ping を用いて 2 ホストまで経由する経路を探索するファイル協調ダウンロードシステム(A 班共通レポート)

メンバー名

50916036 新村嘉基 リーダー竹澤大樹 副リーダーSURINA メンバー

## 1. 設計したシステムの戦略

## 1.1 設計したシステムの基本的な戦略

今回作成したファイル協調ダウンロードシステムは大きく分けて、パケットロスのない 経路の探索、SIZE コマンド、最適経路の選択、GET コマンド、REP コマンドの5つから なる。以下それぞれについて説明していく。

経路作成 最適経路選択 SIZEコマンド GETコマンド REPコマンド

#### 1.1.1 パケットロスのない経路の探索

AWS上でファイルダウンロードするプログラムを実行していくうち、TCP通信ではパケットロスをする経路を除外できるかどうかで全体の通信品質に大きな違いがでることに気付いた。そのため、本システムではパケットロスをする経路をできるだけ選択しないようにした。

## ○ 探索経路

経路は転送管理サーバを2ホストまで経由できるものとする。

(7 ホストの場合は 1(サーバと直接)+5(1 ホスト経由)+20(2 ホスト経由) = 26 通り。)

| 転送管理サーバを        | 1つ挟む        | 2つ挟む                                |
|-----------------|-------------|-------------------------------------|
|                 | (マシンの数-2)+1 | (マシンの数-2)×(マシンの数-3)<br>+(マシンの数-2)+1 |
| マシンが 4 台        | 3           | 5                                   |
| マシンが <b>7</b> 台 | 6           | 26                                  |

#### ○ ping のパラメータ

探索経路がパケットロスをするかどうかは python 標準モジュールの subprocess を用いてプログラム上で ping コマンドを実行することで調べている。探索において ping の送信サイズは 60kByte、送信回数 20 回、送信間隔 0.2 秒にしている。これはパケットロス率を調べるという目的とは別に、高頻度で大きいサイズのパケットを送ることで経路を輻輳させ、輻輳に弱い経路を除外できるのではないかと考えたためである。実際にこの条件で実行してみたところ、いくつか輻輳に弱いと考えられる経路を除外することができた。

#### ○ パケットロス調査

2 ホストまでの経由する経路のうち、その経路内にパケットロスのないものを選択する。パケットロスの調査を行う際、ping を行うことに加えて Route パケットを各ホストへ送信することで最終的に指定した経路での ping による RTT の累積などもクライアント側に伝えている。

#### ○ RouteTable の作成

クライアント側で指定した経路の情報とその経路での ping による RTT の累積を格納した二次元配列である RouteTable を作成する。その後、作成した RouteTable を ping による RTT の総和でソートする。

#### 1.1.2 SIZE コマンド

サーバに対して SIZE コマンドを行い、要求するファイルサイズの情報を得る。このとき 使用する経路は ping による RTT の累積が最も小さいものである。これは SIZE コマンド用 のパケットを送信することで実装している

#### 1.1.3 最適経路の選択

適切な複数の経路を使用しファイルのデータを分割してダウンロードすれば競技時間は 短縮できる。しかし、経路に送るデータ量を誤れば輻輳が発生し競技時間が大幅に長くなっ てしまう。このような問題を避けるために最適経路の選択を行う。具体的な経路選択方法は 以下の通り。

基本的にはファイルサイズによって以下のように決定する。

1MB 未満の場合は 4 経路選択

1MB 以上 3MB 未満の場合は 3 経路選択

3MB 以上 4MB 未満の場合は 2 経路選択

4MB 以上の場合は 1 経路選択

次に、あまりにも RTT が他の経路と比べて大きいものを除外する処理を行う。

例えば、pingによるRTTの累積が最も小さい経路と比べて二番目の経路は帯域幅があまりにも小さい場合は経路一つでファイルをダウンロードする。そうでない場合は二つ目の経路も使用するなどである。

これは昨年のAWS上の環境を基に今年の環境を考えた。ファイルを分割し十分にダウンロードが速く行えるのは、4本経路を使い分割してダウンロードする場合までだということで 4 経路まで経路の選択は行っている。また一本目の経路が十分に帯域が太くなっていると予想したのは転送管理サーバを 2 つ挟んだことによって最適経路を考えた場合、昨年の環境なら十分に帯域が太かったからである。

#### 1.1.4 GET コマンド

まず、「最適経路の選択」で選択した各経路でダウンロードするファイルサイズを決定する。ファイルを分割するサイズは SIZE コマンドにより得られた全体のファイルサイズを各経路における ping による RTT の累積の逆数の比で分けることにより決定する。次に、GET\_PARTIAL コマンドを行いそれぞれの経路を用いて分割ファイルをダウンロードするこれは GET コマンド用パケットを送信することで実装している

#### 1.1.5 REP コマンド

サーバに対して REP コマンドを行う。このとき使用する経路は ping から得られた RTT の総和が最も小さい経路である。REP コマンド用パケットを送信することで実装している

## 2システムの実装

## 2.1 プログラム一覧・機能概要

○ クライアント側(client p2s.py)

機能:Route 用パケットの作成・送信・受け取り、各種コマンド用パケットの作成・ 送信・受け取り、分割ファイルサイズ決定、最適経路選択、指定したホストへの ping

○ 転送管理側(mid\_p2s.py)

機能:各種パケットの送信・受け取り・書き換え、指定したホストへの ping

## 2.2 プログラムとソースコードの関係

・グローバル変数の説明

グローバル変数として設定した変数とその説明は以下コメントの通り。

```
my name = os.uname()[1] # クライアントのホスト名あるいはIPアドレスを表す文字列
my_port = 53602 # クライアントのポート
my port route = 53625 # クライアントのポート(念のため)
my_port_size = 53624 # クライアントのポート(size)
my port get = 53623 # クライアントのポート(get)
my port rep = 53622 # クライアントのポート(rep)
# -----サーバ(転送管理サーバ)設定-
server_name = sys.argv[1] # サーバのホスト名
server port = 60623 # サーバのポート
server_file_name = sys.argv[2] # サーバ側にあるファイル名
mid_name = '' # 中間管理サーバの名前
mid port = 53608 # 中管理サーバのポート
# ---- Route用設定----
RouteTable = [] # 調べた経路を保存するリスト
# address = ["pbl1","pbl2","pbl3","pbl4"] # ローカル環境のアドレス
address = ["pbl1a","pbl2a","pbl3a","pbl4a", "pbl5a","pbl6a","pbl7a"]
ad first = [] # 送信する1つめのホストはpingによって絞る
kev = '' # トークンキー
token str = sys.argv[3] # トークン文字列
sdata_num = 0 # ファイル受け取りを正当な順番でするために必要な変数
rec_file_name = 'received_data.dat' # 受け取ったデータを書き込むファイル
BUFSIZE = 1024 # 受け取る最大のファイルサイズ
```

次に、client\_p2s.py と mid\_p2s.py のプログラム説明をする。

- O client\_p2s.py
- プログラムの関数等の説明

## ・rec\_res 関数

引数:ソケット

コネクションしているホストから'¥n'まで文字列を受け取る。

## ・SIZE 関数

引数;ファイル名

```
63 # SIZE(文字列生成)
64 def SIZE(file_name):
65 # 要求
66 msg = f'SIZE {file_name}' # 要求メッセージ
67 # soc.send(msg.encode())
68 # print('request SIZE')
69 return msg
```

