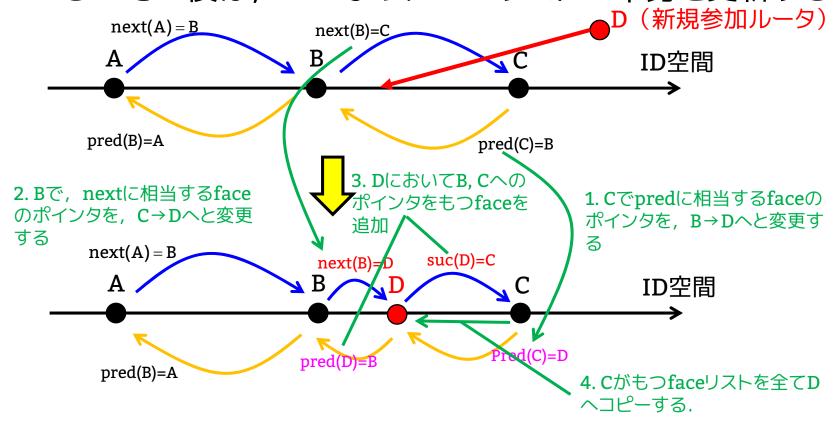
#### Chordによるルータ参加・離脱

金光 永煥 (Hidehiro KANEMITSU)

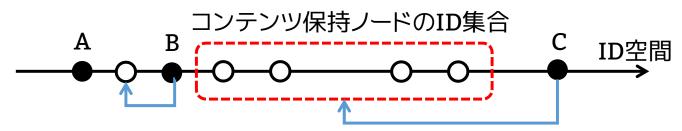
#### 対象ファイル

- net/gripps/ccn/churn/ChordDHTCRAlgorithm.java
- FIBルーティングは、ChordDHTRoutingクラスを使わなければならない(それ以外は想定していない).
- 各ルータは、「faceリスト」から選ばれたfaceを、 (prefix, (face1, face2,...))の組としてFIBへ入れる。
- ルータ参加: ccnJoinメソッド
- ルータ離脱: ccnLeaveメソッド
  - いずれも、一定条件を満たしたときにCCNMgrクラスからcallback(呼ばれる)される、どうやって呼ぶかは考えなくても良い。
  - ccn.propertiesファイルの「ccn\_join\_exp\_dist\_lambda(単位時間あたりのルータ参加確率)」で、ccnJoinの頻度を決める.
  - ccn.propertiesファイルの「ccn\_leave\_exp\_dist\_lambda(単位時間あたりのルータ離脱確率)」で、ccnLeaveの頻度を決める.

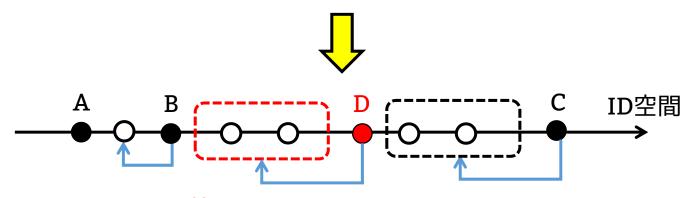
- ・新規参加ルータNに対してIDを付与する.
  - ID生成はcalcIDWithoutAddingメソッド@ ChordDHTCRAlrorithmで行い, 乱数で新規IDを割り振 る. その後は, ↓のようにfaceリストの中身を更新する.



