ネットワークコンピューティング 第9回

中山 雅哉 (m.nakayama@m.cnl.t.u-tokyo.ac.jp) 関谷 勇司 (sekiya@nc.u-tokyo.ac.jp)

授業に関する情報

- 授業スライド、連絡事項、課題等に関する連絡
 - Web
 - https://lecture.sekiya-lab.info/
 - Mail
 - lecture@sekiya-lab.info
- 実験用ホスト
 - Resources
 - login1.sekiya-lab.info
 - login2.sekiya-lab.info

名前解決

DNSを用いたプログラミング

- ドメイン名⇔IPアドレス変換のライブラリを利用
 - gethostbyname(), gethostbyname2()
 - (基本的な)ドメイン名→IPアドレス変換関数
 - getaddrinfo()
 - getaddrbyname を汎用的に拡張した関数
 - マルチプロトコル対応
 - getnameinfo()
 - sockaddr 構造体を引数とするため、よりマルチプロトコル対応可

これらの利用方法については、第6回 (2018/05/24) の 資料を参照のこと

getnameinfo() を用いたサンプルコード (再掲)

```
struct addrinfo hints, *res0, *res;
memset (&hints, 0, sizeof(hints)):
hints.ai family = AF UNSPEC;
hints.ai_socktype = SOCK_DGRAM;
getaddrinfo(hostname, NULL, &hints, &res0);
res = res0:
while (res != NULL) {
 getnameinfo(res->ai_addr, res->ai_addrlen, buff, sizeof(buff),
                   NULL, 0, NI_NUMERICHOST);
 printf("addr: %s\u00e4n", buff);
 res = res->ai next;
freeaddrinfo(res0);
```

DNS を用いたサーバ指定の利点

- 大量のクライアントから同時期にアクセスが集中する ケース(特に並行サーバでは)
 - 1サーバで同時に処理できるクライアント数には
 - (OS で扱うことができる)プロセス数
 - (OS で扱うことができる)ソケット数
 - CPU やメモリの使用量
 - ネットワーク I/F の処理能力
 - などの制約で上限がある
 - ⇒ DNS で複数の同じ機能を提供するサーバを指定 することで負荷分散できる(例: www.yahoo.com)