SIZE 要求用の文字列を作成し、返り値として返す

## ・GET\_part 関数

引数:ファイル名、token 文字列, 分割ファイルサイズの先頭, 分割ファイルサイズの末端

```
79  # GET(PARTIAL)
80  def GET_part(file_name,token_str,sB, eB):
81  # 要求
82  key = pbl2.genkey(token_str) # keyの作成
83  msg = f'GET {file_name} {key} PARTIAL {sB} {eB}' # 要求メッセージ
84
85  # print('request GET PARTIAL')
86  return msg
```

GET\_PARTIAL 要求用の文字列を生成し、返り値として返す。

## ・REP 関数

引数:ファイル名

```
# REP(文字列生成)

def REP(file_name):

key = pbl2.genkey(token_str) # keyの作成

repkey_out = pbl2.repkey(key, rec_file_name) # repkeyの作成

msg = f'REP {file_name} {repkey_out}' # 要求メッセージ

# print(msg)

# print('request REP')

return msg
```

REP 要求用の文字列を生成し、返り値として返す。

#### · receive server file 関数

引数:ソケット, 何番目のデータ分割かを表す変数

コネクションされたホストから送られてきた文字列をファイルに書き込む関数。

1番目のデータ分割であればファイルを新規作成、それ以外であれば追記で書き込む。

#### ・Ping 関数

引数:ping を行う宛先のホスト名

パラメータ設定部分

```
# ping

def Ping(ad):

# 正規表現'%'が後ろにつく[0,100]の数字を検索するための正規表現オブジェクトを生成

# regex = re.compile(r'\s[0-100](?=%)')

regex = re.compile(r'\d{1,3}(?=%)')

ping = subprocess.run(

["ping", "-c", "20","-i", "0.2","-s","65507","-q", ad],

stdout=subprocess.PIPE, # 標準出力は判断のため保存

stderr=subprocess.DEVNULL # 漂準エラーは捨てる
```

指定したホストに対して ping を行う。 ping は 65507B を 0.2 秒間隔で 20 回送信するようパラメータを設定する。

#### 出力の受け取り・パケットロス率と RTT の抜出

```
output = ping.stdout.decode("cp932")
         packet_loss = regex.search(output)
         if packet loss == None:
            return_p_loss = 100
             return_p_loss = float(packet_loss.group())
          if(return p loss != 100):
              # outputからrttの平均を抽出する
              i = output.find('rtt')
207
              rtt_info = output[i:]
              rtt_info = re.split('[/ ]', rtt_info)
              rtt = float(rtt_info[7])
              rtt = 1000000
          print()
          print('ping to',ad)
          print('packetloss:',return p loss,'rtt',rtt)
          print()
          return ad, return p loss, rtt
```

実行した ping の出力文字列からパケットロス率と RTT の抜出を行う。 返り値として指定した宛先、パケットロス率、RTT を返す。

### • Ping\_ALLHost 関数

引数:なし

```
221 # すべてのホストにPing(並列処理)
222 def Ping_AllHost():
223 with ThreadPoolExecutor(max_workers = 4) as executor:
224 # tupleで受けとり
225 route_info = list(executor.map(Ping, (ad for ad in address)))
226
227 return route_info
```

Ping 関数をマルチスレッドを用いて並列で全ホストに対して実行するための関数。 Ping 関数の返り値は route\_info 変数でタプルとして受け取り、これを関数の返り値と して返す。

## · select\_ad\_first 関数

引数: route\_info 変数(Ping の返り値をタプルで受け取った変数), 許容するパケットロス率

```
# ad_firstを選択

def select_ad_first(route_info, p_loss_lim):

for ad, p_loss, rtt in route_info:

if(p_loss <= p_loss_lim):

if(ad == server_name):

RouteTable.append([rtt, my_name, 'none', 'none', \
server_name])

ad_first.append((ad, rtt)) # tupleでappendする

ad_first.append((ad, rtt)) # tupleでappendする
```

クライアントから Route パケットを送る 1 経由目のホストを決定する。サーバ以外のホストに対しての通信のパケットロス率が許与範囲内だった場合は ad\_first 変数にそのホスト名を格納。また、サーバと直接通信のパケットロス率が許容範囲内だった場合は Route Table に ping から得られた RTT と経路情報を格納。

## · fix\_route\_packet 関数

引数:Routeパケットの配列

```
# routeパケットを適切な型に変換

def fix_route_packet(pack):

if(pack[4] == 'False'):

pack[4] = False

elif(pack[4] == 'True'):

pack[4] = True

pack[4] = True

pack[5] = int(pack[5])

pack[6] = int(pack[6])

pack[9] = int(pack[9])

pack[10] = float(pack[10])

return pack
```

Route パケットの配列の各要素を文字列から適切な型に変換する。

## · exchange\_route\_packet 関数

引数:一番目に経由するホスト名,2番目に経由するホスト名(ない場合は'none'),TTL, 指定した経路でのRTTの累積

Route 用パケット

Route パケットの中身は

「クライアント名/経由する 1 ホスト目/経由する 2 ホスト目/サーバ名/到達性フラグ/TTL/経由回数/パケットの種類(Route)/送信用 or 応答用/Route 用のクライアントポート番号/指定した経路での ping による RTT の累積」

となっており。送信するパケットは文字列で各要素'\n'区切りになっている

#### Route パケットの作成

TTL は 1 ホスト経由の場合は 1、2 ホスト経由の場合は 2 と設定することで転送管理側で 1 ホスト経由の経路か 2 ホスト経由の経路か判断している。また、relay\_num(Route パケットが何ホスト経由したか表す変数)をはじめ 1 に設定している。

#### Route パケットの送受信

```
client_socket.send(info_pack.encode()) # データ配列の送信
rep_info = rec_res(client_socket)
end_time = time.time()
# /で区切ってリストに格納(各要素は文字列として認識される→適切な型への変換が必要)
rep_info_pack = rep_info.split('/')
# 受け取ったパケットを適切な型変換
rep_info_pack = fix_route_packet(rep_info_pack)
client_socket.close()
# 2木スト経由の場合
# else:
client_socket.close()
return rep_info_pack, (end_time - start_time)
```

Route パケットの送受信を行う。受け取った返答用 Route パケットは 156 行目で各要素を配列に格納している。このとき、格納した要素はすべて文字列になっているので適切な要素の型に変更する必要がある。(158 行目)

## ·routing\_1host 関数

引数:なし

```
# ホスト1つを経由する場合の経路を調べる
def routing_1host():
ttl = 1
# 経路はあらかじめクライアント側で決定しておく
# 自分とserver_nameを持つ転送管理サーバ以外へRoute用パケットを送信
for ad, rtt in ad_first:
if my_name != ad and server_name != ad:
future = tpe.submit(exchange_Routepacket_ping, ad, 'none', ttl, rtt)
futures.append(future)
```

1 ホスト経由の Route パケット送信タスクを実行キューに追加する。

1 ホスト目のホスト名を ad\_first リストから用いることでパケットロスのある経路に Route パケットを送らないようにしている。

#### ·routing\_2host 関数

引数:なし

```
# ホスト2つを経由する場合の経路を調べる
def routing 2host():
   tt1 = 2
    for ad1, rtt in ad first:
        if my_name != ad1 and server_name != ad1:
            for ad2 in address:
               if my name != ad2 and server name != ad2 and ad1 != ad2:
                   future = tpe.submit(exchange Routepacket ping, ad1, ad2, ttl, rtt)
                   futures.append(future)
   rep_info = rec_res(client_socket)
   end_time = time.time()
   rep_info_pack = rep_info.split('/')
   rep_info_pack = fix_route_packet(rep_info_pack)
   client socket.close()
   # else:
   client socket.close()
   return rep_info_pack, (end_time - start_time)
```

