



دانشگاه صنعتی شریف

بسم الله الرحمن الرحيم



قطب علمی رمز

# سامانه رمز McEliece و سیر تحول آن

حسین خیامی

آزمایشگاه تئوری اطلاعات و مخبرات امن

دانشگاه صنعتی شریف

[h\\_khayami@ee.sharif.edu](mailto:h_khayami@ee.sharif.edu)

## فهرست مطالب

□ مقدماتی از نظریه کدینگ

□ مسائل سخت کد گشایی

□ سامانه رمز کلید عمومی McEliece

□ سامانه رمز کلید عمومی Niederreiter

□ ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

□ کدهای استفاده شده در سامانه های رمز شبه McEliece

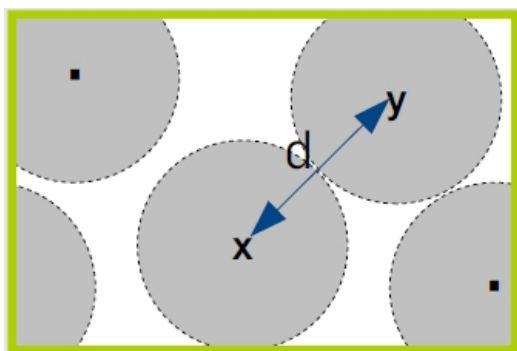
# مقدماتی از نظریه کدینگ

# مقدماتی از نظریه کدینگ

□ یک کد باینری قالبی خطی  $C$  یک زیرفضای  $k$  بعدی از  $\mathbb{F}_2^n$  است:

$C = \{m.G : m \in \mathbb{F}_2^k\}$      $G = \begin{matrix} & n \\ k & 0/1 \end{matrix}$     ○ ماتریس مولد

$C = \{c.H^T = 0 : c \in \mathbb{F}_2^n\}$      $H = \begin{matrix} & n \\ n-k & 0/1 \end{matrix}$     ○ ماتریس توازن آزما



□ کمترین فاصله (Minimum distance)

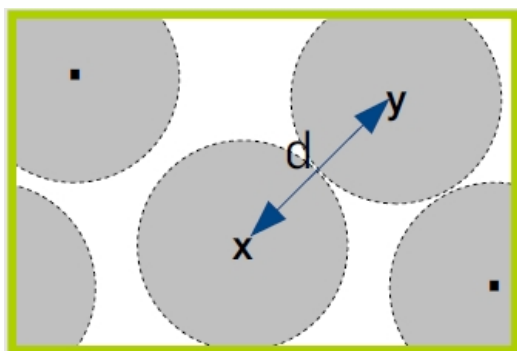
$d = \min_{x \neq y \in C} \{wt(x + y)\}$     ○

□ کد  $C(n, k, d)$  یک کد باینری قالبی خطی است.

# مقدماتی از نظریه کدینگ

□ یک کد باینری قالبی خطی  $C$  یک زیرفضای  $k$  بعدی از  $\mathbb{F}_2^n$  است:

$$G.H^T = 0 \quad \left\{ \begin{array}{l} C = \{ m.G : m \in \mathbb{F}_2^k \} \\ C = \{ c.H^T = 0 : c \in \mathbb{F}_2^n \} \end{array} \right.$$



□ قابلیت تصحیح خطا:

$$t = \left\lfloor \frac{d-1}{2} \right\rfloor$$

# مسائل سخت کد گشایی

# مسائل سخت کد گشایی

□ مسئله کد گشایی عمومی

□ مسئله کد گشایی با سندرم



[BerlekampMcElieceTilborg1978]

# مسئله کد گشایی عام (General Decoding Problem)

□ مفروضات: ماتریس باینری  $G$ ، بردار باینری  $y$ ، عدد صحیح نامنفی  $w$

□ مسئله: پیدا کردن بردار  $e$  با وزن همینگ  $w$  که  $v = mG = y + e$

○ بردار  $e$  طول  $n$  دارد.

$$w = wt(e) = \left\lfloor \frac{d-1}{2} \right\rfloor$$

○

○ ماتریس  $G$  یک ماتریس  $k * n$  است. (ماتریس مولد)

○ جستجو در میان  $2^k$  راه حل ممکن



# مسئله کد گشایی با سندرم (Syndrome Decoding)

□ مفروضات: ماتریس باینری  $H$ ، بردار باینری  $s$ ، عدد صحیح نامنفی  $w$

□ مسئله: پیدا کردن بردار  $e$  با حداکثر وزن همینگ  $w$  که  $e.H^T = s$

○ بردار  $s$  طول  $n - k$  و بردار  $e$  طول  $n$  دارد.