負荷分散

DNS を用いた負荷分散

- ラウンドロビン方式
 - 同一ドメイン名に複数の IP アドレスの RR が指定されていると、DNSサーバへの問合せに応じて応答順序が変更される。

\$./pr2 kiku.itc.u-tokyo.ac.jp

addr: 2001:200:180:452:213:72ff:fefc:3027

addr: 2001:200:180:452:215:c5ff:fee1:60a2

addr: 133.11.205.147

addr: 133.11.205.146

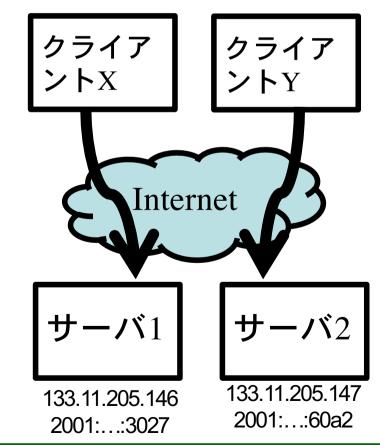
\$./pr2 kiku.itc.u-tokyo.ac.jp

addr: 2001:200:180:452:215:c5ff:fee1:60a2

addr: 2001:200:180:452:213:72ff:fefc:3027

addr: 133.11.205.146

addr: 133.11.205.147



DNS を用いた負荷分散

重み付きラウンドロビン

DNS サーバの応答順序変更の仕組みを利用し、特定のサーバに複数の IP アドレスを割当ててサーバへのアクセス数を制御する方式

\$./pr2 load3.nc.u-tokyo.ac.jp

addr: 133.11.205.167

addr: 133.11.205.135

addr: 133.11.205.159

\$./pr2 load3.nc.u-tokyo.ac.jp

addr: 133.11.205.159

addr: 133.11.205.167

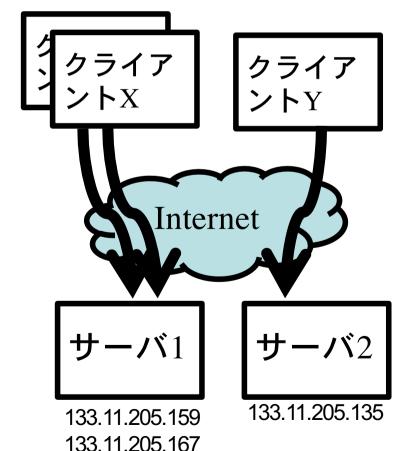
addr: 133.11.205.135

\$./pr2 load3.nc.u-tokyo.ac.jp

addr: 133.11.205.135

addr: 133.11.205.159

addr: 133.11.205.167



DNS (getaddrinfo) 利用時の通信状況

\$./pr2 load3.nc.u-tokyo.ac.jp

\$./pr2 kiku.itc.u-tokyo.ac.jp addr: 2001:200:180:452:215:c5ff:fee1:60a2 addr: 133.11.205.167 addr: 133.11.205.135 addr: 2001:200:180:452:213:72ff:fefc:3027

addr: 133.11.205.159 addr: 133 11 205 147 addr: 133.11.205.146

上記コマンド実行時のネットワーク上の通信状況

```
# tcpdump -n -i eth0 port53
```

11:13:04.635009 IP 133.11.206.165.35810 > 133.11.124.164.53: 10905+ A? load3.nc.u-tokvo.ac.jp. (40)

11:13:04.635427 IP 133.11.206.165.35810 > 133.11.124.164.53: 22099+ AAAA? load3.nc.u-tokyo.ac.jp. (40)

11:13:04.636004 IP 133.11.124.164.53 > 133.11.206.165.35810: 10905 3/3/4 A 133.11.205.159. A 133.11.205.167, A 133.11.205.135 (247)

11:13:04.636310 IP 133.11.124.164.53 > 133.11.206.165.35810; 22099 0/1/0 (90)

11:15:34.824602 IP 133.11.206.165.51779 > 133.11.124.164.53: 42872+ A? kiku.itc.u-tokvo.ac.ip. (40)

11:15:34.825098 IP 133.11.206.165.51779 > 133.11.124.164.53: 44050+ AAAA? kiku.itc.u-tokyo.ac.jp. (40)

11:15:34.825668 IP 133.11.124.164.53 > 133.11.206.165.51779: 42872 2/5/8 A 133.11.205.147, A 133.11.205.146 (339)

11:15:34.825982 IP 133.11.124.164.53 > 133.11.206.165.51779: 44050 2/5/8 AAAA

2001:200:180:452:215:c5ff:fee1:60a2, AAAA 2001:200:180:452:213:72ff:fefc:3027 (363)

DNS を用いた負荷分散

- 各種パラメータを用いた負荷分散方式
 - サーバの CPU 利用率や応答時間
 - (クライアントの)問合せIPアドレス に応じて、応答する IP アドレスを制御する方式

