8.4.3.4).

В случае 1) требования b), c) и d) применяются к erh, без его верхнего запроса.

d) Если пользователь отклоняет индикацию, то должна быть представлена индикация, соответствующая случаям 1) или 2) требования c)

---

```

*)
process TSPReqEvent [t] (rh : TReqHistory) : exit(TReqHistory) :=
  t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTReq(tsp)] : exit
  (Append(tsp, rh))
endproc (* TSPReqEvent *)
process TSPEvent [t] (erh, rh : TReqHistory) : exit(TReqHistory) :=
  TSPReqEvent [t] (rh)
  [ ]
  [not(IsEmpty(erh))]
  ->
  (choice tspr, tspi : TSP
    [ ]
    [(tspr IsTopOf erh) and (tspi IsIndicationOf tspr)]
    ->
    i ;
    (t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI !tspi ; exit (Remove(tspr, rh))
     [ ] i ; TSPEvent [t] (Reduce(erh), rh)))
    [ ]
  [IsEmpty(erh)]
  ->
  (choice tdi : TSP
    [ ]
    [ProviderGeneratedInd(tdi)]
    ->
    i ;
    (t?ta : TAddress ?tcei : TCEI !tdi ; exit (rh) [ ] TSPReqEvent [t]
     (rh)))
  endproc (* TSPEvent *)
  (*)

```

---

### 13 ИДЕНТИФИКАЦИЯ ТРАНСПОРТНЫХ СОЕДИНЕНИИ

Любые два разных экземпляра TConnection, которые одновременно имеют доступ к одному ПДУТ, должны быть различимы

для пользователя транспортных услуг. Это достигается при помощи идентификатора оконечного пункта ТС — *tcei*, который передается с каждым сервисным примитивом на каждый ПДУТ. Следовательно, требуется, чтобы:

а) на любом ПДУТ в любой момент времени никакой *tcei* не мог быть назначен более чем одному TConnection и

б) каждый TConnection использовал один и тот же *tcei* на каждом ПДУТ в течение всего времени существования ТС, который он представляет.

Если последнее ограничение можно специфицировать внутри определения TConnection (см. 11.2), то первое ограничение имеет более глобальный характер и ниже представлено процессом TCEIdentification.

Для каждого ПДУТ хранится след используемых идентификаторов оконечного пункта ТС при помощи параметра Use, который является множеством пар вида TId- TAddress×TCEI (см. TCEIdentification в 8.3). Определение TCEIdentifications представляет эти множества Use вначале пустыми. Пара (ta, tcei) находится в Use тогда и только тогда, когда tcei назначается некоторому ТС, имеющему доступ к ПДУТ с адресом ta.

TCEIdent позволяет передавать любой запрос или индикацию Т-СОЕДИНЕНИЕ любому заданному ПДУТ с адресом ta только с таким tcei, чтобы пара (ta, tcei) не присутствовала в Use. На другие примитивы это ограничение не налагается, но при выполнении примитива Т-РАЗЪЕДИНЕНИЕ соответствующая пара (ta, tcei) удаляется из Use.

Примечание — Необходимо учитывать следующую техническую деталь: Insert(e, s) = {e} U s. Следовательно, Insert(e, s) = s всякий раз, когда e ∈ s.

---

```

type TCEIdentifications
is Set actualized by TCEIdentification using
sortnames
TId for Element
Bool for FBool
TIds for Set
endtype (* TCEIdentifications *)
process TCEIdentification [t] : noexit :=
  TCEIdent [t] ({ } of TIds)
endproc: (* TCEIdentification *)
process TCEIdent [t] (Use : TIds) : noexit :=
  t ?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTCONI(tsp) implies
  (TId(ta, tcei) NotIn Use)];
  
```

```

    (let (ti : Tid = Tid (ta, tcei)
      in
    [not (IsTDis (isp))] —> TCIdent [t] (Insert (ti, Use))
    [IsTDis (isp)] —> TCIdent [t] (Remove (ti, Use)))
  endproc (* TCIdent *)
  (*

```

#### 14 ПРИНЯТИЕ ТРАНСПОРТНЫХ СОЕДИНЕНИЯ

В любой момент времени поставщик услуг способен принять установление новых соединений только в конечном множестве пунктов доступа к услугам и в оконечных пунктах соединения. Это определяется процессом TCAcceptance, который внутренне выбирает конечное множество пар (ta, tcei) перед участием в каком-либо взаимодействии. Если взаимодействие образует новое ТС, то оконечный пункт, где произошло это взаимодействие, должен быть среди тех, которые представлены AsserptTC.

