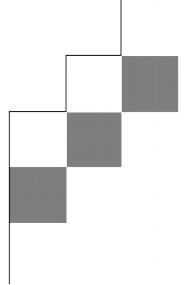


楽しいMD5 Coll

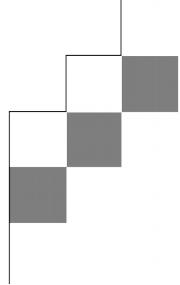
KMCID:taisei



やること

- 一方向ハッシュ関数の前提知識
- MD5

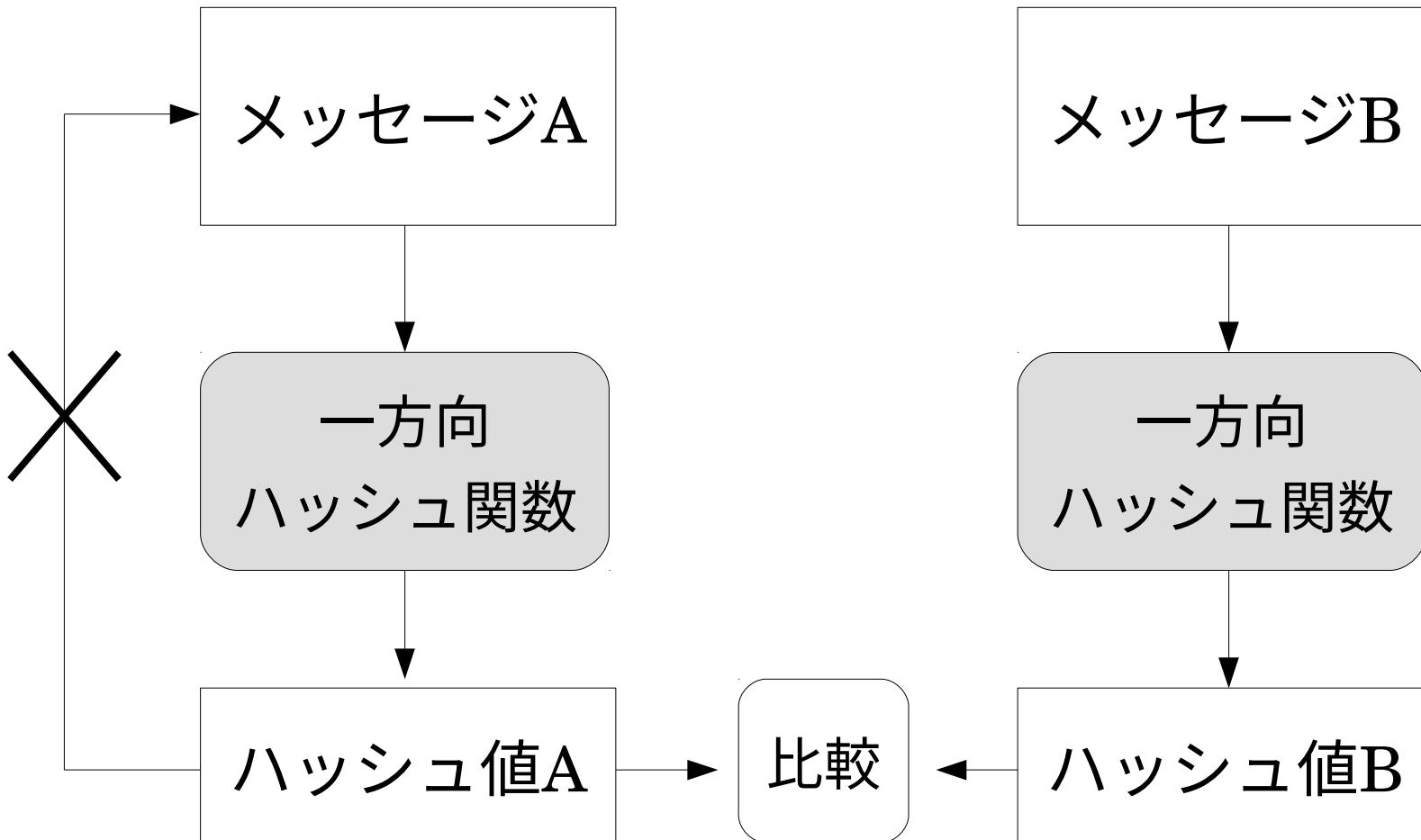
一方向ハッシュ関数

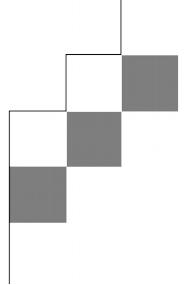


一方向ハッシュ関数

- 任意の入力を固定長のハッシュ値に変換する関数
- メッセージの正真性を検証するのに使われる
 - ハッシュ値が衝突するような異なるメッセージの組を見つけるのが非常に困難である必要がある
(衝突が存在しないハッシュ関数は存在しない)

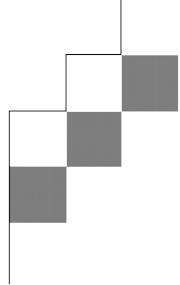
一方向ハッシュ関数





一方向ハッシュ関数

- 用途
 - ソフトウェアの改竄検出
 - パスワードを元にした暗号化(PBE)
 - デジタル署名
 - 擬似乱数生成器



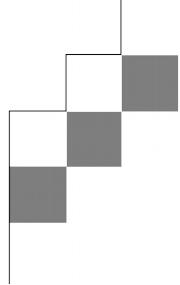
一方向ハッシュ関数

- 弱衝突耐性
 - そのハッシュ値を持つ別のメッセージを見つけ出すのが困難
- 強衝突耐性
 - ハッシュ値が一致するような異なる2つのメッセージを見つけ出すのが困難

一方向ハッシュ関数

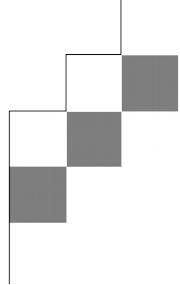