\$./pr2 www.ring.gr.jp

addr: 2001:240:3:2::1

addr: 2001:2f8:2c:44::4

addr: 210.146.64.7

addr: 133.37.44.6

addr: 160.26.2.184

addr: 202.18.64.24

\$./pr2 www.dnsbalance.ring.gr.jp

addr: 202.18.64.24

addr: 210.146.64.7

addr: 133.37.44.6

\$./pr2 www.t.ring.gr.jp

addr: 202.18.64.24

addr: 210.146.64.7

addr: 133.37.44.6

addr: 160.26.2.184

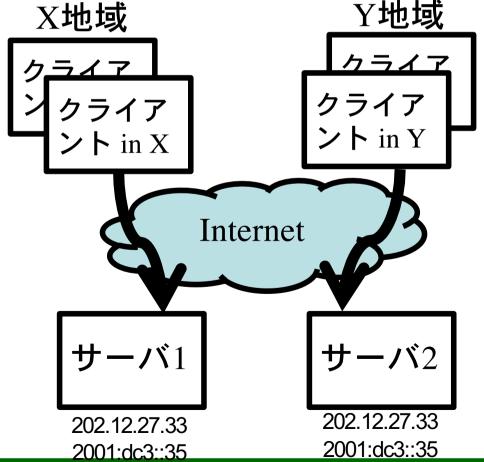
経路制御を用いた負荷分散

• Anycast 方式

特定のIPアドレス(Anycast address)を複数の経路で広告することで、クライアントに応じてアクセスする先を変更させる方式

例:世界各地から頻繁に大量のアクセスを受ける root DNS サーバの負荷分散方式として 利用されている

http://www.root-servers.org/



m.root-servers.net への経路

\$ traceroute m.root-servers.net (東京大学内のホストからの例) traceroute to m.root-servers.net (202.12.27.33), 64 hops max, 40 byte packets

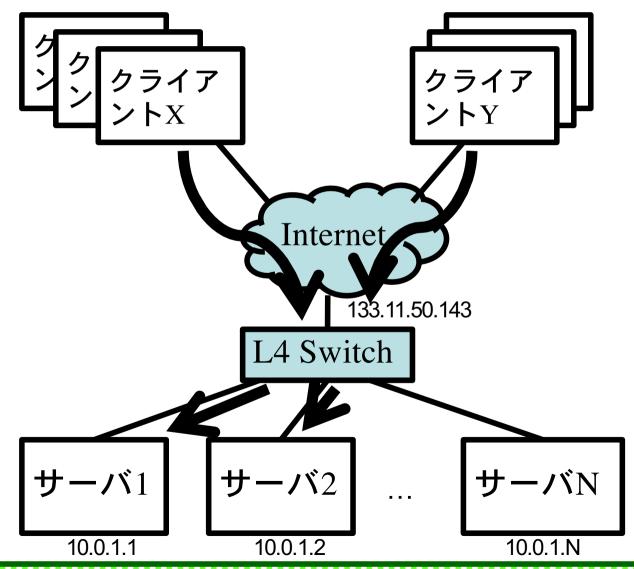
- 1 ra35 (133.11.205.189) 0.429 ms 0.372 ms 0.373 ms
- 2 ra36-vlan2 (133.11.127.43) 0.339 ms 0.521 ms 1.017 ms
- 3 ra37-vlan3 (133.11.127.78) 0.436 ms 0.402 ms 0.459 ms
- 4 foundry4.nezu.wide.ad.jp (133.11.125.238) 0.459 ms 0.304 ms 0.324 ms
- 5 ve-42.foundry6.otemachi.wide.ad.jp (203.178.136.65) 0.460 ms 0.463 ms 0.443 ms
- 6 ve-5.alala1.otemachi.wide.ad.jp (203.178.140.215) 2.297 ms 2.239 ms 2.283 ms
- 7 m-gw.nspixp2.wide.ad.jp (202.249.2.86) 1.226 ms 1.158 ms 1.160 ms
- 8 M.ROOT-SERVERS.NET (202.12.27.33) 1.328 ms 1.347 ms 1.545 ms

\$ traceroute m.root-servers.net (京都大学内のホストからの例)
traceroute to m.root-servers.net (202.12.27.33), 64 hops max, 40 byte packets

- 1 130.54.34.254 (130.54.34.254) 0.602 ms 0.575 ms 0.493 ms
- 2 CR3-V1889.gw.kuins.kyoto-u.ac.jp (133.3.1.81) 0.630 ms 0.649 ms 0.707 ms
- 3 FR3-eth3-0-3.gw.kuins.kyoto-u.ac.jp (133.3.1.5) 1.165 ms 0.941 ms 0.799 ms
- 4 150.99.186.25 (150.99.186.25) 5.023 ms 5.035 ms 5.042 ms
- 5 tokyo-dc-rm-ae12-vlan10.s4.sinet.ad.jp (150.99.2.97) 13.134 ms 13.160 ms 13.154 ms
- 6 tokyo-dc-gm2-ae0-vlan10.s4.sinet.ad.jp (150.99.2.54) 13.233 ms 13.127 ms 13.180 ms
- 7 as7500.ix.jpix.ad.jp (210.171.224.5) 13.448 ms 13.602 ms 13.423 ms
- 8 M.ROOT-SERVERS.NET (202.12.27.33) 13.573 ms 13.593 ms 13.844 ms