2 ホスト経由の Route パケット送信タスクを実行キューに追加する。

1 ホスト目のホスト名を ad\_first リストから用いることでパケットロスのある経路に Route パケットを送らないようにしている。

## ·recv\_Route\_packet 関数

引数:タイムアウト時間

```
def recv_Route_packet(TO_time):
   global route_count
    for future in futures:
       try:
           # Routeの関数を並列実行
           rep_info_pack, time = future.result(timeout=TO_time)
           if(rep_info_pack[4] == True):
               Route = [指定した経路での累積rtt, クライアント名,
                      経由する1ホスト目,経由する2ホスト目,サーバ]
               time_table.append((rep_info_pack[:3],time, rep_info_pack[10]))
               Route = [rep_info_pack[10], rep_info_pack[0],rep_info_pack[1],\
                      rep_info_pack[2], rep_info_pack[3]]
               RouteTable.append(Route)
       except TimeoutError:
           print('Timeout Erro')
       except:
           print(sys.exc_info())
```

実行キューに追加した Route パケット送信タスクを並列に実行し、その返り値を受け取る。 また、ここで返ってきた Route パケットから Route Table を作成している。 Route Table と は各経路ごとのルーティング結果(コメント 270~274 行目)を格納した 2 次元配列である。 タイムアウト時間を設定しており、タイムアウト時間が経過した場合はタイムアウト例外 処理をそれ以外の場合はそれ以外の例外処理を行う。

## · load\_data\_size 関数

引数:SIZE 応答メッセージ

```
# SIZE応答からデータサイズを読み取り

287 def load_data_size(SIZE_msg):
288 msg_list = SIZE_msg.split() # 空白で分割
289 data_size = int(msg_list[2]) # size部分を取り出す
290 return data_size
```

SIZE 応答用メッセージからデータサイズを抜き出す。

## ・SIZE\_cmd 関数

引数:RouteTable

[1] サーバと直接の通信する経路での SIZE コマンド

```
# SIZEパケットのやり取り(サーバ側へ最も速い経路をたどってSIZE要求をする)
     def SIZE_cmd(RouteTable):
         # サーバ側に対して直接SIZEコマンドを実行
         if(RouteTable[0][2] == 'none'):
             client socket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
             client_socket.connect((server_name, server_port))
             size_msg = SIZE(server_file_name)
             size msg += '\n'
             client socket.send(size msg.encode())
304
             SIZE_sentence = rec_res(client_socket)
             if SIZE sentence[0:2] == "NG":
                 print("check your filename and try again")
                 sys.exit()
             data_size = load_data_size(SIZE_sentence)
             client_socket.close()
```

SIZE 用の要求メッセージ作成しサーバ側に送信する。その後 SIZE 用応答メッセージをサーバから受け取る。サーバと直接通信する経路であるかどうかは RouteTable の各行の要素番号 2(1 ホスト目のホスト名)が'none'あるかどうかで判定している

[2] サーバと直接の通信する経路以外の経路での SIZE コマンド SIZE 用パケットの作成

```
# 転送管理サーバを挟んだ経路でのサイズ要求
else:

# -----SIZEパケットの送信------

client_socket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

client_socket.connect((RouteTable[0][2], mid_port))

relay_num = 1

"""

SIZE用パケット

SIZE用パケット

SIZE pack = [クライアント名, 経由する1ホスト目, 経由する2ホスト目,

サーバ,コマンドの種類(SIZE), コマンド要求文字列,

経由回数, パケットの種類(Com), 要求(req) or 応答(rep),

size用のクライアントのポート番号]

SIZE pack = f"{RouteTable[0][1]}/{RouteTable[0][2]}/{RouteTable[0][3]}/\

{RouteTable[0][4]}/SIZE/{SIZE(server_file_name)}/{relay_num}/Com/req/\

{my_port_size}"

SIZE_pack += '\n'
```

#### SIZE 用パケット

SIZEパケットの中身は

「クライアント名/経由する 1 ホスト目/経由する 2 ホスト目/サーバ名/コマンドの種類 (SIZE)/コマンド要求文字列/経由回数/パケットの種類(Com)/送信用 or 応答用/SIZE 用のクライアントポート番号」となっており。送信するパケットは文字列で各要素'¥n'区切りになっている

SIZE 用パケットの送信、応答文字列の受け取り

```
client_socket.send(SIZE_pack.encode()) # データ配列の送信

# ------SIZEsentenceの受け取り------
# クライアント側にはSIZEコマンドの応答(string)が送られてくる

SIZE_sentence = rec_res(client_socket)
if SIZE_sentence[0:2] == "NG":

print("check your filename and try again")
sys.exit()

# print('SIZE_sentence', SIZE_sentence)
data_size = load_data_size(SIZE_sentence)

client_socket.close()
# パケットのサイズを返す
return data_size

return data_size
```

SIZE 用パケットの送信をし、SIZE 応答文字列を受け取る。336 行目~338 行目では SIZE 応答が NG であった場合の例外処理をしている。また、340 行目で SIZE 応答文字列からデータサイズを抜き出し、これを返り値とする。

#### · GET\_part\_send 関数

引数:ソケット, Route Table, token 文字列,サーバにあるファイル名,データ分割先頭バイト, データ分割末端バイト

[1] サーバと直接の通信する経路での GET 要求

```
# GET_partialコマンド(送信)

def GET_part_send(client_socket, RouteTable, token_str, \
server_file_name, sep_data_s, sep_data_e, i):

if(RouteTable[i][2] == 'none'):

# ------GETコマンド要求の送信-------
get_msg = GET_part(server_file_name, token_str, sep_data_s, sep_data_e)
get_msg += '\n'
client_socket.send(get_msg.encode())

# print('sending server')
```

サーバへ GET 要求文字列を送信する。サーバと直接通信する経路であるかどうかは RouteTable の各行の要素番号 2 (経由する 1 ホスト目のホスト名)が'none'あるかどうかで 判定している [2] サーバと直接の通信する経路以外の経路での GET 要求 GET 用パケットの作成・送信

```
else:
# ------GETパケット要求の送信------
357
358
GET用パケット
GET_pack = [クライアント名, 経由する1ホスト目, 経由する2ホスト目, サーバ,
コマンドの種類(GET), コマンド要求文字列,
経由回数, パケットの種類(Com), 要求(req) or 応答(rep),
362
363
364
GET_pack = f"{RouteTable[i][1]}/{RouteTable[i][2]}/{RouteTable[i][3]}/{RouteTable[i][4]}\
/GET/{GET_part(server_file_name, token_str, sep_data_s, sep_data_e)}\
/{1}/Com/req/{my_port_get}"
GET_pack += '\n'
client_socket.send(GET_pack.encode()) # データ配列の送信
```

#### GET 用パケット

GET パケットの中身は

「クライアント名/経由する 1 ホスト目/経由する 2 ホスト目/サーバ名/コマンドの種類 (GET)/コマンド要求文字列/経由回数/パケットの種類(Com)/送信用 or 応答用/GET 用のクライアントポート番号」となっており。送信するパケットは文字列で各要素'¥n'区切りになっている

#### ・GET\_part\_rec 関数

引数:ソケット, 各データ分割の先頭バイトを格納したリスト GET 応答用文字列, 分割したファイルの中身の受け取り。

分割したファイルの中身を順番通りに受け取るために分割データの先頭バイトを格納したリストとグローバル変数の  $sdata_num$  を用いている。初め  $sdata_num=0$  と設定しておき、送られてきた GET\_PARTIAL 応答文字列の分割データの先頭バイト部分が  $sep_data_s[sdata_num]$ だった場合そのファイルの中身を受け取り  $sdata_num$  を 1 増やす。 これを繰り返すことで分割したファイルの中身を順番通りに受け取っている。

