نسخهی دوم پروتکل SNMP

وضعیت سند جاری

این سند برای جامعهی اینترنت یک پروتکل در استانداردهای شبکه را بیان می کند و درخواست می کند که پیشنهادها و نظرهای خود را برای بهبود آن ارائه کنند. برای آگاهی از وضعیت استانداردسازی این پروتکل، به نسخهی جاری استانداردهای رسمی پروتکل اینترنت (STD۱) رجوع کنید. انتشار این سند بدون محدودیت امکان پذیر است.

چکیده

این سند نسخهی دوم پروتکلSNMP را توضیح میدهد. این سند نحو و عناصر رویههای ارسال، دریافت و پردازش بستههای SNMP را توضیح میدهد. سند جاری RFC ۱۹۰۵ را منسوخ میکند.

فهرست مطالب

٣	١-١- مقدمه
٣	٦-١- ایدهی کلی
۴	١-٢-١ اطلاعات مديريتي
۴	۲-۲-۲ بازارسال درخواستها
۴	۳-۲-۱ اندازهی پیامها
۵	۴–۲–۱ نگاشتهای لایهی انتقال
۵	۵-۲-۱ نگاشتهای نوع دادهی SMIv۲
۵	٣-١- تعاريف
٨	۱-۴ ویژگیهای پروتکل
	۱-۴-۱ ساختارهای رایج
٨	۲-۴-۲ پردازش پیام
٩	۱-۴-۳ پیام GetRequest
٩	۱-۴-۴ پیام GetNextRequest
١	۱-۴-۵ پیام GetBulkRequest
١	۶-۴-۶ پیام SetRequest
١	۱-۴-۷ پیام SNMPv۲-Trap پیام
١	۱-۴-۸ پیام InformRequest
١	Λ اطلاع از مالکیت معنوی
	۶-۱ قدردانی
١	٧-١ ملاحظات امنيتي

۱ - ۱ - مقدمه

در زمان نوشتن این سند، چهارچوب مدیریتی SNMP از پنج عنصر اصلی تشکیل شده است:

- یک معماری کلی که در ۶۲ RFC ۳۴۱۱ [RFC۳۴۱۱] ارائه شده است.
- سازوکارهایی برای توصیف و نامگذاری اشیاء و رویدادها برای اهداف مدیریتی ارائه شدهاند. اولین نسخه از این ساختار همان SMIV۱ نام دارد و در۱۶ RFC ۱۱۵۵ RFC ۱۱۵۵ (STD ۱۶، [RFC۱۱۵۵] ۱۲۱۲ [RFC۱۲۱۵] و SNMPv۲ نام دارد RFC ۲۵۸۰ (RFC ۲۵۷۹ [RFC۲۵۷۹] و RFC ۲۵۸۰ (STD ۵۸ (RFC۲۵۸۰) و RFC ۲۵۸۰ (RFC۲۵۸۰) و RFC ۲۵۸۰ آتوصیف شده است.
- پروتکلهای پیامرسانی برای انتقال اطلاعات مدیریتی. اولین نسخه از پروتکل پیامرسانی RFC ۱۱۵۷ ،STD ۱۵ توضیح داده شده است. نسخهی دوم از پروتکل نام دارد و در ۱۵ SNMPv۲ نام دارد و جزء پروتکلهای ردیابی استاندارد اینترنت نیست. SNMPv۳ نام دارد و جزء پروتکلهای ردیابی استاندارد اینترنت نیست. این نسخه در ۱۹۰۱ RFC ۱۹۰۱ و ۶۲ STD توضیح داده شده است. نسخهی سوم نیز RFC۳۴۱۴ و RFC۳۳۲ و RFC۳
- پروتکلهای عملیاتی برای دسترسی به اطلاعات مدیریتی اند. اولین مجموعه از پروتکلهای عملیاتی و ساختار پیامهای مرتبط با آن در ۱۵ STD او RFC ۱۱۵۷ (RFC ۱۱۵۷) توصیف شدهاند. در این سند دومین مجموعه از پروتکلهای عملیاتی و ساختار پیامهای مرتبط با آن توضیح داده می شوند.
- مجموعهای از برنامههای کاربردی پایه در ۶۲ RFC ۳۴۱۳ RFC ۳۴۱۳ آوصیف شدهاند. در STD ۶۲ توصیف شدهاند. در STD ۶۲ ایز، مکانیزم کنترل دسترسی مبتنی بر دید۱ توضیح داده شده است.

برای آشنایی دقیقتر با پروتکل SNMP میتوانید در زمان نوشتن این سند، به ۳۴۱۰ [RFC۳۴۱۰] مراجعه کنید.

دسترسی به اشیاء مدیریت شده از طریق یک پایگاه داده به نام MIB صورت می گیرد. اشیاء داخل این پایگاه با استفاده از مکانیزمهای تعریف شده در SMI تعریف می شوند.

این سند (نسخهی دوم از پروتکل سادهی مدیریت شبکه) به عملیاتی از پروتکل میپردازد که مربوط به ارسال و دریافت پیامهای منتقل شده توسط پروتکل پیامرسانی هستند.

۲-۱- ایدهی کلی

موجودیتهای SNMP که از برنامههای تولیدکننده ی فرمان یا دریافت کننده ی اعلان 7 پشتیبانی می کنند (که به صورت سنتی مدیر نامیده می شوند) با موجودیتهای SNMP که از برنامههای پاسخدهنده ی فرمان یا تولید کننده ی اعلان پشتیبانی می کنند (که به صورت سنتی کار گزار 7 نامیده می شوند) ارتباط برقرار می کنند. هدف این پروتکل انتقال اطلاعات و عملیات مدیریتی است.

view-based access control mechanism

notification \

agent

۱-۲-۱ اطلاعات مدیریتی

کلمه ی "متغیر" به نمونهای از یک نوع شئ غیرتجمعی اشاره دارد که با توجه به قراردادهای بیان شده در المه ی "متغیر" به نمونهای از یک نوع شئ غیرتجمعی SMI [RFC۲۵۷۹]، تعریف می شوند. کلمه ی "انقیاد متغیر "" به زوجسازی نام یک متغیر و مقدار نظیر آن اشاره دارد. با این حال اگر حین پردازش یک درخواست بازیابی، انواع مشخصی از شرایط غیرعادی رخ دهند، یک انقیاد متغیر یک نام را با اشاره گری به آن وضعیت غیرعادی زوجسازی می کند.

یک لیست variable-binding، لیست سادهای از انقیاد متغیرها است.

نام یک متغیر یک OBJECT IDENTIFIER است که از الحاق OBJECT IDENTIFIER نظیر OBJECT نظیر OBJECT نظیر OBJECT نظیر OBJECT که نشانگر نمونهی آن شئ است، ساخته می شود. OBJECT IDENTIFIER و یک قطعهی object-type، پیشوند OBJECT IDENTIFIER آن متغیر نام دارد.

۲-۲-۲ بازارسال درخواستها

در شرایط عادی در این پروتکل، گیرنده باید برای تمام انواع درخواستها پاسخی را تولید کند و به ارسال کننده ی درخواست بفرستد. تصمیم گیری در خصوص بازارسال پاسخهایی که در محدوده ی زمانی مناسب دریافت نشدهاند برعهده ی ارسال کننده ی درخواست است و به صورت معمول به اورژانسی بودن درخواست وابسته است. با این حال چنین برنامهای باید درخصوص تعیین فرکانس و طول بازه ی زمانی برای بازارسال به صورتی مناسب تصمیم گیری کند. برای آشنایی با اصول کنترل ازدحام فوق به ۴۱ BCP هراجعه کنید.