Application ベースの負荷分散

• 負荷分散装置による方式

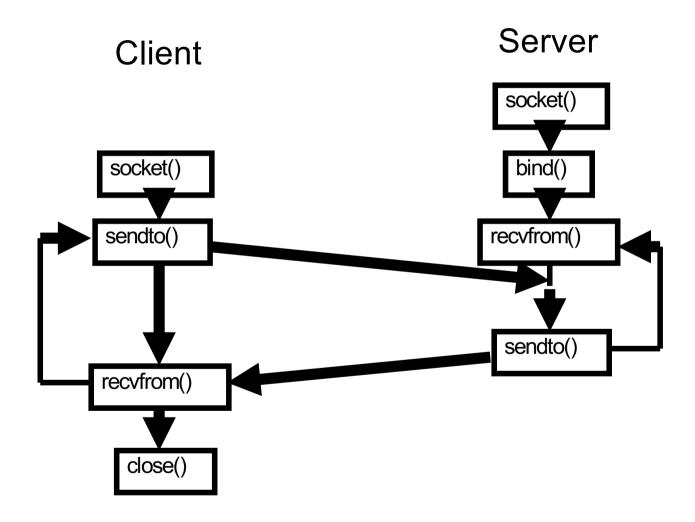


UDP を用いたプログラム

TCP/IP v.s. UDP/IP

- TCP/IP
 - コネクション型サービス
 - socket(), bind() に加え connect(), listen()/accept() が使われる
 - OS が信頼性通信を実現する
- UDP/IP
 - コネクションレス型サービス
 - (通常) socket(), bind() のみが使われる
 - ユーザプログラムで通信のエラー処理等を行う必要あり

Basic Scenario (UDP)



socket() 関数(再掲)

#include <sys/socket.h>
int socket(int family, int type, int protocol);

- family: Protocol Family
 - AF_INET, AF_INET6, (AF_LOCAL, AF_ROUTE, AF_KEY)
- type: Type of socket
 - SOCK_STREAM, SOCK_DGRAM, (SOCK_RAW)
- protocol: raw socketの場合を除き "0" を用いる

成功すると 0以上の値を返す。失敗すると -1 を返す。

SOCK_RAW

socket 関数のパラメータ

SOCK_STREAM TCP TCP Yes

SOCK_DGRAM UDP UDP Yes

AF_INET: IPv4, AF_INET6: IPv6, AF_LOCAL: UNIX domain

AF KEY

Yes

Yes

AF_ROUTE: routing control socket, AF_KEY: key socket

IPv6

SOCK STREAM: stream socket

IPv4

SOCK DGRAM: datagram socket

SOCK RAW: raw socket

sendto()