 新規参加ルータDのFIBには、next(D)=ルータC内のFIBの、 B~D内に含まれるノードIDたちのfaceを入れる

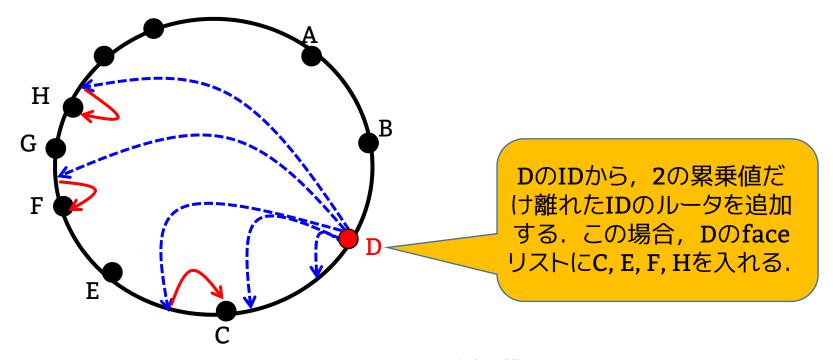


B~Cに含まれるノードIDたちのfaceは、もともとはCが保持する(Chordのルール).



この範囲のfaceたちを、Dの FIB内で保持するように変更

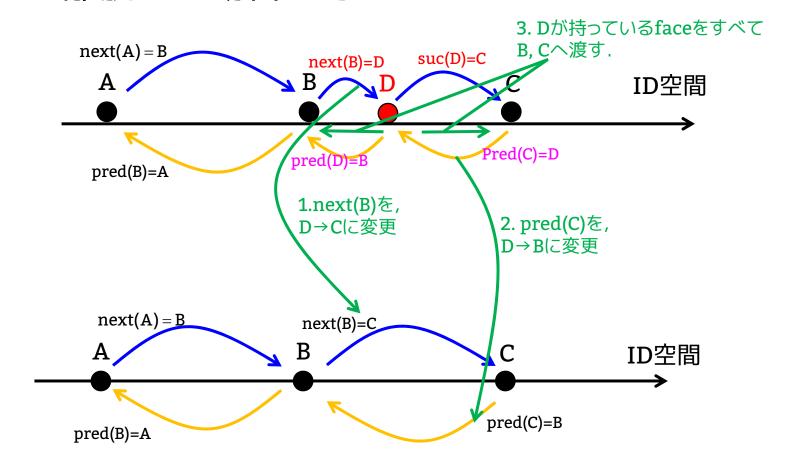
- Chordのfingerテーブルの仕組みをFIBで実現しているが(ChordDHTRouting.javaのbuildFingerFaces メソッド).
- ルータ参加時に、DのIDから一定距離はなれたルータ Idのfaceを持つ. しかも、互いにもたせる(対称性).



で、何が問題だと思いますか? (何が足りないと思いますか?)

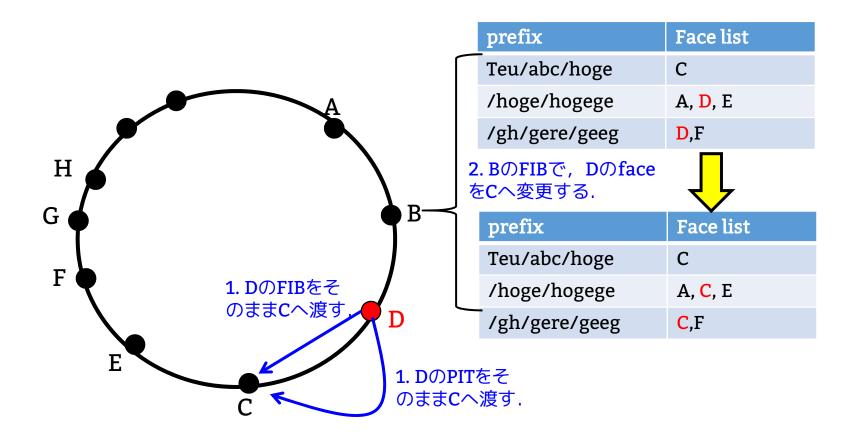
#### ルータ離脱(ccnLeaveメソッド)

• Dが離脱する場合を考える. まずはfaceリスト更新



#### ルータ離脱(ccnLeaveメソッド)

• 次に, FIBの更新をする. PITも更新.



### ルータ離脱(ccnLeaveメソッド)

どんな問題が考えられるか?