## · GET\_cmd\_part 関数

引数:RouteTable,トークン文字列,サーバにあるファイル名,データサイズ

## データ分割

```
def GET_part_cmd(RouteTable, token_str, server_file_name, data_size):
          sep_data_s=[] # 分けたデータの最初を入れる
          sep_data_e=[] # 分けたデータの最後を入れる
          ratio list = []
          SumRatio = 0
          for i in range(0, len(RouteTable)):
              ratio_list.append(1. / RouteTable[i][0])
              SumRatio += (1. / RouteTable[i][0])
          for i in range(0,len(RouteTable)):
              if i == 0:
                  separate data s=0
                  separate_data_s=separate_data_e+1
              separate_data_size = int(float(data_size)*((ratio_list[i]/ SumRatio)))
              if(i == len(RouteTable)-1):
                  separate data e = data size
                  separate_data_e = separate_data_size + separate_data_s
413
              sep data s.append(separate data s)
              sep_data_e.append(separate_data_e)
```

データファイルサイズを指定した経路の ping による RTT の累積の逆数の比で分割する。 ここでは RouteTable の各行の要素番号 0(指定した経路の ping による RTT の累積)を用いて実装している。

sep\_data\_s リストに各分割におけるデータの先頭バイトを sep\_data\_e リストに各分割におけるデータの末端バイトを格納している。

#### GET\_part\_send 関数、GET\_part\_rec 関数実行用のスレッドを立てる

```
GET_set_s=[] #get sendをまとめて管理 スレッド用
         GET_set_r=[] #get recをまとめて管理 スレッド用
         for i in range(0,len(RouteTable)):
              if(RouteTable[i][2] == 'none'):
                 # 直接GET要求
                 client socket = socket(AF INET, SOCK STREAM)
                 client_socket.connect((server_name, server_port))
                 client socket = socket(AF INET, SOCK STREAM)
                 client_socket.connect((RouteTable[i][2], mid_port))
418
             GETs = threading.Thread(target=GET part send, args=(client socket, \
                 RouteTable, token_str,server_file_name, sep_data_s[i], sep_data_e[i], i))
             GET set s.append(GETs)
             GETr = threading.Thread(target=GET part rec, args=(client socket,sep data s))
             GET_set_r.append(GETr)
         start time = time.time()
```

サーバと直接通信する経路の場合はサーバとのコネクションをそれ以外の経路の場合は 1 経由目のホストへのコネクションを行い、送信用のスレッド(GETs)と受信用のスレッド (GET\_r)を立てる。それらのスレッドは GET\_set\_s, GET\_set\_r リストにすべて格納している。

## GET\_part\_send 関数, GET\_part\_rec 関数を並列実行

```
425 🗸
          for GETs in GET_set_s:# get sendを一斉に行う
426
             GETs.start()
427
428 🗸
         for GETr in GET set r:#get recを一斉に行う
429
             GETr.start()
430
         for GETr in GET set r:#get recが全部終わるまで待つ
431 🗸
432
             GETr.join()
         return start time
434
```

GET\_set\_s, GET\_set\_r に格納したスレッドのタスクをそれぞれ一斉に行う。 このとき、GET\_r スレッド(GET\_part\_rec 関数)が終わるまで処理を終了しないようにして いる。返り値は GET\_part\_send を送り始めた時間。

## ・REP\_cmd 関数

引数:RouteTable, サーバにあるファイル名

[1] サーバと直接通信する経路での SIZE コマンド

REP 用の要求メッセージ作成しサーバ側に送信する。その後 REP コマンド応答メッセージ をサーバから受け取る。返り値は REP コマンド応答文字列を受け取った時間。

[2] サーバと直接の通信する経路以外の経路での SIZE コマンド REP 用パケットの作成

## REP 用パケット

REP 用パケットの中身は

「クライアント名/経由する 1 ホスト目/経由する 2 ホスト目/サーバ名/コマンドの種類 (REP)/コマンド要求文字列/経由回数/パケットの種類(Com)/送信用 or 応答用/REP 用のクライアントポート番号」となっている。

REP 用パケットの送信・REP コマンド応答文字列の受け取り

```
# print('REP_packet', REP_pack)
client_socket.send(REP_pack.encode()) # データ配列の送信

# サーバからの応答の受け取り

REP_sentence = rec_res(client_socket)
end_time = time.time()
# print('REP_sentence', REP_sentence)
client_socket.close()

return end_time
```

REP 用パケットの送信をし、REP 応答文字列を受け取る。 返り値は REP コマンド応答文字 列を受け取った時間

#### ・main 関数

ping の実行, 1 経由目のホストの選択

Ping\_ALLHost 関数、select\_ad\_first 関数を用いて全ホストへ Ping を行い。select\_ad\_first 関数で 1 経由目のホストを選択する。(サーバと直接通信する経路に対しては RouteTable 作成)

マルチスレッドを用いて並列に Route パケットを送信

```
# ThreadPoolExecutorでタイムアウトを実装している。
tpe = ThreadPoolExecutor(max_workers=5)
futures = []
TO_time = 60 # 保険で60秒でタイムアウトするように設定

routing_1host() # 1ホスト経由のルーティング(関数をthread化)
routing_2host() # 2ホスト経由のルーティング(関数をthread化)
recv_Route_packet(TO_time) # threadの実行(パケットの受け取り)
```

routing\_1host 関数、routing\_2host 関数を用いて 1 ホスト経由、2 ホスト経由の選択可能な経路を用いた Route パケット送信タスクの実行キューを追加し、recv\_Route\_packet 関数で並列に実行。これらの返り値から RouteTable を作成している。

#### RouteTable のソート

RouteTable を 0 番目の列要素(指定した経路における ping による RTT の累積)で昇順にソートする。

#### SIZE コマンド

```
510 # SIZEコマンド
511 print()
512 print('SIZE Command')
513 # print('my_port', my_port)
514 data_size = SIZE_cmd(RouteTable)
515 print('data_size:',data_size)
516 print()
```

SIZE\_cmd 関数で RouteTable の 0 行目の経路を用いて SIZE コマンドを行い、データサイズを受け取る。

最適経路選択(データサイズにより選択する経路本数を決定)

```
# GETで送るルート選択
# 何経路選択するか
RouteTables=RouteTable
if data_size < 1000*1024: #1M以下のものは経路を4つ
max_route = 4
elif data_size > 1000*1024*4:#4M以上のものは経路を1つ
max_route = 1
elif data_size > 1000*1024*3 and data_size <= 1000*1024*4:#3M以上のものは経路を2つ
max_route = 2
else: #その他のものは経路を3つ
max_route = 3
```

最適経路選択では Route Table の上から何本の経路を選択するか決める。

まず、データサイズによって GET コマンドで選択する経路本数を以下のように仮決定する。

1MB 未満の場合は 4 経路選択

1MB 以上 3MB 未満の場合は 3 経路選択

3MB 以上 4MB 未満の場合は 2 経路選択

4MB 以上の場合は 1 経路選択

```
# あまりにも4つ採用した時に4つ目の経路のTTLが悪い場合は経路を3つにする
if max_route >=4 and len(RouteTable) >= max_route:
    if 2*(RouteTable[2][0]-RouteTable[1][0])<(RouteTable[3][0]-RouteTable[2][0]):
    max_route = 3
# あまりにも三つ採用した時に三つ目の経路のTTLが悪い場合は経路を二つにする
if max_route>=3 and len(RouteTable) >= max_route:
    if 2*(RouteTable[1][0]-RouteTable[0][0])<(RouteTable[2][0]-RouteTable[1][0]):
    | max_route = 2
# あまりにも二つ経路を採用した時に二つ目のTTLが悪い場合は経路を一つにする
if max_route>=2 and len(RouteTable) >= max_route and data_size > 1000*1024*1:
    if RouteTable[1][0]-RouteTable[0][0] > 400:
        | max_route = 1

if(len(RouteTable) >= max_route):
    tmp_RouteTable = RouteTable
RouteTable = []
for i in range(max_route):
    RouteTable.append(tmp_RouteTable[i])
```