۳-۲-۳ اندازهی پیامها

بزرگترین اندازه یک پیام SNMP توسط حداقلهای زیر تعیین می گردد:

- ۱) بزرگترین اندازه پیامی که موجودیت مقصد SNMP می تواند بپذیرد؛ و
- ۲) بزرگترین اندازه پیامی که موجودیت مبدا SNMP میتواند تولید کند.

اولین مورد به ازای هر گیرنده تعریف می شود و در شرایطی که این اطلاعات در دسترس نباشد، توسط دامنه ی انتقال که حین ارسال پیام مورد استفاده قرار می گیرد، تعیین می گردد. دومین مورد نیز توسط محدودیتهای محلی وابسته به پیاده سازی تعیین می شوند.

هر نگاشت انتقال برای SNMP، نشانگر حداقل اندازه ی پیامی است که یک پیاده سازی SNMP باید بتواند تولید یا مصرف کند. گرچه پیاده سازی ها تشویق می شوند تا در صورت امکان از مقادیر بزرگ تری از اندازه ی بسته ها پشتیبانی کنند، یک پشتیبانی سازگار نباید هیچگاه پیامهایی تولید کند که اندازه ی آن ها بزرگ تر از اندازه مجاز پیامها در موجودیت SNMP دریافت کننده باشد.

یکی از اهداف پیام GetBulkRequest که در این پروتکل مشخص شده است، کمینه نمودن تعداد مبادلههای پروتکلی مورد نیاز برای دریافت حجم زیادی از اطلاعات مدیریتی است. این نوع پیام به یک موجودیت SNMP که از برنامههای تولیدکننده ی فرمان پشتیبانی می کند، اجازه می دهد تا پاسخهایی را درخواست کنند که اندازه ی آنها با توجه به محدودیت در اندازه ی پیامها بیشینه باشد. این محدودیتها شامل محدودیتهایی دروی اندازه ی پیامهایی است که موجودیت SNMP پاسخدهنده می تواند تولید کند و اندازه ی پیامهایی که موجودیت SNMP تولیدکننده ی فرمان می تواند دریافت کند.

با این حال ممکن است این اندازهی بیشینه برای پیامها، بزرگتر از بزرگترین واحد قابل انتقال^۳ (MTU) در

Non-aggregate object type

Variable binding \(^{\text{Y}}\)

Maximum transmission unit

مسیر پیمایش شده توسط آنها باشد. در این شرایط این بستهها قطعهبندی میشوند. از آنجا که قطعهبندی مسیر پیمایش شده توسط آنها باشد. در این شرایط این بستهها قطعهبندی معمول مضر است. بنابراین یک موجودیت موجب کاهش اعتمادپذیری در انتقال پیامها میکند، باید پارامترهای نظیر را بگونهای مقداردهی کند که از مخاطرهی قطعه شدن پیام جلوگیری به عمل آورد. به خصوص در شرایط دشوار برای شبکه، باید مقادیر کوچکی را برای max-repetition انتخاب نمود.

۲-۲-۴ نگاشتهای لایهی انتقال

توجه به این نکته مهم است که مبادله ی پیامهای SNMP تنها به یک سرویس دیتاگرام غیرقابل اعتماد نیاز دارد که در آن، هر پیام به صورت کامل و مستقل در یک دیتاگرام قرار می گیرد. نگاشتهای لایه ی انتقال و قوانین کدگذاری در [RFC۳۴۱۷] توضیح داده شدهاند. با این حال، استفاده از پروتکل $^{\text{TUDP}}$ ترجیح داده می شود [RFC۷۶۸].

۵-۲-۵ نگاشتهای نوع دادهی SMIv۲

INTEGER, OCTET STRING, OBJECT IDENTIFIER,) یازده نوع پایه (RFC۲۵۷۸] SMIv۲ INInteger۳۲, IpAddress, Cpunter۳۲, Gauge۳۲, Unsigned۳۲, TimeTicks, Opaque, Counter۶۴ (ا تعریف می کند. نوعهای پایه SMIv۲ به نوع متناظر در انتخابهای BITS و SimpleSyntax و ASN.۱ توسط SNMP توسط ASN.۱ توسط integer-value از SMIv۲ از Integer۳۲ از SMIv۲ به نوع انتخابی Integer-value از SMIv۲ از SMIv۲ به صورت مشابه، نوعهای پایهای Gauge۳۲ و SMIv۲ از SMIv۲ به عیشوند. به صورت مشابه، نوعهای پایهای ApplicationSyntax از SMIv۲ به نوع انتخابی Unsigned۳۲ نگاشت می شوند.

نوع ساختیافتهی BITS به نوع انتخابی string-value از انتخاب string-value ناشت می شود. یک مقدار BITS به صورت یک OCTET STRING کد می شود. این کدگذاری بدین صورت است که در آن، تمام بیتهای نامدار ۴ در bitstring، که از اولین بیت آغاز و تا بیت آخر ادامه می یابد، در بیت هشتم (بیت پرارزش) تا بیت اول (بیت کم ارزش) از اولین هشت تایی قرار می گیرند و سایر بیتها به ترتیب در هشت تایی های بعدی، تا جایی که مورد نیاز است، تا آخرین هشت تایی قرار می گیرند. اگر بیتهایی از آخرین هشت تایی بدون استفاده بمانند، فرستنده به جای آنها صفر می گذارد و گیرنده این بیتها را نادیده می گیرد.

۳-۱- تعاریف

نحو یک PDU با استفاده از نمادگذاری ASN.۱ تعریف می شود.

SNMPv7-PDU DEFINITIONS ::= BEGIN

SimpleSyntax := CHOICE {

fragmentation

encoding

User Datagram Protocol

Named bits

integer-value INTEGER (-Υ\ΥΥΥΛΥΡΓΑ...Υ\ΥΥΓΛΥΡΓΥ), string-value OCTET STRING (SIZE (·...ΡΔΔΥΔ)), objectID-value OBJECT IDENTIFIER }

ApplicationSyntax ::= CHOICE { ipAddress-value IpAddress, counter-value Counter**, timeticks-value TimeTicks, arbitrary-value Opaque, big-counter-value Counters, unsigned-integer-value Unsigned TY } IpAddress := [APPLICATION ⋅] IMPLICIT OCTET STRING (SIZE (Ұ)) CounterTY ::= [APPLICATION \] IMPLICIT INTEGER (• .. \(\cdot \) \(\text{FY989YY9} \(\delta \)) Unsigned TY := [APPLICATION Y] IMPLICIT INTEGER (... FY 9 F 9 F Y Y 9 A) Gaugerr ::= Unsignedrr TimeTicks := [APPLICATION T] IMPLICIT INTEGER (... FT 9 F 9 F Y T 9 A) Opaque := [APPLICATION *] IMPLICIT OCTET STRING Counters := [APPLICATION 8] IMPLICIT INTEGER (...\AFFFYFF.YTY.9\D\1910) -- protocol data units PDUs ::= CHOICE { get-request GetRequest-PDU, GetNextRequest-PDU, get-next-request get-bulk-request GetBulkRequest-PDU, response Response-PDU, set-request SetRequest-PDU, inform-request InformRequest-PDU, SNMPvy-Trap-PDU, snmpV_T-trap Report-PDU } report -- PDUs GetRequest-PDU ::= [⋅] IMPLICIT PDU GetNextRequest-PDU := [\] IMPLICIT PDU Response-PDU ::= [7] IMPLICIT PDU SetRequest-PDU ::= [७] IMPLICIT PDU -- [۴] is obsolete GetBulkRequest-PDU ::= [∆] IMPLICIT BulkPDU InformRequest-PDU := [۶] IMPLICIT PDU SNMPv7-Trap-PDU ::= [v] IMPLICIT PDU

