# Contents

1	Classes			2
	1.1	poly.he	ensel – ヘンゼルリフト	2
			HenselLiftPair – ヘンゼルリフトの組	3
			1.1.1.1 lift - 一つのステップで引き上げる	4
			1.1.1.2 lift factors — a1 と a2 を引き上げる	4
			1.1.1.3 lift ladder – u1 と u2 を引き上げる	4
		1.1.2	HenselLiftMulti – 多変数多項式のためのヘンゼルリフト	4
			1.1.2.1 lift - 一つのステップで引き上げる	6
			1.1.2.2 lift factors - 因数を引き上げる	6
			1.1.2.3 lift ladder – u1 と u2 を引き上げる	6
		1.1.3	HenselLiftSimultaneously	7
			1.1.3.1 lift - 一つのステップで引き上げる	
			1.1.3.2 first lift – <b>最初のステップ</b>	8
			1.1.3.3 general lift – 次のステップ	8
		1.1.4	lift_upto – main 関数	8

## Chapter 1

### Classes

- 1.1 poly.hensel ヘンゼルリフト
  - Classes
    - $\ \dagger Hensel Lift Pair$
    - $\ \dagger Hensel Lift Multi$
    - $-\ \dagger Hensel Lift Simultaneously$
  - Functions
    - lift\_upto

このモジュールドキュメント内では、polynomial は整数多項式を意味.

#### 1.1.1 HenselLiftPair - ヘンゼルリフトの組

#### Initialize (Constructor)

 $\label{liftPair} HenselLiftPair(\texttt{f:}\ polynomial, \texttt{a1:}\ polynomial, \texttt{a2:}\ polynomial, \texttt{u1:}\ polynomial, \texttt{u1:}\ polynomial, \texttt{u2:}\ polynomial, \texttt{p:}\ integer, \texttt{q:}\ integer=\texttt{p})$ 

 $\rightarrow$  HenselLiftPair

このオブジェクトはヘンゼルの補題によって引き上げられる整数多項式を維持し

引数は以下の前提条件を満たすべきである:

- f, a1 そして a2 はモニック多項式
- $f == a1*a2 \pmod{q}$
- $a1*u1 + a2*u2 == 1 \pmod{p}$
- p は q を割り切り, どちらとも自然数

 $\begin{array}{l} \text{from\_factors(f: } \textit{polynomial}, \, \texttt{a1: } \textit{polynomial}, \, \texttt{a2: } \textit{polynomial}, \, \texttt{p: } \textit{integer}) \\ \rightarrow \textit{HenselLiftPair} \end{array}$ 

これは HenselLiftPair のインスタンスを作成し返すクラスメソッド. 初期構成のために  $u1 \ge u2$  を計算し直す必要はない; これらは他の引数から用意される.

引数は以下の前提条件を満たすべきである:

- f, a1 と a2 はモニック多項式
- $f == a1*a2 \pmod{p}$
- p は素数

#### Attributes

point:

リストとしての因数 a1,a2.

#### Methods

1.1.1.1 lift - 一つのステップで引き上げる

#### $\mathbf{lift}(\mathtt{self}) o$

いわゆる二次のメソッドにより多項式を引き上げる。

1.1.1.2 lift factors - a1 と a2 を引き上げる

 $\mathbf{lift} \quad \mathbf{factors}(\mathtt{self}) \rightarrow$ 

整数係数多項式 Ai たちを引き上げることにより因数を更新:

- $f == A1 * A2 \pmod{p * q}$
- Ai == ai (mod q) (i = 1, 2)

さらに,q は p \* q に更新される.

†自動的に満たされるべきである前提条件は:

- $f == a1*a2 \pmod{q}$
- $a1*u1 + a2*u2 == 1 \pmod{p}$
- pはqを割り切る

1.1.1.3 lift ladder - u1 と u2 を引き上げる

#### $\mathbf{lift} \ \ \mathbf{ladder(self)} \rightarrow$

u1とu2をU1とU2に更新:

- $a1*U1 + a2*U2 == 1 \pmod{p**2}$
- Ui == ui (mod p) (i = 1, 2)

そして, p を p\*\*2 に更新.

- †自動的に満たすべき前提条件は:
- $a1*u1 + a2*u2 == 1 \pmod{p}$

#### 1.1.2 HenselLiftMulti – 多変数多項式のためのヘンゼルリフト

#### Initialize (Constructor)

 $\begin{aligned} & \textbf{HenselLiftMulti(f:} \ polynomial, \ \texttt{factors:} \ \textit{list}, \ \texttt{ladder:} \ \textit{tuple}, \ \texttt{p:} \ \textit{integer}, \\ & \textbf{q:} \ \textit{integer} = \textbf{p}) \end{aligned}$ 

ightarrow Hensel Lift Multi

このオブジェクトはヘンゼルの補題によって引き上げられる整数多項式の因数を維持. もし因数の数が二つなら、HenselLiftPair を使うべきである.

factors は多項式のリスト; これらの多項式は二つのリスト sis と tis のタプルである a1, a2, ... ladder として表し, 両リストは多項式から成る. s1, s2, ... として sis の多項式を表し, t1, t2, ... として tis の多項式を表す. さらに,bi を i < j である aj たちの積として定義. 引数は以下の前提条件を満たす:

- f と全ての factors はモニック多項式
- f == a1\*...\*ar (mod q)
- ai\*si + bi\*ti == 1 (mod p) (i = 1, 2, ..., r)
- pはqを割り切り, どちらも自然数

 $\begin{array}{l} {\tt from\_factors(f:\it\,polynomial,\,factors:\it\,list,\,p:\it\,integer)} \\ \to {\it\,HenselLiftMulti} \end{array}$ 

これは HenselLiftMulti のインスタンスを作成し返すためのクラスメソッドです. 初期構成のために ladder を計算し直す必要はない; これらは他の引数によって用意される.