- 一方向ハッシュ関数は強衝突耐性をもつ必要がある
 - 強衝突耐性がないと、ハッシュ値が一致するようにメッセージを改竄できるかもしれない





一方向ハッシュ関数

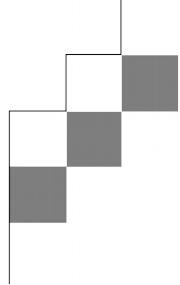
- 原像攻撃
 - あるハッシュ値をもつメッセージを探索する
- 第二原像攻撃
 - あるメッセージと同じハッシュ値を持つ別のメッセージを探索する
- どちらも弱衝突耐性を破ろうとする攻撃



誕生日のパラドックス

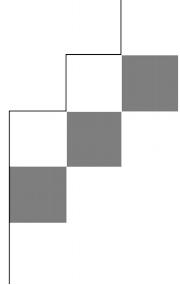
- 誕生日が同一の2人が50%以上の確率で存在するには、何人集めればよいでしょうか？





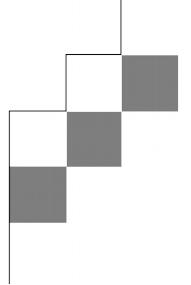
誕生日のパラドックス

- 誕生日が同一の2人が50%以上の確率で存在するには、何人集めればよいでしょうか?
- 23人いればよい
- H 個の値の集合から n 個を無造作に選んだとき、同じ値が2度以上選ばれる確率が50%以上になるには、 H が大きいときおよそ $n \approx \sqrt{H}$



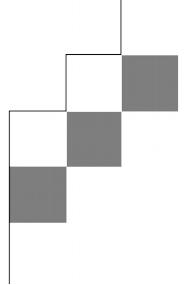
一方向ハッシュ関数

- 誕生日攻撃(衝突攻撃)
 - 同じハッシュ値を持つ2つのメッセージを探索する
 - 強衝突耐性を破ろうとする攻撃
 - 誕生日のパラドックスに由来
 - 誕生日攻撃の試行回数は原像攻撃よりずっと少なくて済む