Route Table の各行の 0 番目の要素の値が他のものと比べてあまりにも大きい場合はその経路を選択しないようにする。

具体的には、まず RouteTable の n 行目(n≦3 n≠0)の経路がそれより上の n-1 本の経路と 比べて RTT が大きいかどうかを見る。

これは、 $(n \pm 10 RTT - n-1 \pm 10 RTT)$ が  $2 \times (n-1 \pm 10 RTT - n-2 \pm 10 RTT)$ より大きいかどうかで判定をしている。大きい場合は最適経路として選択しない。また、n=1のときは $(n \pm 10 RTT - n-1 \pm 10 RTT)$ が 400[ms]より大きい場合は選択しない。

## データ分割・GET\_PARTIAL コマンド

```
print('GET Command')

# print('my_port', my_port)

# GETpartialコマンド

start_time = GET_part_cmd(RouteTable, token_str, server_file_name, data_size)

# print()

# print('My_port', my_port)

# GETpartialコマンド

start_time = GET_part_cmd(RouteTable, token_str, server_file_name, data_size)

# print()
```

GET\_part\_cmd 関数でデータファイルサイズを選択した最適経路における ping による RTT の累積の逆数の比で分割し、さらに GET\_PARTIAL コマンドの実行をする。返り値として GET\_PARTIAL 要求文字列またはパケットを送信した時間を返している

#### REP コマンド

```
# print('REP Command')
end_time = REP_cmd(RouteTable, server_file_name)
print(f'time {end_time - start_time}')
```

REP\_cmd 関数で RouteTable の 0 行目の経路を用いて REP コマンドを行い、返り値として REP 応答文字列を受け取った時間を受け取る。最後に GET\_partcmd 関数と REP\_cmd 関数の返り値からクライアント側で競技にかかったおおよその時間を計測している。

O mid\_p2s.py

## ・rec\_res 関数

引数:ソケット

```
# \nまでの文字列の受け取り(\nを含まない)

def rec_res(soc):

# 応答コードの受け取り

recv_bytearray = bytearray() # 応答コードのバイト列を受け取る配列

while True:

b = soc.recv(1)[0]

if(bytes([b]) == b'\n'):

rec_str = recv_bytearray.decode()

print(rec_str)

break

recv_bytearray.append(b)

# print('received')

return rec_str
```

コネクションしているホストから'\n'まで文字列を受け取る。

## ・Ping\_mid 関数

転送管理サーバが行う ping のパラメータ

引数:ping を行う宛先のホスト名, 許容パケットロス率

```
# ping

def Ping_mid(ad, p_loss_lim):

flg = False

# 正規表現'%'が後ろにつく[0,100]の数字を検索するための正規表現オブジェクトを生成

regex = re.compile(r'\d{1,3}{?=%})')

# ping -c 10 -w 1000 adrress

ping = subprocess.run(

["ping", "-c", "10","-i", "0.2","-s","65507","-q", ad],

stdout=subprocess.PIPE, # 標準出力は判断のため保存

stderr=subprocess.DEVNULL # 標準エラーは捨てる

)
```

指定したホストに対して ping を行う。 ping は 65507B を 0.2 秒間隔で 20 回送信するよう パラメータを設定する。

ping 出力の受け取り・パケットロス率と RTT の抜出

```
output = ping.stdout.decode("cp932")
packet_loss = regex.search(output)
if packet_loss == None:
   return_p_loss = 100
    return_p_loss = float(packet_loss.group())
if(return_p_loss <= p_loss_lim):</pre>
    i = output.find('rtt')
   rtt info = output[i:]
   rtt_info = re.split('[/ ]', rtt_info)
   rtt = float(rtt_info[7])
   flg = True
   rtt = 100000000
print()
print('ping to',ad)
print('packetloss:',return_p_loss,'rtt',rtt, flg)
print()
return flg, rtt
```

実行した ping の出力文字列からパケットロス率と RTT の抜出を行う。

パケットロス率が許容範囲内であれば ping フラグを True に範囲外であれば ping フラグを False にする。返り値として ping フラグ, RTT を返す。

## · send\_packet 関数

引数:ソケット, Route 用パケット配列

```
# Routeパケットの送信に使う
def send_packet(soc, pack):
# pack_array = pack #
pack_str = '/'.join(map(str,pack)) # 配列の要素を/で区切り、文字列にする
pack_str += '\n'

print()
print('send_packet')
print(pack_str)
print()

soc.send(pack_str.encode()) # データ配列の送信
# soc.close()
```

引数として渡されたパケット配列を'/'区切りの文字列に変換し指定したホストへ送信する。

## · fix\_route\_packet 関数

引数:Routeパケットの配列

Routeパケットの配列の各要素を文字列から適切な型に変換する。

## · relay\_packet 関数

引数:ソケット

```
def relay_packet(connect_soc):
    pack_string = rec_res(connect_soc) # パケット(文字列区切り)受け取り
    print()
    print('recv_packet')
    print(pack_string)
    print()
# /で区切ってリストに格納(各要素は文字列として認識される→intやboolに変換が必要)
pack = pack_string.split('/')
```

相手ホストから送られてきたパケット文字列を受け取り、パケット配列に変換する。

[1] 送られてきたパケットが Route 用パケットだった場合

```
# -----Routing用のパケットだった場合-----
if(pack[7] == 'Route'):

"""
Route用パケット
pack = [クライアント名,経由する1ホスト目,経由する2ホスト目,サーバ,
パケット到達性フラグ,TTL,経由回数,パケットの種類(Route),
送信用(req) or 応答用(rep),クライアントのポート番号
,指定した経路でのrttの累積]

"""

# パケットの要素を適切な型に変換
pack = fix_route_packet(pack)
send_pack = pack # 送信用パケット
```

153 行目で Route パケットの配列の各要素を文字列から適切な型に変換、154 行目でパケットの中身を送信用パケットにコピーをしている。

#### [1-1] 送られてきたパケットをみて TTL=2 のとき

パケットの経由回数+1番目の要素(この場合は2番目の要素、つまり2経由目のホスト名)を取り出し、そのホストに対して ping を実行する。

## [1-1-1] ping のパケットロス率が許容範囲内だった場合

```
if(flg_ping):
    send_pack[6] += 1 # relay_numをインクリメント
    send_pack[5] -= 1 # TTLをデクリメント
    # 経由するホストが増えるのでrelay_num(info_pack[6])をインクリメント
    send_pack[10] += rtt
    soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
    soc_to_mid.connect((mid_name, mid_port))
    send_packet(soc_to_mid, send_pack)

    # 転送管理サーバからの受け取り
    pack_string = rec_res(soc_to_mid) # パケット(文字列)受け取り

# /で区切ってリストに格納(各要素は文字列として認識される→intやboolに変換が必要)
    pack = pack string.split('/')
    pack = fix_route_packet(pack)
# connection_socketへ送信
    send_pack = pack
    send_pack[6] -= 1
    send_packet(connect_soc, send_pack)

# send_packet(connect_soc, send_pack)
soc_to_mid.close()
```

163 行目で送信用パケットの経由回数をインクリメント

164 行目で送信用パケットの TTL をデクリメント

165 行目で送信用パケットの 10 番目の要素に ping から得られた RTT を加算しパケットの指定したホスト(パケットの 2 経由目のホスト)へパケットを送信する。