- $\mbox{--}$ Usage and precise semantics of Report-PDU are not defined
- -- in this document. Any SNMP administrative framework making
- -- use of this PDU must define its usage and semantics.

```
Report-PDU ::= [\lambda] IMPLICIT PDU
max-bindings INTEGER ::= ۲۱۴۷۴۸۳۶۴۷
PDU := SEQUENCE {
         request-id INTEGER (-۲۱۴۷۸۳۶۴۸..۲۱۴۷۸۳۶۴۷),
         error-status
                                 -- sometimes ignored
                INTEGER {
                        noError(⋅),
                        tooBig(\),
                        noSuchName(۲), -- for proxy compatibility
                        badValue(۳),
                                         -- for proxy compatibility
                        readOnly(f),
                                         -- for proxy compatibility
                        genErr(Δ),
                        noAccess(۶),
                        wrongType(Y),
                        wrongLength(A),
                        wrongEncoding(9),
                        wrongValue(1.),
                        noCreation(\\),
                        inconsistentValue(\Y),
                        resourceUnavailable(\\"),
                        commitFailed(\f),
                        undoFailed(\\\alpha),
                        authorizationError(18),
                         notWritable(\V),
                        inconsistentName(\A)
        },
error-index
                        -- sometimes ignored
        INTEGER ( · .. max-bindings),
variable-bindings
                        -- values are sometimes ignored
VarBindList
BulkPDU ::=
                        -- must be identical in
SEQUENCE {
                                 -- structure to PDU
request-id
                        INTEGER (-TIFYATSFA..TIFYATSFY),
non-repeaters INTEGER ( · ..max-bindings),
max-repetitions INTEGER ( · .. max-bindings),
variable-bindings
                        -- values are ignored
VarBindList
-- variable binding
VarBind := SEQUENCE {
                name ObjectName,
                CHOICE {
                value ObjectSyntax,
                unspecified
                                                         -- in retrieval requests
                                         NULL.
                                                         -- exceptions in responses
                noSuchObject [.] IMPLICIT NULL,
```

```
noSuchInstance [1] IMPLICIT NULL.
               endOfMibView [7] IMPLICIT NULL
-- variable-binding list
```

VarBindList := SEQUENCE (SIZE (· ..max-bindings)) OF VarBind

END

۲-۱- ویژگیهای پروتکل ۱-۴-۱- ساختارهای رایج

مقدار فیلد request-id در پیام پاسخ، مساوی مقدار فیلد request-id در خواست متناظر این پاسخ است. یک برنامه می تواند با استفاده از این فیلد، درخواستهای منتظر را از هم تشخیص دهد و به این ترتیب پاسخهای دریافتی نظیر هر یک از درخواستها را بیابد. در شرایطی که یک سرویس دیتاگرام غیرقابل اعتماد استفاده شود، request-id برای تشخیص پیامهایی که دومرتبه ارسال شدهاند، بکار می رود. استفاده از request-id مشابه در بازارسال یک درخواست نیز این امکان را میدهد که پاسخ بستهی ارسال شده یا باز ارسال شده نیاز درخواست ارسال شده را برآورده کنند. با این حال برای محاسبهی زمان رفت و برگشت (RTT) برای انتقال و پردازش یک تراکنش درخواست- پاسخ، این برنامه باید از مقدار request-id متفاوتی برای پیام بازارسالی استفاده کند. این راهبرد برای استفاده در اغلب شرایط بکار می رود.

مقدار ناصفر فیلد error-status در پیام پاسخ نشان دهنده ی وقوع خطا در بسته ی ارسالی است که مانع پردازش آن شده است. در این شرایط، مقدار ناصفر فیلد error-index در پیام پاسخ نشان می دهد که کدام انقیاد متغیر در یک لیست موجب خطا شده است. هر انقیاد متغیر توسط مقدار شاخص ٔ آن شناسایی می شود. اولین شاخص در یک انقیاد متغیر یک، دومین دو و بقیه به همین ترتیب هستند.

SNMP مقادیر OBJECT IDENTIFIER را به حداکثر صد و بیست و هشت زیرشاخص محدود می کند که حداکثر مقدار هر زیرشاخص ۱-۳۲**۲ است.

۲-۴-۲ پردازش پیام

در عناصر رویهی زیر، تمامی فیلدهای یک پیام که توسط رویهی فوق مورد ارجاع قرار نگرفتهاند، توسط موجودیت SNMP دریافت کننده نادیده گرفته می شوند. با این حال، تمامی اجزای یک پیام، شامل آن هایی که مقادیرشان توسط موجودیت دریافت کننده نادیده گرفته می شوند، باید از نحو و کدگذاری معتبر ASN.۱ پشتیبانی کنند. برای مثال در برخی پیامها (برای مثال GetRequest) تنها نام متغیرها و نه مقدار آنها مهم است. در این شرایط، بخش مقدار در انقیاد متغیر توسط موجودیت SNMP دریافت کننده نادیده گرفته می شود. مقدار unspecified برای فیلد مقدار در چنین انقیادهایی در نظر گرفته می شود.

در برقراری یک ارتباط مدیریتی، wrapper پیامها برای کپسوله کردن PDU با استفاده از "عناصر رویه" ی چهارچوب مدیریتی مورد استفاده ساخته می شود. تعریف "max-bindings" یک کران بالا برای تعداد انقیاد متغیرها تعریف می کند. همچنین اندازهی یک پیام توسط محدودیتهای روی بیشینه اندازهی پیامها محدود می شود. یک پیاده سازی سازگار باید در هر پیام PDU یا BulkPDU حداکثر تعداد متغیرها را با رعایت محدودیت اندازه در SNMP مقداردهی کند. اما نباید بیش از ۲۱۴۷۴۸۳۶۴۷ انقیاد متغیر را انجام دهد.

Round Trip Time

index

sub-idenifier

در دریافت یک ارتباط مدیریتی، "عناصر رویه"ی چهارچوب مدیریتی مورد استفاده پیروی میشوند و اگر این رویهها نشانگر رویهها نشان دهند که عملیاتی که در این پیام قرار دارند باید به صورت محلی اجرا گردند، این رویهها نشانگر MIB view ی قابل مشاهده برای عملیات هستند.

۱-۴-۳ پیام GetRequest

یک پیغام GetRequest با درخواست یک برنامه تولید و منتقل می گردد.

موجودیت SNMP دریافت کننده با دریافت یک پیغام GetRequest، هر انقیاد متغیر در یک لیست از انقیادها را پردازش می کند تا یک پیام پاسخ تولید نماید. مقادیر تمامی فیلدهای پیام پاسخ با پیام درخواست دریافتی یکسان است و تنها در فیلدهای زیر با هم متفاوتند. هر انقیاد متغیر به صورت زیر پردازش می شود:

- () اگر نام استفاده شده در انقیاد متغیر دقیقا با نام متغیر قابل دسترسی با این درخواست یکسان باشد، فیلد مقدار در انقیاد متغیر به متغیر نامبرده داده میشود.
- ۲) در غیر اینصورت، اگر پیشوند OBJECT IDENTIFIER نام استفاده شده در انقیاد متغیر، با پیشوند OBJECT IDENTIFIER هر متغیر قابل دسترسی در این درخواست دقیقا یکسان نباشد، مقدار این فیلد به "noSuchObject" تغییر می یابد.
- ") در غیر اینصورت، فیلد مقدار در انقیاد متغیر به "noSuchInstance" تنظیم می شود. اگر پردازش یک انقیاد متغیر به دلایلی به جز موارد اشاره شده در بالا با شکست مواجه شود، یک پیام پاسخ با فرمت جدید ساخته می شود که در آن، فیلدهای request-id و variable-binding مقادیر نظیر این فیلدها و cerror- به "genErr" تغییر می یابد و مقدار فیلد index نیز به شاخص انقیاد متغیر شکست خورده داده می شود.