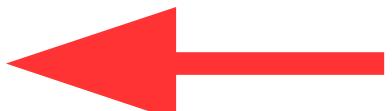


一方向ハッシュ関数

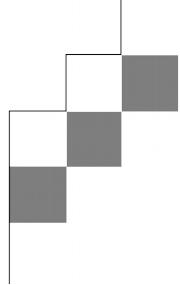
- MD4
- MD5
- SHA-1
- SHA-2
- SHA-3



一方向ハッシュ関数

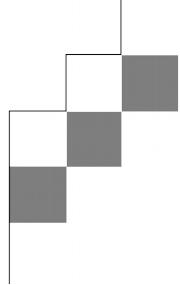
- MD4
 - MD5
 - SHA-1
 - SHA-2
 - SHA-3
- 今回はこれで
遊びます
- 

MD5



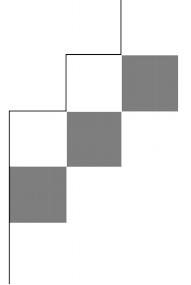
MD5 (Message Digest Algorithm 5)

- 任意のbit列に対し、 128bit=16byteのbit列を出力する
関数
- 鍵空間(=鍵のとりうるパターン)は 2^{128} 通り
 - IPv6のアドレス空間と同じ
 - そちら辺の石ころに割り振っても尽きない程多い
- Linux系 … md5sum
- BSD系 … md5



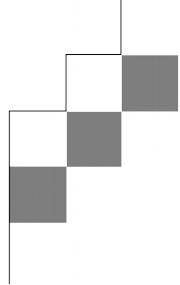
MD5 (Message Digest Algorithm 5)

- 誕生日攻撃を50%以上の確率で成功させるには 2^{64} 通りの探索が必要
 - 普通のパソコンでは多く見積もって 2^{30} 通り/sしか探索できないので、このペースでも120年くらいかかる
- 数千万くらい投じられる資金力があれば何とかなるかもしれない



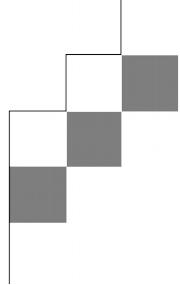
実演

- 次の実行ファイルをみてみましょう



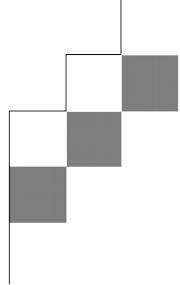
実演

- 次の実行ファイルをみてみましょう
- md5の結果は同じ
 - 2つの実行ファイルは同じっぽい
- 実行結果は異なる
 - !???
- SHA-1の結果は異なる
 - !??????????



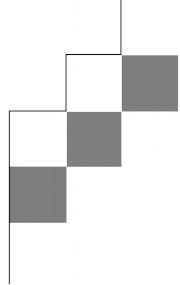
実演

- 全く同じ実行ファイルで結果が異なるものを作ることは一応可能
 - ファイル名依存で挙動を変える等をする
- SHA-1は異なるので、2つの実行ファイルは絶対に異なる
- md5は同じなのは、ハッシュ値が衝突している
 - つまり、この2つのファイルはmd5への衝突攻撃が成功した例である