○ ماتریس  $H$  یک ماتریس  $n * (n - k)$  است. (ماتریس توازن آزما)

# مسئله کد گشایی با سندرم (Syndrome Decoding)

□ جستجو در میان  $2^{n-k}$  راه حل ممکن

Syndrome ( $n - k$ bit)	Coset leader ( $v_0 = 0$ )	$weight(e_i + v_i) > w$		
(00...00)	$e_0 = 0$	$v_1$	...	$v_{2^k-1}$
(00...01)	$e_1$	$e_1 + v_1$	...	$e_1 + v_{2^k-1}$
.	.	.	...	.
.	.	.	...	.
.	.	.	...	.
(11...11)	$e_{2^{n-k}-1}$	$e_{2^{n-k}-1} + v_1$	...	$e_{2^{n-k}-1} + v_{2^k-1}$

# سامانه رمز کلید عمومی McEliece



# رمزنگاری کلید عمومی McEliece

□ بر اساس کدهای Goppa  $C(n, k, 2t+1)$   
○  $n = 1024$        $k = 524$        $t = 50$

- دلایل استفاده از کدهای Goppa:
- در سال ۱۹۷۸ جزو کدهای با الگوریتم سریع کدگشایی بود.
  - تعداد زیاد ماتریس های مولد متفاوت در خانواده

[McEliece1978]

# رمزنگاری کلید عمومی McEliece

□ مرحله تولید کلید:

□ کلید خصوصی : ماتریس های باینری  $S, G, P$

○  $G_{k \times n}$  : انتخاب تصادفی ماتریس مولد کد گوپا

○  $P_{n \times n}$  : انتخاب تصادفی ماتریس جایگشت

○  $S_{k \times k}$  : انتخاب تصادفی ماتریس ناویژه درهم ساز

□ کلید عمومی :  $G', t$

○  $G'_{k \times n} = SGP$

○  $t$  : قابلیت تصحیح خطای کد

[McEliece1978]

# رمزنگاری کلید عمومی McEliece

□ رمز گذاری:

$$c = mG' + e$$

○  $e$  بردار خطای عمدی به طول  $n$  و با وزن همینگ کمتر یا مساوی  $t$

□ رمز گشایی:

$$c' = cP^{-1} = (mG' + e)P^{-1} = \circ$$

$$(mSGP + e)P^{-1} = mSG + eP^{-1}$$

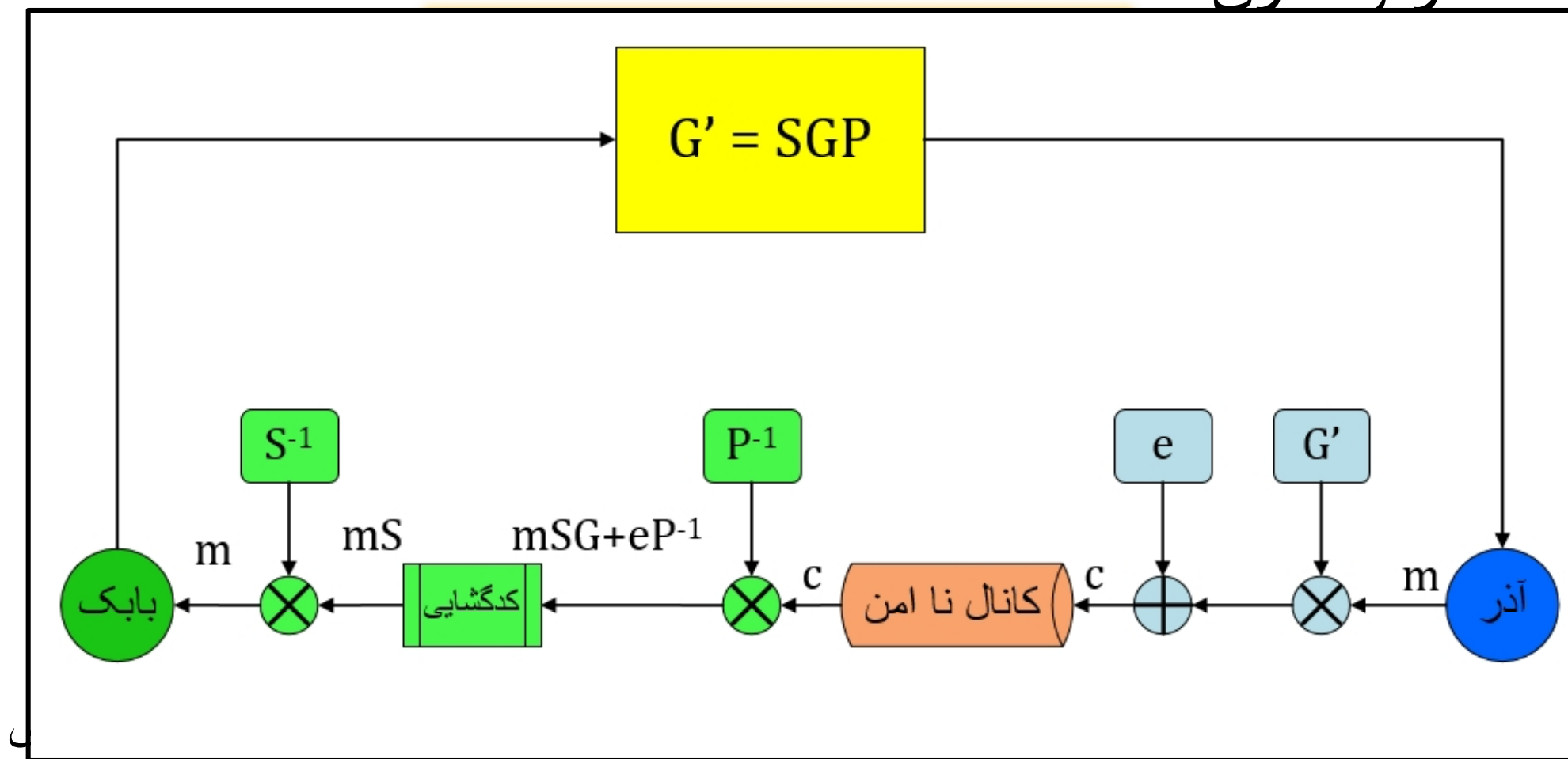
○ با الگوریتم کد گشایی پترسن خطا حذف و  $m' = mS$  به عنوان خروجی