در غیر اینصورت، مقدار فیلد error-status در پیام پاسخ به "noError" تغییر می یابد و فیلد error-index نیز مقدار صفر می گیرد.

پیام پاسخ تولید شده در یک پیام کپسوله می شود. اگر اندازه ی پیام حاصل کوچک تر یا مساوی با هردو محدودیت محلی و بزرگترین اندازه پیام پشتیبانی شده توسط تولیدکننده باشد، به تولیدکننده ی پیام GetRequest ارسال می شود.

در غیر اینصورت، یک پیام پاسخ جایگزین ساخته می شود. این پیام مقدار فیلد request-id در پیام و trooBig" و error-status خود دارد. همچنین مقدار فیلد request-id آن "errorIndex خود دارد. همچنین مقدار فیلد errorIndex آن صفر و فیلد variable-bindings آن خالی است. این پیام پاسخ جایگزین در یک پیام دیگر کپسوله می شود. در صور تیکه اندازه ی پیام حاصل کوچک تر یا مساوی هردو محدودیتهای محلی و اندازه ی بزرگ ترین پیام پشتیبانی شده توسط تولید کننده باشد، به تولید کننده ی پیام حاصل دور می می شود. در غیر اینصورت شمارنده ی sampSilenceDrops افزایش می یابد و پیام حاصل دور انداخته می شود.

GetNextRequest ییام -۱-۴-۴

یک پیام GetNextRequest با درخواست یک برنامه تولید و منتقل می شود.

با دریافت یک پیام GetNextRequest، موجودیت SNMP دریافت کننده هر انقیاد متغیر در لیست -GetNextRequest را پردازش می کند تا یک پیام پاسخ تولید کند. تمامی فیلدهای پیام پاسخ مقادیر فیلدهای پیام دریافت شده را دارند و تنها در موارد زیر با یکدیگر متفاوتند. هر انقیاد متغیر به صورت زیر پردازش می شود:

(۱) مکان متغیر در لیستی از نامهای تمام متغیرها که با ترتیب حرف به حرف مرتب گشتهاند، مشخص می گردد. می توان با این درخواست به این متغیر دسترسی یافت و نام آن اولین نام در ترتیب حرف به

حرف پس از نام ذکر شده در انقیاد متغیر در پیام GetNextRequest دریافتی است. فیلدهای نام و مقدار در پیام پاسخ، نام و مقدار متغیر فوق را می گیرند.

- ۲) اگر نام متغیر درخواست شده در انقیاد متغیر، پیش از نام هیچ متغیر دیگر قابل دسترس با این درخواست در ترتیب حرف به حرف نباشد، یعنی هیچ نام دیگری پس از آن در ترتیب حرف به حرف نیامده باشد، انقیاد متغیر فوق که در پیام پاسخ صورت میگیرد دارای فیلد مقدار با مقدار "endOfMibView" است و فیلد نام در آن به نام انقیاد متغیر در پیام درخواست، تنظیم می شود.
- ") اگر پردازش یک انقیاد متغیر به دلیلی خارج از موارد بالا با شکست مواجه شود، پیام پاسخ دارای erquest و variable-binding یکسانی با پیام GetNextRequest دریافتی است. فیلدهای error-index آن "genErr" و مقدار فیلد error-index آن به شاخص انقیاد متغیر خطا خورده تنظیم می شود.

در غير اينصورت مقدار فيلد error-status در پيام پاسخ به "noError" و فيلد error-index نيز به صفر تنظيم مي شوند.

سپس پیام پاسخ تولید شده در یک پیام کپسوله میشود. اگر اندازه ی پیام حاصل کوچکتر یا مساوی هردو محدودیتهای محلی و بیشینه ی اندازه ی پیام پشتیبانی شده توسط تولیدکننده باشد، پیام پاسخ به تولیدکننده ی پیام پاسخ به ارسال می گردد.

در غیراینصورت، یک پیام پاسخ جایگزین ساخته می شود. این پیام دارای فیلد request-id یکسان با پیام error-index دریافتی است و مقدار فیلد tooBig"، مقدار فیلد GetNextRequest دریافتی است و مقدار فیلد variable-bindings آن صفر و فیلد variable-bindings آن خالی است. پیام پاسخ جایگزین سپس در یک بسته کپسوله می شود. اگر اندازه ی پیام حاصل کوچک تر یا مساوی هردو محدودیتهای های محلی و بیشینه اندازه ی یک پیام در تولیدکننده باشد، این پیام به تولیدکننده یام GetNextRequest ارسال می گردد. در غیر اینصورت، شمارنده ی sampSilentDrops یک واحد افزایش می یابد و پیام حاصل دور انداخته می شود.

□ مثالی از پیمایش جدول

یک کاربرد مهم از پیام GetNextRequest، پیمایش جدولهای اطلاعاتی متصور در یک MIB است. نحو این نوع درخواست همراه با روش شناسایی نمونههای منفرد از اشیاء در MIB، دسترسی به اشیاء فوق از MIB که به صورت جدولی سازمان دهی شدهاند را فراهم می کند.

در تبادل پروتکلی نمایش داده شده در زیر، یک برنامه آدرس فیزیکی وابسته به رسانه و نوع نگاشت آدرس برای هر سطر از جدول ترجمه ی آدرس IP شبکه- رسانه [RFC۱۲۱۳] نظیر یک عنصر شبکه مشخص را بدست می آورد. این برنامه همچنین مقدار sysUpTime [RFC۳۴۱۸] که نگاشتها در آن وجود داشتند را بدست می آورد. فرض کنید جدول آدرس IP- رسانه عنصر پاسخدهنده ی فرمان سه سطر داشته باشد:

شماره واسط	آدرس شبکه	آدرس فيزيكى	نوع
1	۱۰.۰.۵۱	۰۰:۰۰:۱۰:۰۱:۲۳:۴۵	static
1	9.7.7.8	۰۰:۰۰:۱۰:۵۴:۳۲:۱۰	dynamic
٢	1 • . • . • . 1 \(\Delta \)	۰۰:۰۰:۱۰:۹۸:۷۶:۵۴	dynamic

موجودیت SNMP که از یک برنامهی تولیدکنندهی فرمان پشتیبانی میکند، کار خود را با ارسال یک پیام GetNextRequest که شامل مقادیر OBJECT IDENTIFIER نظیر نام متغیرهای درخواستی است، شروع

GetNextRequest (sysUpTime,

ipNetToMediaPhysAddress, ipNetToMediaType)

موجودیت SNMP که از یک برنامهی پاسخگوی فرمان پشتیبانی میکند یک پیام پاسخ به صورت زیر ارسال میکند:

موجودیت SNMP که از یک برنامهی تولیدکنندهی فرمان پشتیبانی می کند به صورت زیر ادامه می دهد: GetNextRequest (sysUpTime,

ipNetToMediaPhysAddress.\\\····Δ\, ipNetToMediaType.\\\····Δ\)

موجودیت SNMP که از یک برنامهی پاسخگوی فرمان پشتیبانی می کند با پیام زیر پاسخ می دهد: Response ((sysUpTime. - "۱۲۳۴۶۶"),

(ipNetToMediaPhysAddress.Υ.\····\Δ = "····\٩٨٧۶Δ۴"), (ipNetToMediaType.Υ.\····\Δ = "dynamic"))

موجودیت SNMP که از برنامهی تولیدکنندهی فرمان پشتیبانی میکند با ارسال پیام زیر ادامه میدهد: GetNextReguest (sysUpTime,

ipNetToMediaPhysAddress.۲.۱۰.۰.۱۵, ipNetToMediaType.۲.۱۰.۰.۱۵)

از آنجا که سطرهای بیشتری در جدول وجود ندارند، موجودیت SNMP پاسخگوی فرمان با متغیرهایی که بعد از نام اشیاء قابل دسترسی در ترتیب حرف به حرف میآیند، پاسخ میدهد. برای مثال:

توجه کنید که چگونه با رسیدن به انتهای ستون ipNetToMediaPhysAddress، دومین انقیاد متغیر از برنامه کنید که چگونه برنامه الله از ستون بعدی پیچیده شده است.