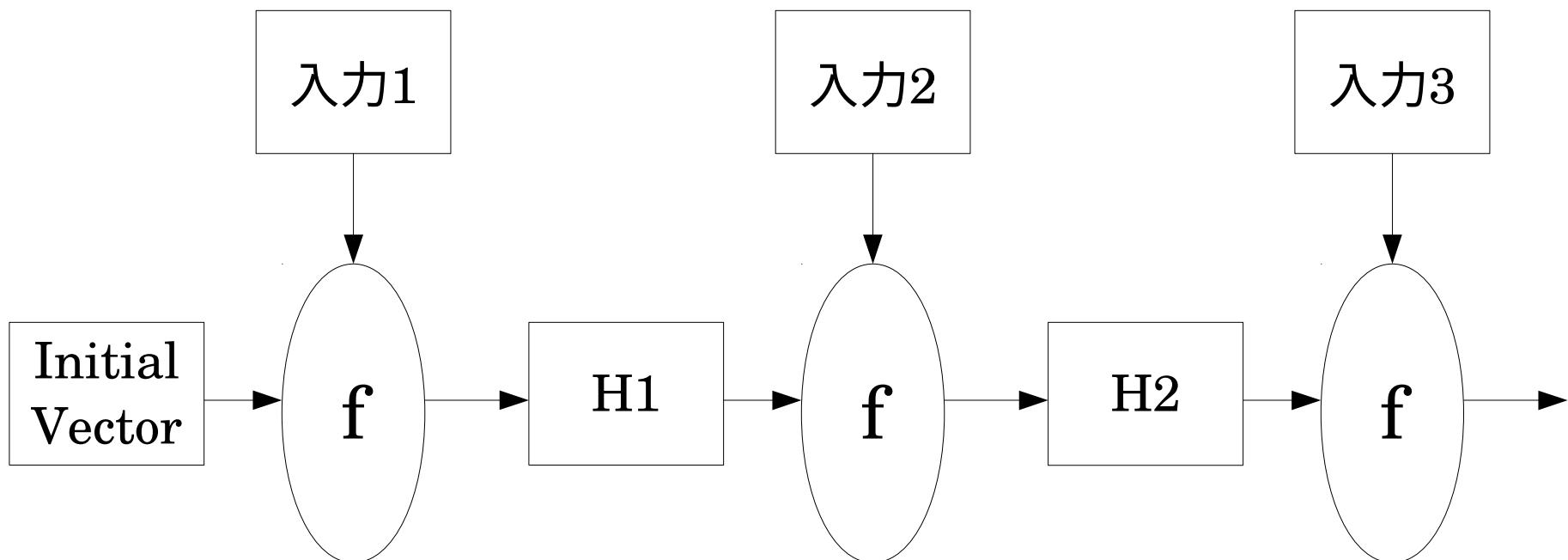
md5 collision Attack

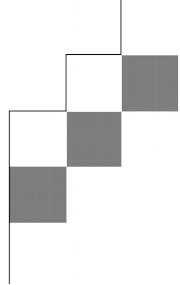
- 2004年にWangという中国の無名女性研究者が最初に発表した
- 当初は 2^{37} 乗の探索だったが、その後高速化されて今では 2^{29} 乗で済む
 - 普通のパソコンでも1分かからない



md5のしくみ

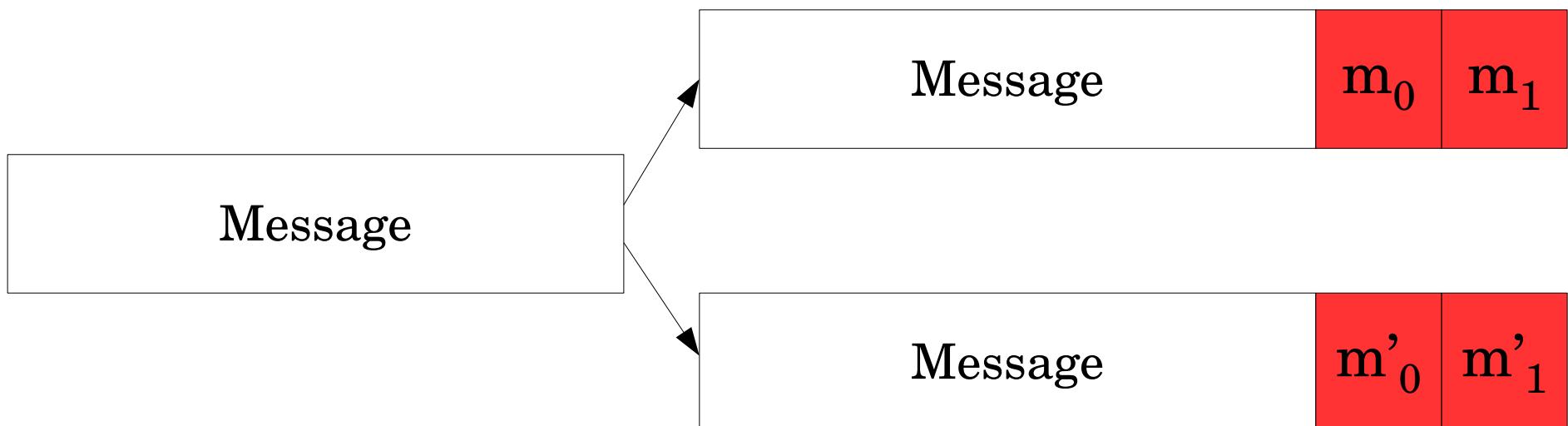
- 入力を512bit毎のブロックに分け、128bitの内部状態とともに関数fに適用することを繰り返す
- 内部状態はそのままハッシュ値として出力される
 - Merkle-Damgård constructionと呼ばれる