独立変数は以下の前提条件を満たすべきである:

- f と全ての factors はモニック多項式
- f == a1\*...\*ar (mod q)
- p は素数

#### Attributes

point:

リストとしての因数 ai たち.

#### Methods

1.1.2.1 lift - 一つのステップで引き上げる

#### $ext{lift(self)} ightarrow$

いわゆる二次のメソッドにより多項式を引き上げる。

1.1.2.2 lift factors — 因数を引き上げる

$$\mathbf{lift} \quad \mathbf{factors}(\mathtt{self}) \rightarrow$$

整数係数多項式 Ai たちを引き上げることにより因数を更新:

- f ==  $A1*...*Ar \pmod{p * q}$
- Ai == ai (mod q)  $(i=1,\ldots,r)$

さらに,q は p \* q に更新.

†自動的に満たされるべきである前提条件は:

- f == a1\*...\*ar (mod q)
- ullet ai\*si + bi\*ti == 1 (mod p)  $(i=1,\ldots,r)$
- pはqを割り切る

1.1.2.3 lift ladder – u1 と u2 を引き上げる

#### $\mathbf{lift} \ \ \mathbf{ladder(self)} \rightarrow$

si たちと ti たちを Si たちと Ti たちに更新:

- a1\*Si + bi\*Ti == 1 (mod p\*\*2)
- Si == si (mod p)  $(i = 1, \ldots, r)$
- Ti == ti (mod p) (i = 1, ..., r)

そして,p を p\*\*2 に更新.

†自動的に満たされるべきである前提条件は:

 $\bullet$  ai\*si + bi\*ti == 1 (mod p)  $(i=1,\ldots,r)$ 

#### 1.1.3 HenselLiftSimultaneously

このメソッドは [?] を明らかにする.

†以下の不変式を維持:

- ai たち, pi と gi たちはすべてモニック多項式
- f == g1\*...\*gr (mod p)
- f == d0 + d1\*p + d2\*p\*\*2 + ... + dk\*p\*\*k
- hi == g(i+1)\*...\*gr
- 1 == gi\*si + hi\*ti (mod p) (i = 1, ..., r)
- $\deg(si) < \deg(hi), \deg(ti) < \deg(gi) \ (i = 1, ..., r)$
- pはqを割り切る
- f ==  $11*...*lr \pmod{q/p}$
- f == a1\*...\*ar (mod q)
- ui == ai\*yi + bi\*zi (mod p) (i = 1, ..., r)

#### Initialize (Constructor)

HenselLiftSimultaneously(target: polynomial, factors: list, cofactors: list, bases: list, p: integer)

ightarrow Hensel Lift Simultaneously

このオブジェクトはヘンゼルの補題によって引き上げられる整数多項式の因数 を維持.

f = target, gi in factors, his in cofactors and sis and tis are in bases.

from \_factors(target: polynomial, factors: list, p: integer, ubound: integer=sys.maxint)

ightarrow Hensel Lift Simultaneously

これは、因数が HenselLiftMulti によって引き上げられた、HenselLiftSimultaneously のインスタンスを作成し返すためのクラスメソッドで、HenselLiftMulti はもし sys.maxint より小さければ ubound と一致し、さもなくば sys.maxint と一致する. 初期構成を補助する多項式を計算し直す必要はない; これらは他の引数によって用意される.

f = target, gis in factors.

#### Methods

1.1.3.1 lift - 一つのステップで引き上げる

 $lift(self) \rightarrow$ 

引き上げです あなたはこのメソッドのみ呼び出すべき

1.1.3.2 first lift – 最初のステップ

 $first lift(self) \rightarrow$ 

引き上げを開始.

f == 11\*12\*...\*lr (mod p\*\*2)

di たち,ui たち,yi たちそして zi たちの初期化. ai たちと,bi たちを更新. そして,q を p\*\*2 に更新.

1.1.3.3 general lift - 次のステップ

 ${\tt general\_lift(self)} \rightarrow$ 

引き上げを続ける。

f == a1\*a2\*...\*ar (mod p\*q)

ai たち,ubi たち,yi たちそして zi たちを初期化. そして,q を p\*q. に更新

1.1.4 lift upto - main 関数

lift\_upto(self, target: polynomial, factors: list, p: integer, bound: integer)

 $\rightarrow tuple$ 

target のヘンゼルリフト factors mod p は bound と一致し,factors mod q と the q それ自身を返す.

以下の前提条件は満たされるべきである

- target はモニック多項式.
- target == product(factors) mod p

結果 (factors, q) は以下の前提条件を満たす:

- k s.t. q == p\*\*k >= bound なる k が存在
- target == product(factors) mod q