همچنین توجه کنید که چگونه با رسیدن به انتهای ipNetToMedia برای سومین انقیاد متغیر، برنامهی پاسخگوی فرمان با شئ موجود بعدی پاسخ داده است که این شئ خارج از جدول است. این پاسخ به برنامهی تولیدکننده فرمان اطلاع می دهد که جدول به پایان رسیده است.

۱-۴-۵ پیام GetBulkRequest

یک پیام GetBulkRequest بنابر درخواست یک برنامه ی کاربردی تولید می شود و منتقل می گردد. هدف این پیام درخواست نمودن انتقال حجم زیادی از داده، شامل (و نه محدود به) درخواست سریع و کارآمد جداول بزرگ است.

با دریافت یک پیام GetBulkRequest، موجودیت SNMP دریافت کننده، هر انقیاد متغیر در لیست -GetBulkRequest دریافت کند. binding را پردازش می کند تا یک پیام پاسخ با مقدار فیلد request-id مشابه پیام درخواست تولید کند. برای نوع پیام GetBulkRequest، پردازش موفقیت آمیز هر انقیاد متغیر در درخواست، صفر یا تعداد بیشتری انقیاد متغیرها در پیام انقیاد متغیرها در پیام وضعیت نگاشت یک به یک بین انقیاد متغیرها در پیام SetNextRequest و SetRequest و پیامهای پاسخ حاصل برای نگاشت بین انقیاد متغیرهای پیام GetBulkRequest و پیام پاسخ حاصل برقرار نیست.

مقادیر فیلدهای non-repeaters و non-repetitions در پیام درخواست، پردازش مورد درخواست را

مشخص می کنند. در پیام پاسخ برای N انقیاد متغیر اول در پیام درخواست یک پیام و برای هر یک از R انقیاد متغیر باقی مانده در درخواست، M انقیاد متغیر درخواست می شود. به این ترتیب تعداد کل انقیاد متغیرهای درخواست شده توسط R*M*M نشان داده می شود و در آن، N کمترین میان N) مقدار فیلد max-repetitions در درخواست و M مقدار فیلد M مقدار فیلد M بزرگترین میان M بزرگترین میان M تعداد انقیاد متغیرها در پیام درخواست M و M صفر است.

موجودیت SNMP دریافت کننده یک پیام پاسخ با حداکثر تعداد کل انقیاد متغیرهای درخواست شده که توسط موجودیت SNMP درخواست تبادل شده است، می سازد. Request-id پیام درخواست تبادل شده است، می سازد. Request-id پیام درخواست تبادل شده است، می سازد. N بزرگ تر از صفر باشد، اولین تا Nامین انقیاد متغیر در پیام پاسخ به صورت زیر تولید می شوند:

- () یک متغیر مکانیابی می شود. این کار بدین صورت است که در یک لیست مرتب شده از نام تمام متغیرهای قابل دسترسی توسط این درخواست به صورت حرف به حرف ، مکان آن مشخص می گردد و نام آن اولین کلمه بعد از نام انقیاد متغیر در پیام GetBulkRequest در ترتیب حرف به حرف است. فیلدهای نام و مقدار در انقیاد متغیر در پیام پاسخ به نام و مقدار متغیر مکانیابی شده تنظیم می شود.
- ۲) اگر نام انقیاد متغیر درخواست شده پیش از نام هیچ یک از متغیرهای قابل دسترسی توسط این درخواست نیامده باشد، در واقع هیچ نام دیگری در ترتیب حرف به حرف پس از این نام نیامده باشد، انقیاد متغیر تولید شده در پیام پاسخ مقدار فیلد مقدارش به "endOfMibView" و مقدار فیلد نام آن به نام در انقیاد متغیر در پیام درخواست تنظیم میشود.

اگر M و N ناصفر باشند، (N+1) امین و نیز انقیاد متغیرهای بعدی در پیام پاسخ به صورت مشابه تولید می گردند. برای هر تکرار i، به طوریکه i بزرگتر یا مساوی صفر و کوچکتر یا مساوی R است، N+((i-1))+((i

- ر) متغیری که در لیستی از نامهای تمام متغیرهای قابل دسترسی توسط این درخواست که به صورت حرف به حرف به حرف مرتب شدهاند، مکانیابی می شود. نام این متغیر آامین بعدی در ترتیب حرف به حرف پس از (N+r)امین نام انقیاد متغیر در پیام GetBulkRequest دریافتی است. فیلدهای نام و مقدار انقیاد متغیر به نام و مقدار متغیر مکانیابی شده تنظیم می شود.
- $^{\gamma}$) اگر در ترتیب حرف به حرف هیچ نامی پس از iامین نام وجود نداشته باشد، انقیاد متغیر متناظر که در پیام پاسخ آمده است، دارای فیلد مقدار برابر با "endOfMibView" و فیلد نام مساوی با آخرین نام بعدی در ترتیب حرف به حرف و یا در صورت وجود نداشتن هیچ بعدی ای در ترتیب حرف به حرف، (۱+۱)امین نام در انقیاد متغیر در پیام در خواست است.

گرچه بیشنیه تعداد انقیاد متغیرها در پیام پاسخ توسط (M*R) محدود می شود، ممکن است پیام پاسخ با تعداد کمتری از انقیاد متغیرها که صفر نیز می تواند باشد، تولید گردد. علت این مسئله هر یک از سه مورد زیر می تواند باشد:

lexicographic

- را اگر برای برخی مقادیر تکرار i بطوریکه i بزرگتر از صفر یا کوچکتر یا مساوی i است، تمامی فیلدهای انقیاد متغیر تولید شده دارای مقدار "endOfMibView" باشند، پاسخ نیز می تواند با تعداد کم تری انقیاد متغیر ساخته شود. در این شرایط، انقیاد متغیرها ممکن است پس از (N+(i*R))امین انقیاد متغیر صورت گیرد.
- ۳) در شرایطی که پردازش یک درخواست که تعداد زیادی repetitions دارد، مستلزم زمان پردازش بسیار بیشتری نسبت به یک درخواست عادی باشد، یک برنامهی پاسخگوی فرمان ممکن است به پیام درخواست را با تعداد repetitionهای کمتری پردازش کند. البته با این شرط که حداقل یک repetition را کامل کند.

اگر پردازش یک انقیاد متغیر به دلیلی خارج از موارد لیست بالا متوقف شود، پیام پاسخ با فرمت جدید ساخته می شود که فیلدهای request-id و request-id آن برابر با مقدار این فیلدها در پیام درخواست شده هستند. مقدار فیلد error-status نیز به "genErr" و مقدار فیلد شکست خورده شاخص انقیاد متغیر در درخواست اصلی تنظیم می شود که متناظر با انقیاد متغیرهای شکست خورده است.

در غير اينصورت، مقدار فيلد error-status در پيام پاسخ به "noError" و مقدار فيلد error-index به صفر تنظيم مي شود.

پیام پاسخ تولید شده (که ممکن است فیلد variable-bindings آن خالی باشد) در یک پیام کپسوله می شود. اگر اندازه ی پیام حاصل کوچکتر یا مساوی هردو محدودیت محلی و اندازه ی بزرگترین پیام پشتیبانی شده توسط تولیدکننده باشد، به تولیدکننده ی پیام GetBulkRequest ارسال می گردد. در غیر اینصورت، شمارنده ی smpSilentDrops افزایش می یابد و پیام حاصل دور انداخته می شود.