さらに、そのコネクションホストから返答パケットを受け取る。

返答パケットを受け取ったら

175 行目で受け取ったパケット文字列を配列に変換し

176 行目で適切な型に変換

178 行目で送信用パケットに送られてきたパケットをコピー

179 行目で送信用パケットの経由回数をデクリメント

最後に保持していたクライアントからのコネクションを用いてクライアントへ送信用パケットを送信する。

## [1-1-2] ping のパケットロス率が許容範囲外だった場合

```
      183
      else:

      184
      send_pack[6] -= 1

      185
      send_pack[4] = False

      186
      send_pack[8] = 'rep'

      187
      send_packet(connect_soc, send_pack)
```

184 行目で送信用パケットの経由回数をデクリメント

185 行目で送信用パケットの到達可能フラグを False

そして、保持していたクライアントからのコネクションを用いてクライアントへ送信用パケットを送信する。

#### [1-2] 送られてきたパケットをみて TLL=1 のとき

```
# TTL(info_pack[5])==1ならばTTLを1つ減らして、サーバと同じ名前の転送管理サーバへping # その後pingがタイムアウトorパケットロスしなければrouteパケットを転送管理サーバへ送信 elif(pack[5] == 1): flg_ping, rtt = Ping_mid(server_name, 0)
```

サーバに対して ping を行う。

## [1-2-1] ping のパケットロス率が許容範囲内だった場合

```
# pingで良い経路であると分かったらrttを加えて1コ前に戻る

if(flg_ping):

send_pack[6] -= 1

send_pack[8] = 'rep'

send_pack[5] -= 1 # TTLをデクリメント

send_pack[10] += rtt

if(send_pack[send_pack[6]] == cl_name):

cl_port = send_pack[9]

# soc_to_cl = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

# soc_to_cl.connect((cl_name, cl_port))

send_packet(connect_soc, send_pack)

else:

mid_name = send_pack[send_pack[6]]

# soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

# soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

# soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

# soc_to_mid.connect((mid_name, my_port))

send_packet(connect_soc, send_pack)
```

196 行目で送信用パケットの経由回数をデクリメント

198 行目で送信用パケットの TTL をデクリメント

199 行目で送信用パケットの 10 番目の要素に ping から得られた RTT を加算している。 指定した経路上で自分より一個前のホストがクライアントだった場合クライアントへ 転送管理サーバだった場合は転送管理サーバへパケットを送信用パケットを送信する (コネクションしている相手ホストへ送信するだけなので if 文で分ける必要はなかった)

## [1-2-2] ping のパケットロス率が許容範囲外だった場合

```
# 悪い経路だったら到達性をFalseにして1コ前に戻る
else:

send_pack[6] -= 1
send_pack[4] = False # パケットが正当な経路で送られなかったのでFalse
send_pack[8] = 'rep'
send_pack[5] -= 1 # TTLをデクリメント

if(send_pack[send_pack[6]] == cl_name):
    cl_port = send_pack[9]
    # soc_to_cl = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
    # soc_to_cl.connect((cl_name, cl_port))
    send_packet(connect_soc, send_pack)

else:

mid_name = send_pack[6]]
# soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
# soc_to_mid.connect((mid_name, my_port))
send_packet(connect_soc, send_pack)
```

- 213 行目で送信用パケットの経由回数をデクリメント
- 214 行目で送信用パケットの到達可能フラグを False
- 216 行目で送信用パケットの TTL をデクリメント

指定した経路上で自分より一個前のホストがクライアントだった場合クライアントへ 転送管理サーバだった場合は転送管理サーバへパケットを送信用パケットを送信する (コネクションしている相手ホストへ送信するだけなので if 文で分ける必要はなかった)

#### [2] 送られてきたパケットが Com(コマンド)用パケットだった場合

相手ホストから送られてきたパケット文字列を受け取り、パケット配列に変換する。 さらに送られてきたパケットを送信用パケットへコピーする。

#### [2-1] 指定した経路が1ホスト経由だった場合

```
if(pack[8] == 'req'): # パケットが要求用
   if(pack[pack[6]+1] == 'none'): # pack[6](経由数) == 1である
       send_pack[6] += 1 # 経由数をインクリメ
            -サーバとのやり取り(コマンド要求・受け取り)-----
       soc_to_ser = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
       soc_to_ser.connect((server_name, server_port))
       req_sentence = pack[5]
       req sentence += '\n'
       soc_to_ser.send(req_sentence.encode())
       sentence = rec_res(soc_to_ser) # コマンド応答
       print(sentence)
       sentence += '\n'
       connect soc.send(sentence.encode()) # クライアント側へ応答を返す
       if(pack[4] == 'GET'):
              b = soc_to_ser.recv(1024)
              connect_soc.send(b)
              if(len(b) <= 0):
       soc_to_ser.close()
```

送られてきたパケットからコマンド要求文字列を取り出しサーバへコマンド要求を送る。 サーバから応答文字列が返ってきたら保持していたクライアントへのコネクションを用い て応答文字列をクライアント側へ送信する。コマンドの種類が GET だった場合はサーバか らファイルの中身を受け取りながら保持していたクライアントへのコネクションを用いて ファイルの中身をクライアント側へ送る。

- [2-2] 指定した経路が2ホスト経由だった場合
- [2-2-1] (経由回数)=1 だった場合

```
else:
# 転送管理サーバへパケットを送信
if(pack[6] == 1):
send_pack[6] += 1 # 参照番号をインクリメント
mid_name = send_pack[6]]
soc_to_mid = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
soc_to_mid.connect((mid_name, mid_port))
send_packet(soc_to_mid, send_pack)
```

269 行目で送信用パケットの経由回数をインクリメント

送信用のパケットの経由回数番目の要素をホスト名とするホストへコネクション(指定した 経路の自ホストの次のホスト)

指定したホストへ送信用パケットのパケットを送信する。

```
# 転送管理サーバからの受け取り
pack_string = rec_res(soc_to_mid) # パケット(文字列)受け取り
# /で区切ってリストに格納(各要素は文字列として認識される→intやboolに変換が必要)
pack = pack_string.split('/')
pack = fix_com_packet(pack)
send_pack = pack
# クライアント側へファイルを送信
sentence = pack[5]
sentence += '\n'
connect_soc.send(sentence.encode())
if(pack[4] == 'GET'):
# print('received server file')
while True:
b = soc_to_mid.recv(1024)
connect_soc.send(b)
if(len(b) <= 0):
break
```

さらに、そのコネクションホストから返答パケットを受け取る。

返答パケットを受け取ったら

278 行目で受け取ったパケット文字列を配列に変換し

279 行目で適切な型に変換

送られてきたパケットからコマンド応答文字列を取り出し、保持していたクライアントへのコネクションを用いて応答文字列をクライアント側へ送信する。コマンドの種類がGETだった場合は転送管理サーバからファイルの中身を受け取りながら保持していたクライアントへのコネクションを用いてファイルの中身をクライアント側へ送る。

## [2-2-2] (経由回数)=2 だった場合

```
elif(pack[6] == 2):
   send_pack[6] -= 1
   soc_to_ser = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)
    soc_to_ser.connect((server_name, server_port))
   req_sentence = pack[5]
   req_sentence += '\n'
   soc_to_ser.send(req_sentence.encode())
    sentence = rec_res(soc_to_ser)
   send_pack[5] = sentence
   send_packet(connect_soc, send_pack)
   if(pack[4] == 'GET'):
           b = soc_to_ser.recv(1024)
           connect_soc.send(b)
            if(len(b) <= 0):
               break
   soc_to_ser.close()
```