md5 collision Attack

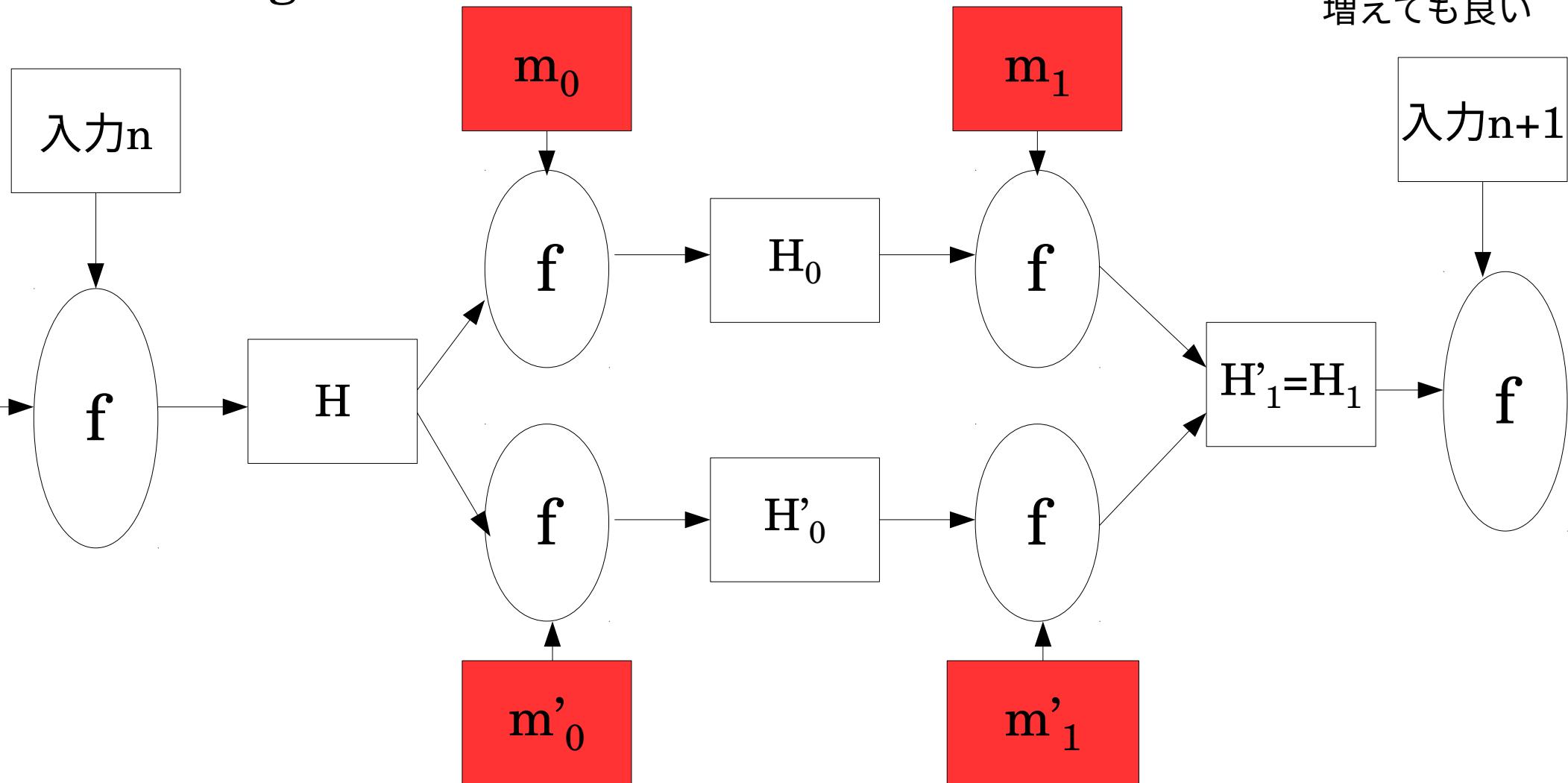
- Wangの攻撃では、あるメッセージに、異なる2種類の2ブロックを付け足し、2ブロックが付け足された2種類のメッセージを生成する