□ یک مثال دیگر از جدول Traversal

این مثال نشان میدهد که چگونه پیام GetBulkRequest میتواند به عنوان جایگزینی برای پیام GetNextRequest استفاده شود. بدین ترتیب همان پیمایش جدول IP شبکه- رسانه که در بخش قبل نشان داده شد، با تعداد تبادلهای کمتر بدست می آید.

موجودیت SNMP که از برنامه تولیدکننده فرمان پشتیبانی می کند با ارسال یک پیام GetBulkRequest با مقدار max-repetition دو، و شامل مقادیر OBJECT IDENTIFIER که به صورت نام متغیر درخواست شده نشن داده شده است، کار خود را آغاز می کند.

```
GetBulkRequest [ non-repeaters = \, max-repetitions = \, ]
(sysUpTime,
```

ipNetToMediaPhysAddress,

ipNetToMediaType)

دهد: Response پاسخ می دهد: که از برنامه پاسخگوی فرمان پشتیبانی می کند با پیام SNMP که از برنامه پاسخگوی فرمان پشتیبانی می کند با پیام Response ((sysUpTime. - = "177469")),

```
( ipNetToMediaPhysAddress.).9.7.7.f = "\cdots \cdot \wedge \Delta f f f f \cdot \cdots ),
```

(ipNetToMediaType.1.9.7.".f = "dynamic"),

(ipNetToMediaType.\.\....\alpha\ = "static"))

موجودیت SNMP که از برنامه تولیدکنندهی فرمان پشتیبانی می کند، بدین ترتیب ادامه میدهد: GetBulkRequest [non-repeaters = ۱, max-repetitions = ۲] sysUpTime, ipNetToMediaPhysAddress.۱.۱۰۰۰۰۵۱, ipNetToMediaType.۱.۱۰۰۰۰۵۱)

موجودیت SNMP که از برنامهی پاسخگوی فرمان پشتیبانی می کند به صورت زیر پاسخ می دهد : Response ((sysUpTime. - = "۱۲۳۴۶۶"),

(ipNetToMediaType. $Y.V...V\Delta = "dynamic"$),

(ipRoutingDiscards. = "\tau"))

توجه کنید که چگونه (همانند مثال اول) انقیاد متغیرها در پیام پاسخ نشان می دهد که جدول به پایان رسیده است. چهارمین انقیاد متغیر، با برگرداندن اطلاعات از ستون موجود بعدی انجام می شود؛ پنجمین انقیاد متغیر، با بازگشت اطلاعات از اولین شیء موجود که به ترتیب حرف به حرف در جدول قرار گرفته است، انجام می شود. این پاسخ، رسیدن به انتهای جدول را به برنامه تولیدکننده ی فرمان اطلاع می دهد.

پیام Response

پیام Response توسط یک موجودیت SNMP تنها پس از دریافت پیام Response توسط یک موجودیت SNMP تنها پس از دریافت پیام SetRequest و SetRequest یا InformRequest تولید می شود، همانطور که در جاهای دیگر این سند توضیح داده شده است.

اگر فیلد error-status در پیام Response غیر صفر باشد، فیلدهای مقدار مربوط به متغیر در لیست انقیاد متغیرها، نادیده گرفته می شوند.

اگر هر دو فیلد error-status و فیلد error-index در پیام Response غیر صفر باشند، سپس مقدار فیلد variable-binding درخواست نظیر است که درخواست آن «error-index درخواست، شاخص اول را دارد، دومین مخورده است. اولین انقیاد متغیر در لیست variable-binding درخواست، شاخص اول را دارد، دومین شاخص دوم را دارد و به همین ترتیب.

یک موجودیت SNMP که از یک برنامه ی تولید کننده ی فرمان پشتیبانی می کند باید قادر باشد به درستی "readOnly" یا "badValue" ، "noSuchName" یک پیام Response را با فیلد error-status برابر با "badValue" ، "noSuchName" یا اداره کند. (به بخش های ۱.۳ و ۴.۳ [RFC۲۵۷۶] مراجعه کنید.)

با دریافت یک پیام Response، موجودیت SNMP دریافت کننده، محتویات خود را به برنامه ای که این درخواست را با همان مقدار request-id ایجاد کرده است، ارائه می دهد. برای جزئیات بیشتر، [RFC۳۴۱۲] را ببینید.

۱-۴-۶ پیام SetRequest

یک پیام به درخواست یک برنامه SetRequest تولید و ارسال می شود.

پس از دریافت یک پیام SetRequest، موجودیت SNMP و request دریافت کننده اندازه ی پیامی که پیام variable-binding و request-id دریافت در پیام کپسوله کننده برابر با مقدار این فیلدها در پیام SetRequest دریافتی است. همچنین بزرگ ترین اندازه ی ممکن برای فیلدهای error-index و error-status برابر با بزرگ ترین اندازه ی ممکن در پیام SetRequest دریافتی است. اگر اندازه پیام مشخص شده بیشتر از محدودیت محلی یا حداکثر اندازه پیام پشتیبانی شده توسط مبدأ باشد، www یک پیام SetRequest جایگزین تولید می شود و به فرستنده ی پیام SetRequest فرستاده می شود و پردازش پیام SetRequest بلافاصله پس از آن متوقف می شود . این پیام Response دارای فیلد -request بلافاصله پس از آن متوقف می شود . این پیام error-index به صفر تنظیم و error-index با بیام اصلی است، مقدار فیلد error-status به "tooBig"، مقدار عبر با برابر محدودیت محلی و می شوند و فیلد و فیلد setRequest خالی می ماند. اگر اندازه پیام حاصل کمتر یا برابر محدودیت محلی و حداکثر اندازه پیام اصلی باشد، به فرستنده پیام SetRequest ارسال می شود. در غیر اینصورت، شمارنده حداکثر اندازه پیام اصلی باشد، به فرستنده پیام SetRequest ارسال می شود. در غیر اینصورت، شمارنده

snmpSilentDrops [RFC۳۴۱۸] افزایش می یابد و پیام حاصل از آن حذف می شود. صرفنظر از این، پردازش SetRequest نیز متوقف می شود.

در غیر این صورت، موجودیت دریافت کننده SNMP، هر variable-binding را در لیست variable-binding در غیر این صورت، موجودیت دریافت کننده همه فیلدهای بیام Response مقادیر مشابهی با فیلدهای متفاوتی از درخواست دریافت شده دارند به غیر از موارد زیر:

variable-binding به صورت مفهومی به عنوان یک عملیات دو مرحله ای پردازش می شوند. در مرحله اول، هر variable-binding تایید می شود؛ اگر تمام اعتبارسنجی ها موفق باشند، هر متغیر در مرحله دوم تغییر می یابد. البته، برای اجرای اولین یا دوم یا هر دو این مراحل مفهومی به عنوان مراحل تکامل چندگانه آزادی عمل وجود دارد. در واقع، در بعضی موارد، ممکن است مراحل تکامل چندگانه برای اطمینان از انسجام لازم باشد.