Однако при каждом выборе AsserptTC множество оконечных пунктов, где могут быть образованы новые соединения, является в действительности подмножеством AsserptTC, вследствие ограничения разделения на идентификацию ТС (см. раздел 3). Более точно новое соединение может быть образовано только с парой (ta, tcei), которая находится в AsserptTC, а не в Use. Следовательно, при каждом выборе AsserptTC множество оконечных пунктов, где могут быть образованы новые соединения, представлено разностью AsserptTC — Use.

Поставщику транспортных услуг присущ внутренний недетерминизм при динамическом выборе того, сколько и какие оконечные пункты можно выделить для новых соединений, при условии выполнения минимальных функциональных требований — если нет активных ТС, поставщик услуг должен быть способен принять хотя бы одно ТС, т. е. подмножество AsserptTC, где могут быть действительно приняты новые ТС, должно быть в этом случае непустым.

Примечание — В самом деле, требование минимальной функциональности эквивалентно более простому требованию, чтобы AsserptTC было непустым в любом случае, если принимать во внимание ограничения, наложенные TCIdentification.

Это действительно так, поскольку:

а) если нет активных ТС, то Use пустое, таким образом подмножество AsserptTC, где могут быть приняты новые ТС, является самим AsserptTC, в то время как



б) если активно несколько ТС, выбор непустого AcceptTC еще допускает, что подмножество, где могут быть приняты новые ТС, может быть пустым, а именно как только AcceptTC включено в Use.

---

```

process TCAcceptance[t] : noexit :=
choice AcceptTC : TIds
  [
    [AcceptTC ne { } ]
  ]
->
i.;
t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [IsTCON19tsp) implies
(TId(ta, tcei) IsIn AcceptTC)] ;
  TCAcceptance[t]
endproc (* TCAcceptance *)
(*

```

---

## 15 УПРАВЛЕНИЕ ПОТОКОМ ПРИ ПОМОЩИ ОБРАТНОЙ СВЯЗИ

Допускается любой недетерминизм поставщика услуг в отношении приема запросов на передачу данных, но одна зависимость между ограничениями управления потоком для нормальных и срочных данных задана. Эта зависимость вытекает из утверждения 9.2 ГОСТ 34.960, что «нормальные данные... нельзя добавлять в очередь, если их добавление может помешать добавлению срочных ПБДТ...».

Для поддержки абстрактного представления этого требования, и именно только в терминах взаимодействий услуг, вводится параметр MustAcceptTEX, который хранит трассу окончных пунктов ТС, в которых последним выполненным запросом был запрос Т-ДАННЫЕ. В любой момент времени поставщик может произвольно выбрать конечные множества AcceptTDT и AcceptTEX, представляющие два множества окончных пунктов ТС, где поставщик может принять нормальные и срочные СБДТ соответственно.

Вышеупомянутая зависимость представлена требованием, что AcceptTEX должен включать MustAcceptTEX. Никакие другие зависимости, которые могут существовать в реализациях услуг транспортного уровня, не описаны.