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/socket.h>
```

ssize_t sendto(int sockfd, const void *msg, size_t len, const struct sockaddr *toaddr, socklen_t tolen);

- sockfd: socket() が返した socket descriptor 値
- msg: 送信メッセージのポインタ
- len: メッセージ長
- toaddr: 送信先アドレスの sockaddr 構造体へのポインタ
- tolen: sockaddr 構造体のサイズ
- 成功すると(送信された)メッセージサイズを返す。失敗すると -1 を返す。

recvfrom()

- sockfd: socket() が返した socket descriptor 値
- buf: 受信メッセージのポインタ
- len: 受信メッセージサイズ
- flag: パラメータ
- fromaddr: 宛先アドレスの sockaddr 構造体へのポインタ
- fromlen: sockaddr 構造体のサイズ
- 成功すると受信メッセージサイズを返す。失敗すると -1 を返す。

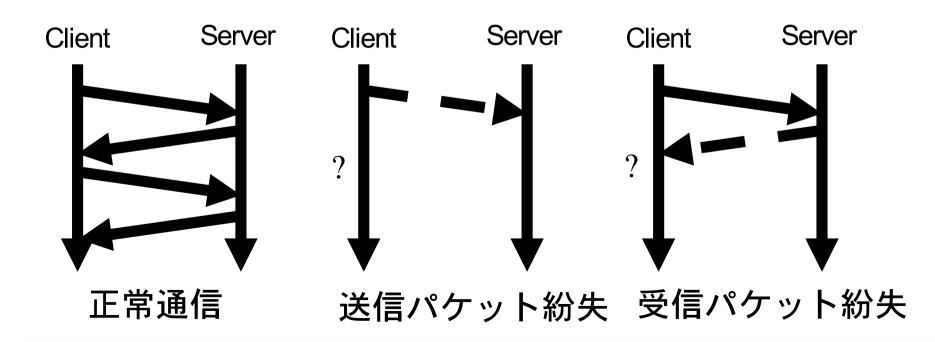
UDP echo client program (抜粋)

```
int sockfd, n;
struct sockaddr in servaddr;
char sendline[MAXLINE], recvline[MAXLINE+1];
sockfd = socket(AF INET, SOCK DGRAM, 0);
memset(&servaddr, 0, sizeof(servaddr));
servaddr.sin_family = AF_INET;
servaddr.sin_port = htons(7);
inet pton(AF INET, argv[1], &servaddr.sin addr);
while (fgets(sendline, MAXLINE, stdin) != NULL) {
 sendto(sockfd, sendline, strlen(sendline), 0,
        (struct sockaddr *)&servaddr, sizeof(servaddr));
 n = recvfrom(sockfd, recvline, MAXLINE, 0, NULL, NULL);
 recvline[n] = '\footnote{y0';
 fputs(recyline, stdout);
```

UDP を用いたプログラムの注意事項

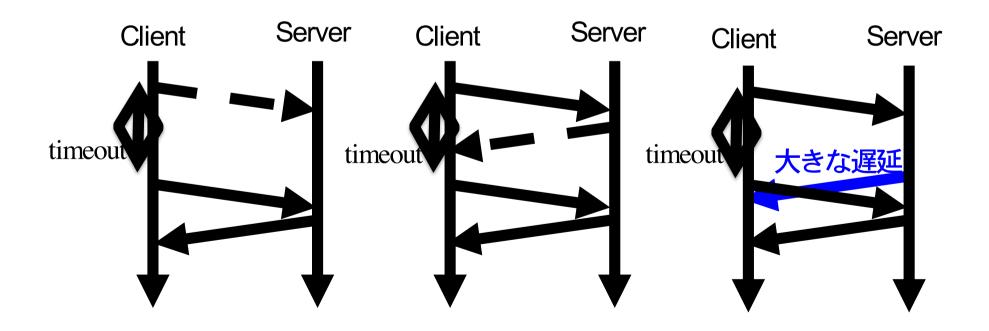
TCP を用いたプログラムと異なり、ユーザプログラム中で通信のエラー処理などを行う必要がある。

例:先の UDP echo client program で、sendto したメッセージや recvfrom しようとするメッセージ(パケット)が紛失した場合、 プログラムはどう動作するか?



UDP を用いたプログラムの注意事項

- サーバからメッセージを受け取れないため、(次に) stdin から入力されたメッセージをサーバに送れない。recyfrom で動作が停止する
 - □ recvfrom が timout する様にプログラムする



setsockopt()

- sockfd: socket() が返した socket descriptor 値
- level: オプションのレベルを指定する
- optname: オプション名を指定する
- optval: (必要に応じて)オプション値へのポインタを示す
- optlen: オプション値のサイズを示す
- 成功した場合は0を返す。失敗した場合は-1を返す。

OPTION の一例

- SO_SNDBUF
- SO_RCVBUF
- SO_SNDLOWAT
- SO_RCVLOWAT
- SO_SNDTIMEO
- SO_RCVTIMEO