اعتبار سنجی های زیر در مرحله اول بر روی هر variable-binding تا زمانی که همه موفق شوند یا تا زمانی که یک شکست نباشد اجرا می شوند:

- () اگر نام variable-binding نام یک متغیر موجود یا غیر موجود را تعیین کند این درخواست ا دسترسی ممنوع است زیرا در MIB نمی باشد، سپس مقدار فیلد error-status در پیام endex-index برابر "noAccess" می شود ، و مقدار فیلد index-index آن به عنوان متغیر ناموفق نامحدود تنظیم خواهد شد.
- OBJECT IDENTIFIER در غیر این صورت، اگر هیچ متغیری وجود نداشته باشد که یک پیشوند Υ همانند نام متغیر را داشته باشد و بتواند بدون توجه به مقدار جدید تعیین شده ایجاد یا اصلاح شود، مقدار فیلد error-status برابر notWritable تنظیم می شود ، و مقدار فیلد fail شده تعلق می گیرد.
- ۳) در غیر این صورت، اگر فیلد variable binding، مطابق با زبان ASN.۱ نوعی است که با آن مورد استفاده نیاز برای تمام متغیرهایی که یک پیشوند OBJECT IDENTIFIER را همانند نام متغیر مورد استفاده قرار می دهند، مشخص می کند، سپس مقدار پیام Response فیلد وضعیت error-state به قرار می دهند، مشخص می کند، سپس مقدار فیلد index-index آن به عنوان متغیر ناموفق نامحدود تنظیم شده است.
- که با مقدار مورد نیاز برای همه متغیرهایی که همان پیشوند OBJECT IDENTIFIER را به عنوان که با مقدار مورد نیاز برای همه متغیرهایی که همان پیشوند binding's name را به عنوان binding's name متغیر binding's name به اشتراک میگذارند، متناقض هستند، سپس مقدار فیلد وضعیت خطای wrongLength" تنظیم میشود، و مقدار فیلد variable binding تنظیم میشود.
- م) در غیر این صورت، اگر فیلد variable binding حاوی کدگذاری ASN.۱ باشد که با برچسب ASN.۱ در غیر این صورت، اگر فیلد error-status در پیام Response روی «error-index و rail فیلد variable binding شده و مقدار فیلد variable binding آن به index فیلد نظیم شده و مقدار فیلد تنظیم میشود. (توجه داشته باشید که تمام استراتژی های پیاده سازی این خطا را تولید نمی کند.)
- value-binding یک متغیر که در هیچ شرایطی نمی تواند به متغیر که در هیچ شرایطی نمی تواند به متغیر اختصاص داده شود به متغیر داده شود، مقدار فیلد error-status در پیام Response بر روی «wrongValue» تنظیم شده و مقدار فیلد error-index آن برابر index مربوط به انقیاد متغیر شکست خورده تنظیم شده می شود.
- ۷) در غیر این صورت، اگر نام variable binding متغیری را ایجاد کند که وجود ندارد و هرگز نمی تواند ایجاد شود (حتی اگر برخی از متغیرهایی که یک پیشوند OBJECT IDENTIFIER به اشتراک گذاشته شوند ممکن باشد در بعضی شرایط ایجاد شود)، سپس مقدار پیام Response فیلد وضعیت

- error-state به "noCreation" تنظیم شده، و مقدار فیلد error-index آن به index مربوط به variable-binding شکست خورده تنظیم می شود.
- در غیر این صورت، اگر نام binding-variable متغیری را تعیین کند که وجود ندارد، اما نمی تواند rerror-status در شرایط فعلی ایجاد شود (حتی اگر در شرایط دیگر ایجاد شود)، مقدار فیلد response در پیام Response بر روی " inconsistentName" و مقدار فیلد variable-binding شکست خورده تنظیم می شود.
- ^۹) در غیر این صورت، اگر نام variable-binding متغیری را تعیین کند که وجود دارد، اما قابل تغییر error-state نیست فارغ از اینکه چه مقدار جدیدی تعیین شده ، سپس مقدار وضعیت پیام index مربوط ror-index مربوط "notWritable" تنظیم شده و مقدار فیلد variable-binding شکست خورده تنظیم می شود.
- در غیر این صورت، اگر نام variable-binding متغیری را تعیین کند که می تواند تحت شرایط دیگر توسط متغیر نگهداری شود، اما در حال حاضر ناسازگار است یا در غیر اینصورت قادر به اختصاص به متغیر نیست، سپس مقدار error-state مربوط به پیام Response برابر "inconsistentValue" تنظیم می شود و مقدار فیلد variable variable-binding شکست خورده تنظیم می شود.
- (۱) هنگامی که در طی مراحل فوق، اختصاص مقدار توسط فیلد variable-binding به متغیر مشخص شده، نیاز به تخصیص یک منبع دارد که در حال حاضر در دسترس نیست، سپس مقدار error- در پیام Response برابر " resourceUnavailable "و مقدار فیلد error- آن به شاخص مربوط به variable-binding شکست خورده تنظیم می شود.
- variable-binding به دلیل دیگری غیر از موارد فوق شکست بخورد، سپس اگر پردازش variable-binding به دلیل دیگری غیر از موارد فوق شکست بخورد، سپس مقدار error-status بر روی Response بر روی variable-binding شکست خورده تنظیم می شود. index
 - variable-binding موفق می شود. در غیر این صورت، اعتبارسنجی

در پایان فاز اول، اگر اعتبار سنجی تمام variable-binding ها موفق شود، مقدار فیلد error-status در پیام Response و پردازش بشرح زیر "noError" تنظیم می شود و مقدار فیلد index-index آن صفر است و پردازش بشرح زیر ادامه دارد.

برای هر variable-binding در درخواست، متغیر نامی در صورت لزوم ایجاد می شود و مقدار مشخص شده به آن اختصاص داده می شود. هر یک از این تخصیص متغیرها به طور همزمان با توجه به تمام تخصیص های دیگر مشخص شده در همان درخواست رخ می دهد. با این حال، اگر یک متغیر همزمان یک درخواست را بیش از یک بار ، با مقادیر مختلف نام گذاری کند ، سپس تخصیص واقعی به آن متغیر، -specific است.

اگر هر یک از این تخصیص ها شکست خورده باشد (حتی پس از تمام اعتبارسنجی های قبلی)، تمام انتصاب های دیگر لغو می شود، و پاسخ پیام اصلاح می شود تا مقدار فیلد error-status در آن را به variable-binding "تنظیم کند و مقدار فیلد error-index آن به شاخص مربوط به شکست خورده تنظیم می شود.

اگر و فقط اگر تمام تخصیص ها را لغو نکنیم، سپس پیام Response اصلاح می شود تا مقدار فیلد -ror در آن به هفر برسد . توجه داشته status در آن به صفر برسد . توجه داشته باشید که پیاده سازی ها به شدت تشویق می شوند تا تمام اقدامات احتمالی را برای جلوگیری از استفاده از "commitFailed" با "undoFailed" انجام دهند.

در نهایت، پیام Response تولید شده به یک پیام کپسوله شده تبدیل و به فرستنده پیام Response ارسال می شود.

۱-۴-۷ - پیام SNMPv۲-Trap

پیام SNMPvr-Trap توسط یک موجودیت SNMP تولید شده و توسط یک برنامه اعلان ارسال می شود. پیام SNMPvr-Trap اغلب برای اعلان یک برنامه گیرنده اعلانات در یک موجودیت کنترل از راه دور منطقی SNMP است که یک رویداد اتفاق افتاده یا اینکه در شرایط موجود است. هیچ تأییدی در ارتباط با این مکانیزم تحویل اعلان وجود ندارد.

مقصدی (هایی) که یک پیام SNMPvt-Trap برای آن ها ارسال می شود، توسط یک موجودیت SNMPvt Trap به ترتیب variable-binding پیام SNMPvt Trap به ترتیب می شود. دو دسته انقیاد متغیر در لیست SNMPvt Trap هستند. اگر sysUpTime. و [RFC۳۴۱۸] و sysUpTime. اگر متغیرهای مربوطه به عنوان نمونه ای از این TYPE NOTIFICATION و جود داشته باشد، هر یک از متغیرهای مربوطه به عنوان نمونه ای از این ،notification به ترتیب، به فیلد variable bindings کپی می شود. اگر هر متغیر اضافی شامل می شود (در گزینه ای از ساختار SNMP)، سپس هر کدام به فیلد variable bindings کپی می شود.