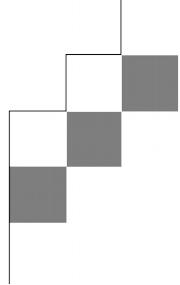


md5 collision attack

- Wangの衝突攻撃

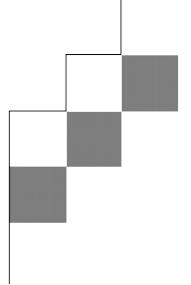
その後に
メッセージが
増えても良い





md5 collision Attack

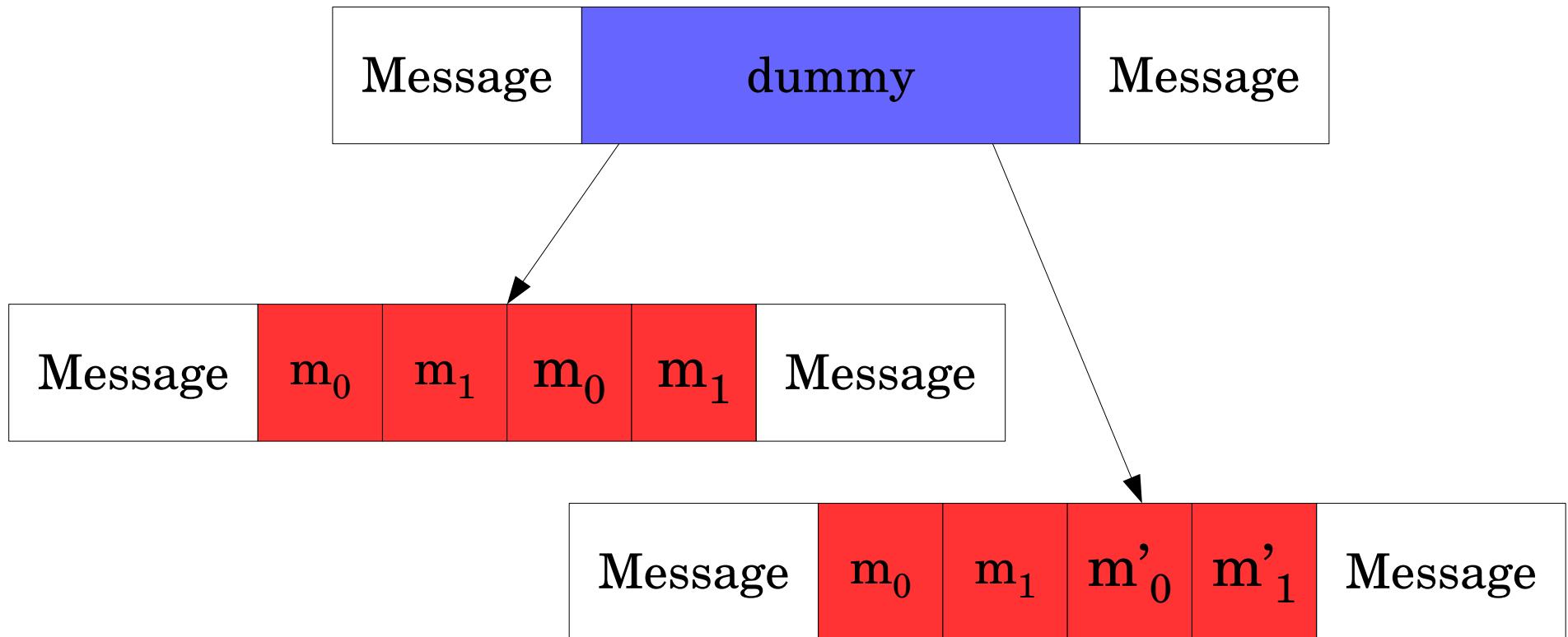
- つまりところ、差分攻撃
 - 入力を少し変化させて、結果の変化の仕方の偏りを解析
- ある差分を与えると、内部状態の差分がある値になりやすいという傾向を利用
- 1ブロックで一定の差分を作り、もう1ブロックで差分を打ち消す!!!