```
/* send buffer size */
/* receive buffer size */
/* send low-water mark */
/* receive low-water mark */
/* send timeout */
```

/* receive timeout */

timeout を用いたプログラミング(抜粋)

```
struct timeval tv;
tv.tv_sec = 2; tv.tc_usec = 0;
setsockopt(sockfd, SOL_SOCKET, SO_RCVTIMEO, &tv, sizeof(tv));
while(fgets(sendline, MAXLINE, stdin) != NULL) {
 sendto(sockfd, sendline, strlen(sendline), 0, servaddr, sizeof(servaddr));
 if( (n = recvfrom(sockfd, recvline, MAXLINE, 0, NULL, NULL)) < 0 ) {
   if( errno = EWOULDBLOCK )
    { fprintf(stderr, "socket timeout¥n"); continue; }
 } else {
   recvline[n] = '\u04e40';
   fputs(recvline, stdout);
```

UDP echo server program (抜粋)

```
int sockfd, n;
socklen t len;
struct sockaddr_in servaddr, cliaddr;
char buffer[MAXLINE];
sockfd = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
memset(&servaddr, 0, sizeof(servaddr));
servaddr.sin_family = AF_INET;
servaddr.sin port = htons(7);
servaddr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
bind(sockfd, (struct sockaddr *)&servaddr, sizeof(servadd));
for(;;) {
 len = sizeof(cliaddr);
 n = recvfrom(sockfd, buffer, MAXLINE, 0, (struct sockaddr *)&cliaddr, &len);
 sendto(sockfd, buffer, n, 0, (struct sockaddr *)&cliaddr, len);
```

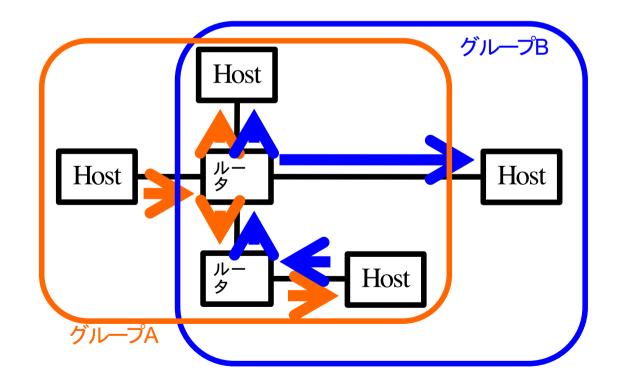
各アプリケーションで使用されるプロトコル

アプリケーション	IP	ICM P	UDP	ТСР
ping		V		
traceroute			$\sqrt{}$	
OSPF	1			
RIP			$\sqrt{}$	
BGP				$\sqrt{}$
BOOTP			$\sqrt{}$	
DHCP			1	
NTP			$\sqrt{}$	
TFTP			1	
SNMP			V	
Multicast			V	

アプリケーション	IP	ICM P	UDP	ТСР
SMTP				√
Telnet				$\sqrt{}$
FTP				√
HTTP				$\sqrt{}$
NNTP				$\sqrt{}$
DNS			$\sqrt{}$	√
NFS			V	√
Sun RPC			$\sqrt{}$	√
DCE RPC			1	1

マルチキャスト

- マルチキャストとは?
 - 特定のグループ(送受信したいホスト群)間でデータ交換できる様にした仕組み。パケットの複製は必要に応じて(マルチキャスト)ルータで行われる。



マルチキャストアドレス

- IPv4, IPv6 とも特別なアドレスブロックを利用
 - IPv4: 224.0.0.0~239.255.255.255
 - IPv6: ff00::1~fffe:ffff:ffff:ffff:ffff:ffff
- 特別なマルチキャストアドレス
 - IPv4:
 - 224.0.0.1 全ホスト
 - 224.0.02 全ルータ
 - IPv6:
 - ff02::1 全ノード
 - ff02::2 全ルータ

マルチキャストの配布範囲

どれほど遠くへ到達するかを明示的に指定する指標 (スコープ)

スコープ	IPv6 スコープ	IPv4	
		TTL	管理スコープ
ノードローカル	1	0	
リンクローカル	2	1	224.0.0.0~ 224.0.0.255
サイトローカル	5	<32	239.255.0.0~ 239.255.255.255
組織ロ一カル	8		239.192.0.0~ 239.195.255.255
グローバル	14	<255	224.0.1.0~ 238.255.255

ソケットオプション

IPPROTO IP

IP_MULTICAST_IF マルチキャスト出力用I/Fの指定

IP_MULTICAST_TTL 出力マルチキャストのTTL指定

IP MULTICAST LOOP 出力マルチキャストのループバック許可/禁止

IP_ADD_MEMBERSHIP マルチキャストグループへの参加(join)

• IP DROP MEMBERSHIP マルチキャストグループからの脱退(leave)

IPPROTO_IPV6

IPV6_MULTICAST_IF マルチキャスト出力用I/Fの指定

IPV6_MULTICAST_HOPS 出力マルチキャストのホップ限界指定

IPV6_MULTICAST_LOOP 出力マルチキャストのループバック許可/禁止

• IPV6_ADD_MEMBERSHIP マルチキャストグループへの参加(join)

• IPV6_DROP_MEMBERSHIP マルチキャストグループからの脱退(leave)

Multicast プログラムの例 (1/3)