۱-۴-۸ ییام InformRequest

یک پیام InformRequest بوسیله ی یک موجودیت SNMP از طرف برنامه سازنده اعلانتولید و ارسال می شود. پیام InformRequest اغلب برای اعلان یک برنامه دریافت کننده اعلانکه یک رویداد که اتفاق افتاده است یا وضعیت موجود مورد استفاده قرار می گیرد. این یک مکانیسم تحویل اعلانتأیید شده است، ، البته، تضمین تحویل وجود ندارد.

مقصدی (هایی) که یک پیام InformRequest برای آن ها ارسال می شود توسط برنامه ایجاد کننده اعلانمشخص می شوند. دو دسته variable binding اول در لیست variable binding پیام اعلانمشخص می شوند. دو دسته sysUpTime. و [RFC۳۴۱۸] هستند. اگر InformRequest و NOTIFICATION-TYPE macro هستند. اگر متغیرهای در فراخوانی مربوطه onotification به ترتیب، به فیلد variable-bindings کپی می متغیرهای مربوطه به عنوان نمونه ای از این notification، به ترتیب، به فیلد variable-bindings کپی می bindings کپی می شود. اگر هر متغیر اضافی را شامل شود (در گزینه ای از ساختار SNMP)، سپس هر کدام به فیلد bindings

پس از دریافت پیام InformRequest ، موجودیت SNMP دریافتی اندازه پیام کپسوله شده Response بیام بیام بیام error-index ،error-status ، request-id به عنوان پیام با مقادیر مشابه در InformRequest ، دریافت شده تعیین می کند. اگر اندازه پیام مشخص شده بیشتر از محدودیت محلی یا دریافت شده تعیین می کند. اگر اندازه پیام متناوب تولید می شود، به فرستنده پیام حداکثر اندازه پیام اصلی است، سپس یک واکنش پیام متناوب تولید می شود، به فرستنده پیام InformRequest ارسال می شود و پردازش پیام tequest خود به عنوان پیام با مقادیر مشابه در error-indet خود به عنوان پیام toriable-bindings خود را صفر تنظیم می کند و یک فیلد variable-bindings خالی جایگزین می شود، با مقدار فیلد variable-bindings خالی جایگزین می شود. اگر اندازه پیغام نتیجه کمتر یا برابر محدودیت محلی و حداکثر اندازه پیام اصلی باشد، به فرستنده پیام snmpSilentDrops [RFC۳۴۱۸] ارسال می شود. در غیر اینصورت، شمارنده [RFC۳۴۱۸] متوقف می شود. می یابد و پیام حاصل از آن حذف می شود. صرف نظر از این، پردازش پیام InfoRequest متوقف می شود.

در غیر این صورت، یک موجودیت SNMP دریافتی:

۱) مطالب خود را به نرم افزار مناسب ارائه می کند.

- ۲) یک پیام Response با همان مقادیر در فیلدهای request-id و variable-bindings به عنوان پیام Receive InformRequest تولید می کند، که مقدار فیلد error-status آن که به "noError" و مقدار فیلد error-index آن را صفر تعیین می کند. و
 - ۳) پیام Response تولید شده را به فرستنده پیام InformRequest ارسال می کند.

۵-۱- اطلاع از مالکیت معنوی

IETF در مورد اعتبار یا محدوده هر مالکیت معنوی یا حقوق دیگر مربوط به پیاده سازی که ممکن است ادعا شوند یا استفاده از فن آوری توصیف شده در این سند یا میزان مجاز بودن هر مجوز که ممکن است یا ممکن نیست در دسترس باشند هیچ جایگاهی ندارد. نشان نمی دهد تلاش برای شناسایی صحت چنین حقوقی را انجام شده باشد. اطلاعات در مورد روش های IETF در رابطه با حقوق در مستندات مربوط به استانداردهای پیگیری و استانداردهای ارتباطات در BCP-۱۱ یافت می شود. کپی های ادعای حقوقی که برای انتشار و هر گونه تضمین مجوزها در اختیار قرار گرفته است و یا نتیجه تلاش برای کسب مجوز عمومی یا اجازه استفاده از چنین حقوق مالکیت توسط اجراکنندگان یا کاربران این مشخصات می تواند از دبیرخانه IETF به دست آید. IETF هر یک از طرفین ذینفع را دعوت می کند تا به هر گونه حق نسخه برداری، اختراع ثبت شده یا پرونده های ثبت اختراع و یا سایر حقوق مالکیت که ممکن است شامل تکنولوژی هایی باشد که ممکن است برای انجام این استاندارد مورد نیاز باشد، توجه کنند.

۶- ۱ - قدردانی

این سند محصول کارگروه SNMPv۳ است. از اعضای کارگروه زیر تشکر ویژه ای داریم:

Randy Bush Jeffrey D. Case Mike Daniele Rob Frye Lauren Heintz Keith McCloghrie Russ Mundy David T. Perkins Randy Presuhn **Aleksey Romanov**

Juergen Schoenwaelder

Bert Wijnen

این نسخه از سند، ویرایش شده توسط رندی پرسون، در ابتدا بر اساس کار یک تیم طراحی بود که ُاعضای آن عبارت بودند از:

Jeffrey D. Case Keith McCloghrie David T. Perkins Randy Presuhn Juergen Schoenwaelder

نسخه های قبلی این سند، ویرایش شده توسط کیت مک کلگری، نتیجه کار قابل توجه چهار مشارکت کننده اصلی بود:

Jeffrey D. Case Keith McCloghrie Marshall T. Rose Steven Waldbusser علاوه بر این، کمک های گروه کاری SNMPv۲ به نسخه های قبلی نیز تایید شده است. به ویژه، تشکر ویژه ای برای مشارکت های:

Alexander I. Alten

Dave Arneson

Uri Blumenthal

Doug Book

Kim Curran

Jim Galvin

Maria Greene

Iain Hanson

Dave Harrington

Nguyen Hien

Jeff Johnson

Michael Kornegay

Deirdre Kostick

David Levi

Daniel Mahoney

Bob Natale

Brian O'Keefe

Andrew Pearson

Dave Perkins

Randy Presuhn

Aleksey Romanov

Shawn Routhier

Jon Saperia

Juergen Schoenwaelder

Bob Stewart

Kaj Tesink

Glenn Waters

Bert Wijnen

۷-۱- ملاحظات امنیتی

پروتکل تعریف شده در این سند به خودی خود یک محیط امن فراهم نمی کند. حتی اگر خود شبکه ایمن باشد (به عنوان مثال با استفاده از IPSec)، هیچ کنترلی وجود ندارد که چه کسی در شبکه امن اجازه دسترسی به اطلاعات مدیریت را دارد.

توصیه می شود که پیاده سازها ویژگی های امنیتی ارائه شده توسط چارچوب SNMPv۳ را در نظر بگیرند. به طور خاص، استفاده از مدل امنیتی مبتنی بر کاربر STD ۶۲ (RFC ۳۴۱۴ [RFC۳۴۱۴] و کنترل دسترسی مبتنی بر View، مدل STD ۶۲ (RFC۳۴۱۵) ها RFC ۳۴۱۵ توصیه می شود.

سپس این مسئولیت مشتری/کاربر است که اطمینان حاصل کند که موجودیت SNMP به درستی پیکربندی شده است به طوری که:

- فقط آن دُسته از افراد اصلی (کاربرانی) که حقوق قانونی دارند می توانند به مقادیر هر یک از اشیاء MIB پشتیبانی شده توسط آن نهاد دسترسی یا تغییر دهند.

- وقوع رویدادهای خاص در واحد تجاری به طور مناسب اطلاع رسانی خواهد شد.

- وَاحْدَ مُورِد رِسیدگی بَه رُویدادها و اطلاعاتی که به آن اطلاع داده شده است، به طور مناسب و با اعتبار مناسب یاسخ می دهد.