送られてきたパケットからコマンド要求文字列を取り出し、サーバへコマンド要求を送る。 サーバからコマンド応答文字列が返ってきたら、送信用パケットの 5 番目の要素をコマン ド応答文字列に書き換え、保持していた転送管理サーバへのコネクションを用いて送信用 パケットを転送管理サーバ側へ送信する。さらに、コマンドの種類が GET だった場合はサーバからファイルの中身を受け取りながら保持していた転送管理サーバへのコネクションを用いてファイルの中身を転送管理サーバ側へ送る。

#### · main 関数

```
def main():

# -----転送管理サーバを経由してサーバとクライアントの通信をする----

my_socket = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

my_socket.bind(('', my_port)) # 自身のボートをソケットに対応づける

my_socket.listen(5)

print('The server is ready to receive info packet')

while True:

# クライアントからの接続があったら、それを受け付け、
# そのクライアントとの通信のためのソケットを作る
connection_socket, addr = my_socket.accept() # 送信元ホストとのコネクション
client_handler = threading.Thread(target=relay_packet, args=(connection_socket,))
client_handler.start() # スレッドを開始
```

コネクション待ち受けのスレッドを相手側ホストからコネクションされるたびに立てて並列に relay\_packet 関数を実行している。

## 2.3 プログラムの具体的動作

- client\_p2s.py(クライアント側) クライアント側のプログラムの具体的な動作は以下の通り。
- ① クライアントから全ホストに対して ping を実行し、クライアントと 1 ホスト目との間の経路のパケットロス率を調べる。(Ping 関数, Ping\_ALLHost 関数)
- ② クライアントとの間のパケットロス率が 0%であるホスト名をリストに格納する。 (ad\_first リスト)ここで、サーバと直接通信する経路のパケットロス率 0%だった場合 RouteTable にその経路情報とその経路に対しての ping から得られた RTT を格納する。 (select ad first 関数)
- ③ 各経路に対しての Route 用パケットを作成・送信をする。ここで、選択する経路の 1 ホスト目は②で作成した ad\_first リストから選択する。
   1 ホスト経由の場合は TTL=1 に、2 ホスト経由の場合は TTL は 2 に設定し、1 ホスト、2 ホスト経由の Route 用パケット送信をマルチスレッドを用いて並列に実行している。 (routing\_1host 関数, ruouting\_2host 関数, exchange\_Routepacket 関数)
- ④ 返答用の Route 用パケットを受け取り、その経路が到達可能であった場合は Route Table に経路情報と Ping による指定した経路での累積 RTT を格納する。
  (recv\_Route\_packet 関数)

- ⑤ 作成した Route Table を Ping による指定した経路での累積 RTT で昇順にソートする。
- ⑥ RouteTable の一番上の経路(累積 RTT の最も小さい経路)を用いて SIZE コマンドを行いデータサイズを受け取る(SIZE cmd 関数)
- ⑦ データサイズと Route Table から最適経路の選択を行う。
- ⑧ 選択した最適経路それぞれで ping による累積 RTT の逆数の比で受け取るファイルサイズを分割する。さらにその分割ファイルサイズで GET\_PARTIAL コマンドを行うための GET 用パケットまた GET 要求コマンド送信し、GET 応答コマンドとファイルの中身を受け取る。(GET\_part\_send 関数, GET\_part\_rec 関数, GET\_part\_cmd 関数)
- ⑨ RouteTable の一番上の経路(累積 RTT の最も小さい経路)を用いて REP コマンドを 行い REP 応答文字列受け取り時間を返り値として受け取ってプログラム終了 (REP\_cmd 関数)
- O mid\_p2s.py

転送管理サーバの具体的な動作は以下の通り。

[1] Route 用パケットが送られてきた場合

TTLが2だった場合とTTLが1だった場合の2つの異なる処理を行う。

- [1-1] TTL が 2 だった場合
- ① 指定した経路における経由する 2 ホスト目に対して ping を行う。
- ② ping のパケットロス率が許容範囲内の場合は Route パケットの中身の経由回数をインクリメント、TTL をデクリメント、Route パケットの 10 番目の要素に ping から得られた RTT を加算して Route パケットを転送管理サーバ側へ送信する。ping のパケットロス率が許容範囲外だった場合は到達可能フラグを False にしてクライアント側へRoute パケットを返す
- ③ ping のパケットロス率が許容範囲内だった場合は、さらに転送管理サーバ側から 返答パケットを受け取る。返答パケットの中身の経由回数をデクリメントしたら クライアントへ送信用パケットを送信する。

## [1-2] TTL が 1 だった場合

- ① サーバへ ping を行う
- ② ping のパケットロス率が許容範囲内の場合は Route パケットの中身の経由回数を デクリメント、TTL をデクリメント、Route パケットの 10 番目の要素に ping から 得られた RTT を加算してして Route パケットを指定した経路の自分から一つ前のホストへ送信する。

ping のパケットロス率が許容範囲外だった場合は到達可能フラグを False にして Route パケットを指定した経路の自分から一つ前のホストへ送信する。

[2] Com(コマンド)用パケットが送られてきた場合 経路が 1 ホスト経由だった場合と 2 ホスト経由だった場合の 2 つの異なる処理を行う。

#### [2-1] 経路が1ホスト経由だった場合

- ① 送られてきた Com(コマンド)パケットからコマンド要求文字列を取り出しサーバへコマンド要求を送る。
- ② サーバから応答文字列が返ってきたらそれををクライアント側へ送信する。コマンドの種類がGETだった場合はサーバからファイルの中身を受け取りながらファイルの中身をクライアント側へ送る。
- [2-2] 経路が 2 ホスト経由だった場合

## [2-2-1] (経由回数) = 1 だった場合

- ① 受け取った Com パケットの中身の経由回数をインクリメントして、指定した経路に おける自ホストの次のホストへパケットを送信する。
- ②パケットを送信したホストから返答パケットを受け取る。
- ③ 返答パケットを受け取ったら、パケットからコマンド応答文字列を取り出し、これをクライアントへ送信する。コマンドの種類が GET だった場合は返答パケットを受け取ったホストからファイルの中身を受け取りながらこのファイルの中身をクライアント側へ送る。

[2-2-2](経由回数)=2 だった場合

- ① 送られてきたパケットからコマンド要求文字列を取り出し、サーバへコマンド要求を送る。
- ② サーバからコマンド応答文字列が返ってきたら 送信用パケットの5番目の要素を コマンド応答文字列に書き換え、Com パケットが送られてきたホストへパケットを 送信する。コマンドの種類が GET だった場合はサーバからファイルの中身を受け取り ながらこのファイルの中身をパケットが送られてきたホストへ送る。

#### 2.4 システムの動かし方

転送管理側のプログラムを先にすべて動かし、その後クライアント側のプログラムを動か す。それぞれの実行手順は以下の通り。

○ 転送管理側 コマンドライン上で python3 mid\_p2s.py と入力して実行

○ クライアント側コマンドライン上でpython3 client\_p2s.py (サーバ名) (サーバにあるファイル名) (トークン文字列)と入力して実行

#### 2.5 プログラム実装上の工夫

工夫した点は以下の通り。

- プログラムが分かりやすいようコメントを適宜挿入した。
- プログラムが分かりやすいようできるだけプログラムの処理を関数化させた。
- プログラムが分かりやすいようにできるだけ変数名を適切な名前にした。
- 各処理をできるだけ並列化をして競技時間を短縮できるようにした
- TCP のコネクションを最小限にした。