```
main(int argc, char **argv)
 int sockfd;
 struct addrinfo hints, *res, *res0;
 struct sockaddr_storage addr;
 struct ifaddrs *ifp, *ifap;
 memset(&hints, 0, sizeof(hints));
 hints.ai_family = AF_UNSPEC;
 hints.ai socktype = SOCK DGRAM;
 getaddrinfo(argv[1], "ntp", &hints, &res0);
 res = res0:
 while (res != NULL) {
  sockfd = socket(res->ai_family, res->ai_socktype, res->ai_protocol);
  memcpy(&addr, res->ai_addr, res->ai_addrlen);
  res = res->ai next;
 freeaddrinfo(res0);
```

Multicast プログラムの例 (2/3)

```
getifaddrs(&ifp);
for ( ifap = ifp ; ifap != NULL ; ifap = ifap->ifa next ) {
 if ( ifap->ifa_flags & IFF_MULTICAST) {
   if ( ifap->ifa addr->sa family == AF INET) {
    sd = (struct sockaddr in *)&addr;
    sa = (struct sockaddr_in *)ifap->ifa_addr;
    memcpy(&mreq.imr_multiaddr, sd->sin_addr, sizeof(struct in_addr));
    memcpy(&mreq.imr_interface, sa->sin_addr, sizeof(struct in_addr));
    setsockopt(sockfd, IPPROTO_IP, IP_ADD_MEMBERSHIP, &mreq, sizeof(mreq));
   } else if ( ifap->ifa_addr->sa_family == AF_INET6) {
    sd = (struct sockaddr in6 *)&addr;
    memcpy(&mreq6.ipv6mr_multiaddr, sd->sin6_addr, sizeof(sd));
    mreq6.ipv6mr_interface = if_nametoindex(ifap->ifa_name);
    setsocket(sockfd, IPPROTO_IPV6, IPV6_ADD_MEMBERSHIP, &mreq6, sizeof(mreq6));
```

Multicast プログラムの例 (3/3)

```
from = malloc(salen);
 for (;;) {
  len = salen;
   n = recvfrom(sockfd, buf, sizeof(buf), 0, from, &len);
   gettimeofday(&now, NULL);
   sntp_proc(buf, n, &now);
void sntp_proc(char *buf, ssize_t n, struct timeval *nowptr)
 if ( n < sizeof(struct ntpdate)) {</pre>
   printf("packet size is too small\u00e4n");
   return;
 printf("clock difference = %d usec¥n", usec);
```