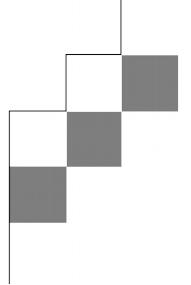


やってみよう?

- 今回使ったのはこのサイトのツール
 - www.mscs.dal.ca/~selinger/md5collision/
 - Download: evilize-0.2.tar.gz から
 - 高速化されていないので3時間くらいかかる
 - GPL
- プログラムにダミーの文字列がつまつまっていて、その文字列を比較して処理を分岐

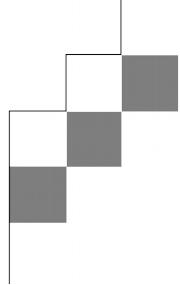
やってみよう?





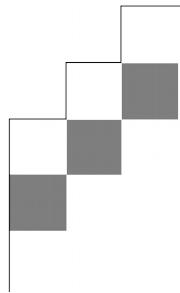
やってみよう?

- 高速なmd5衝突探索にはFastCollがある
 - <https://marc-stevens.nl/research/>
 - ページ一番下のSoftwareのfastcollから
 - 一分かからないことも
- ビルド手順
 - apt-get install libboost-all-dev lib32z1-dev libbz2-dev
 - g++ *.cpp *.hpp -lboost_program_options
-lboost_filesystem -lboost_system



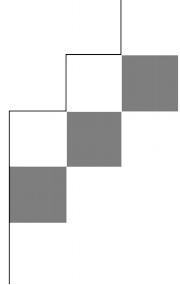
SHA-1、壊れる

- 2017年2月24日にGoogleがぶつけた
 - <https://shattered.io>
 - 2^{63} を探索したらしい
- 90日経ったらコードを公開してくれる(まだ)
- SHA-1は1ブロック64byteだが、衝突した2つのpdfの差分は大体128byteで、手法はMD5に同じ



参考文献

- MD5の仕様
 - ja.wikipedia.org/wiki/md5
 - www.ipa.go.jp/security/rfc/RFC1321JA.html
- MD5 Collision Attack
 - How to Break MD5 and Other Hash Functions. Xiaoyun Wang and Hongbo Yu.
<http://merlot.usc.edu/csac-f06/papers/Wang05a.pdf>
 - On Collision For Md5. M.M.J Stevens.
[http://www.win.tue.nl/hashclash/On Collisions for MD5 – M.M.J. Stevens.pdf](http://www.win.tue.nl/hashclash/On%20Collisions%20for%20MD5%20-%20M.M.J.%20Stevens.pdf)



参考文献

- MD5 Collision Attack
 - Katagaitai CTF勉強会 #5
<https://www.slideshare.net/trmr105/katagaitai-ctf-5-crypto>
- SHA-1 Collision Attack
 - Google SHA-1のはなし
<https://www.slideshare.net/herumi/googlesha1>
- 一方向ハッシュ関数
 - 結城 浩(2015)『暗号技術入門 第三版 秘密の国のアリス』
SBクリエイティブ.