# 3. 動作の結果

本番の成績

課題 1:クライアント pbl5a サーバ pbl1a ダウンロードするファイル 3MB dat ファイル ダウンロード時間 6.94[sec] 課題 2:クライアント pbl4a サーバ pbl6a ダウンロードするファイル 640KB dat ファイル ダウンロード時間 3.68[sec]

捕捉データ(昨年の AWS 上の環境でクライアントで GET を送り、REP の返信がサーバから来るまでの時間)

①クライアント pbl1a サーバ pbl3a

ダウンロードするファイル rnd50k.dat ダウンロード時間 3.0[sec]

②クライアント pbl1a サーバ pbl2a

ダウンロードするファイル rnd1M.dat ダウンロード時間 6.9[sec]

③クライアント pbl1a サーバ pbl2a

ダウンロードするファイル rnd5M.dat ダウンロード時間 18.4[sec]

## 4. 考察

私たちの班では経路探索に ping とパケットの送信を使用している。この経路探索方法で出来るのは輻輳に弱い経路を除外すること、パケットロスが起こる経路を除外することで、

「経路の帯域幅がどのくらいであるのか」については正確に知ることはできない。

よって Ping の RTT を利用して大体の経路の帯域幅の優劣をつけ、優秀なものから順にファイルの受信で使う経路とする厳選を行った。

RTT の逆比をとってダウンロードするファイルのデータ分割を行いたく、理想的にはデータを分割すればするほどダウンロード時間は短縮できるはずだった。

しかし、データのダウンロードに使う経路が増えれば増えるほどダウンロード時間の短縮 ができたかというとそうではない。

以下に3つの例を示す。

①クライアント pbl1a サーバ pbl3a ダウンロードするファイル rnd50k.dat

| 一つ目 転送管理サーバ | 二つ目 転送管理サーバ | RTT [ms] |
|-------------|-------------|----------|
| pbl4a       | NULL        | 1158     |
| pbl6a       | pbl4a       | 1776     |
| pbl6a       | NULL        | 1843     |

これが経路探索で得られた経路表であるが、この三つの経路を全て使ってダウンロードする場合と、上から二つ、一つを使ってダウンロードする場合でダウンロード時間の違いについて調べた。

| 経路の数 | ダウンロード時間[s] |
|------|-------------|
| 3    | 3.0         |
| 2    | 3.4         |
| 1    | 3.5         |

この例では経路を増やせば増やすほどダウンロード時間が短縮できていることがわかる。

## ②クライアント pbl1a サーバ pbl2a ダウンロードするファイル rnd1M.dat

| 一つ目 転送管理サーバ | 二つ目 転送管理サーバ | RTT [ms] |
|-------------|-------------|----------|
| pbl4a       | pbl3a       | 1364     |
| pbl6a       | pbl5a       | 1516     |
| pbl6a       | pbl7a       | 1887     |

## これも同様に経路の数とダウンロード時間について調べる。

| 経路の数 | ダウンロード時間[s] |
|------|-------------|
| 3    | 7.6         |
| 2    | 6.9         |
| 1    | 7.0         |

なんとこれでは経路を二つだけしか採用しない時が最もダウンロード時間の短縮が出来た。 この時点ですでに経路を増やせば増やすほどダウンロード時間の短縮が出来るという仮説 は破られた。

## ③クライアント pbl1a サーバ pbl2a ダウンロードするファイル rnd5M.dat

| 一つ目 転送管理サーバ | 二つ目 転送管理サーバ | RTT [ms] |
|-------------|-------------|----------|
| pbl4a       | pbl3a       | 1365     |
| pbl6a       | pbl5a       | 1517     |
| pbl6a       | pbl7a       | 1888     |

## これも同様に経路の数とダウンロード時間について調べる。

| 経路の数 | ダウンロード時間[s] |  |
|------|-------------|--|
| 3    | 26.0        |  |
| 2    | 19.4        |  |
| 1    | 18.4        |  |

これは②と同じ経路で調べてファイルのサイズを変更した場合であるが、③の条件では経路を一つのみ採用した場合が最もダウンロードが早いことがわかった。

なぜ②、③のようなことが起こったのか、原因は使用する経路の帯域幅を調べることが出来 なかったため、輻輳制御の起こるデータの量を経路に流してしまったことが原因であると

#### 考えた。

公開されている AWS 上の環境を基に経路の帯域幅を考える。

①の例では帯域幅は以下のようになっている。

| 一つ目 転送管理サーバ | 二つ目 転送管理サーバ | 経路全体の帯域幅[bps] |
|-------------|-------------|---------------|
| pbl4a       | NULL        | 3M            |
| pbl6a       | pbl4a       | 2.5M          |
| pbl6a       | NULL        | 2M            |

大体経路の帯域幅が太い順に経路表の作成が出来ていることがわかる。①の例では分割した時のファイルの大きさに比べて経路の帯域幅が十分に大きかったため、使用する経路が多ければ多いほどダウンロード時間が短くなったのだろう。

#### ②、③の例では帯域幅は以下のようになっている。

| 一つ目 転送管理サーバ | 二つ目 転送管理サーバ | 経路全体の帯域幅[bps] |
|-------------|-------------|---------------|
| pbl4a       | pbl3a       | 3M            |
| pbl6a       | pbl5a       | 2.5M          |
| pbl6a       | pbl7a       | 2M            |

ここで pbl1a と pbl6a の帯域幅が 2.5M であることに注意したい。②では 1Mbyte のファイルを、③では 5Mbyte のファイルをダウンロードするのだが、おそらく②、③で経路を三つ採用してダウンロードすると遅くなるのは pbl1a と pbl6a の経路でダウンロードするファイルのサイズが大きくなってしまい、輻輳が起こっているからだと考えられる。

これで②が経路二つを採用した時に最速でダウンロードできる理由がわかったが、③で経路一つのみを採用した時に最速でダウンロードできる理由はわかっていない。

③で経路一つのみ採用した時に最速でダウンロードできるのは何が原因であるのかとして考えたのが輻輳制御による転送量の変化である。

きっと③のケースでは経路を一つだけ使用した場合も、経路を二つ使用した場合も輻輳は起こっていると考えた。経路を一つだけ使用した場合の方が経路を二つ使用した場合よりも経路あたりの輻輳の数が少なかったのではないかと思う。だから大きい帯域幅の経路一つのみを使ってダウンロードするのが最速だったのではないだろうか。

このように正確な帯域幅を調べて知れなかったがゆえに経路の厳選をしなければいけなくなった。経路の厳選は Ping で得た RTT を基準に行ったのだが、もっと早く競技の時間をするためには帯域幅を正確に知るシステムと各経路の帯域幅に考慮したデータ分割が出来ればよかったと思った。

# 5. 参考文献

・基本から学ぶ TCP と輻輳制御 …押さえておきたい輻輳制御アルゴリズム 第1回輻輳制御とは何か

著者:中山悠

URL: https://gihyo.jp/admin/serial/01/tcp-cc/0001 (2022/1/18 アクセス)

・[Python]Ping で死活監視を行う

著者:しげっち

URL: https://shigeblog221.com/python-ping/(2022/1/9 アクセス)

・Python で concurrent.futures を使った並列タスク実行

著者: tag03

URL: https://qiita.com/tag1216/items/db5adcf1ddcb67cfefc8

・通信速度に影響する?帯域幅とは

URL: https://mvno.freebit.com/column/iot-m2m/bandwidth.html

・コンピュータネットワーク概論

出版社:共立出版

著者:水野忠則, 奥田隆史, 中村嘉隆, 井手口哲夫, 田学軍, 清原良三, 石原進,

久保田信一郎, 勅使河原海, 岡崎直宜

出版年:2014年(初版第1刷発行)