Примечание — В любой момент времени при динамическом произвольном выборе множества AcceptTDT множество окончных пунктов, где запросы Т-ДАННЫЕ могут быть действительно приняты, входит в пересечение множеств

AcceptTDT и Use, это точное подмножество AcceptTDT, представляющее окончательные пункты, находящиеся в фазе передачи данных (см. 11.3.1). Аналогичное замечание применимо и при обратной связи срочных данных.

```

process TBackpressure [t] : noexit :=
  TBackp [t] (( { } of Tids) ||| RunButDTreqTEXreqTDis [t])
endproc (* TBackpressure *)
process TBackp[t] (MustAcceptTEX : Tids) : noexit :=
  choice AcceptTDT, AcceptTEX : Tids
    [ ]
  [MustAcceptTEX IsSubsetOf AcceptTEX]
  ->
  i ;
    (t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tdr : TSP [IsDTreq(tdr) and
      (Tid(ta, tcei) IsIn AcceptTDT)] ;
      TBackp [t] (Insert(Tid(ta, tcei), MustAcceptTEX))
    [ ]
  (t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?ter : TSP [IsTEXreq(ter) and (Tid(ta,
    tcei) IsIn AcceptTEX)] ;
      TBackp [t] (Remove(TID(ta, Tcei), MustAcceptTEX))
    [ ]
  (t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?td : TSP [IsTDis(td)] ;
      TBackp [t] (Remove(Tid(ta, Tcei), MustAcceptTEX)))
endproc (*TBackp *)
process RunButDTreqTEXreqTDis[t] : noexit :=
  t?ta : TAddress ?tcei : TCEI ?tsp : TSP [not(IsDTreq(tsp) or
    IsTEXreq(tsp) or IsTDis(tsp))] ;
    RunButDTreqTEXreqTDis [t]
endproc (* RunButDTreqTEXreqTDis *)
(*)

```

## 16 ПЕРЕДАЧА В РЕЖИМЕ-БЕЗ-УСТАНОВЛЕНИЯ-СОЕДИНЕНИЯ

### 16.1 Определения процесса

TSConnectionless основан на индикациях, которые могут выполняться в ответ на ранее выданные запросы. Для описания истории индикаций используется множество.

```

process TSConnectionless[t] : noexit :=
  Connectionless [t] (NoTCIReq)
endproc (* TSConnectionless *)
process Connectionless[t] (rh : TCIReqHistory) : noexit :=

```

```

t?ta : TAddress ?tsp : TSP [IsTUDTReq(tsp) and
(Lenght(UserData(tsp))
le MaxTUDTLength)]; Connectionless [t] (Insert(tsp, rh))
[ ]
[rh ne NoTCIReq]
->
(choice tspr, tspi : TSP
[ ]
[tspr IsIn rh and (tspi IsIndicationOf tspr)])
->
t?ta : TAddress !tspi [ta IsCallingOf tspi];
(Connectionless [t] (Remove(tspr, rh))
[ ]
i : Connectionless [t] (rh))
[ ]
i : Connectionless [t] (Remove(tspr, rh))
endproc (* Connectionless *)
(*

```

## 16.2 Определения данных

```

type BasicTransportServiceConnectionlessRecHistory
is Set actualizedby TransportServicePrimitive using
sortnames
TSP for Element
Bool for FBool
TCIReqHistory for Set
opnnames
NoTCIReq for { }
endtype (* BasicTransportServiceConnectionlessRecHistory *)
type MaxTUDTLength
is DecNatRepr
opns
MaxTUDTLength : -> nat
eqns
ofsort Nat
MaxTUDTLength = NatNum(6 + (3 + (4 + (8 + Dec(8)))));
endtype (* MaxTUDTLength *)
endspec (* TransportService *)

```

**Библиографические данные**

---

УДК 681.324:006.354

П85

Ключевые слова: передача данных, обмен информацией между системами, формализованное описание, услуги транспортного уровня, язык LOTOS, эталонная модель, взаимосвязь открытых систем, типы данных, процессы

ОКСТУ 4002

---

Редактор *В. М. Лысенкина*  
Технический редактор *О. Н. Никитина*  
Корректор *В. И. Кануркина*

Сдано в наб. 11.02.94. Подп. в печ. 29.03.94. Усл. п. л. 3,26. Усл. кр.-отт. 3,26.  
Уч.-изд. л. 3,07. Тир. 374 экз. С. 1135.

---

Ордена «Знак Почета» Издательство стандартов, 107076, Москва, Колодезный пер., 14  
Калужская типография стандартов, ул. Московская, 256. Зак. 363