$$m = m'S^{-1} \circ$$

[McEliece1978]

# رمزنگاری کلید عمومی McEliece

□ رمز گذاری:



$$m = m'S^{-1} \circ$$

[McEliece1978]

# رمزنگاری کلید عمومی McEliece

□ مزایا و معایب McEliece در مقایسه با RSA

RSA	McEliece	پارامترها
۱۰۲۴	۵۲۴	طول قالب اطلاعات (بیت)
۲۵۶	۶۷۰۷۲	طول کلید (بایت)
۱	۰.۵۱	نرخ
۲۴۰۲	۵۱۴	تعداد عملیات در رمزگذاری به ازای هر بیت
۷۳۸۱۱۲	۵۱۴۰	تعداد عملیات در رمزگشایی به ازای هر بیت

□ RSA : شکست در برابر کامپیوتر های کوانتومی [Shor1994]

✓ McEliece: مقاومت در برابر کامپیوتر های کوانتومی



# سامانه رمز کلید عمومی Niederreiter



# رمزنگاری کلید عمومی Niederreiter

□ از نظر امنیت معادل با McEliece [Li et al.1994]

□ سامانه مشابه با McEliece

□ بر پایه سختی مسئله کدگشایی با استفاده از سندرم

□ کد غیر باینری Reed-Solomon تعمیم یافته روی  $GF(q)$

# رمزنگاری کلید عمومی Niederreiter

□ مرحله تولید کلید:

□ کلید خصوصی : ماتریس های باینری  $S, H, P$

○  $H_{(n-k) \times n}$  : انتخاب تصادفی ماتریس مولد کد گویا

○  $P_{n \times n}$  : انتخاب تصادفی ماتریس جایگشت

○  $S_{(n-k) \times (n-k)}$  : انتخاب تصادفی ماتریس ناویژه درهم ساز

□ کلید عمومی :  $H', t$

○  $H'_{(n-k) \times n} = SHP$

○  $t$  : قابلیت تصحیح خطای کد

# رمزنگاری کلید عمومی Niederreiter

## □ رمز گذاری:

○ نگاشت متن اصلی به بردار های به طول  $n$  و وزن  $t$

○  $M = \varphi(m)$

$$c = MH^T$$

## □ رمز گشایی:

○ ضرب وارون ماتریس  $S^T$  از راست

$$c' = c \cdot (S^T)^{-1} = MH^T \cdot (S^T)^{-1} = MP^T H^T S^T (S^T)^{-1} \\ = MP^T H^T$$

○ کد گشایی مبتنی بر سندرم برای یافتن  $MP^T$

○ با ضرب ماتریس  $P$  از سمت راست  $M$  بدست می آید.

○ عکس نگاشت:  $m = \varphi^{-1}(M)$

# رمزنگاری کلید عمومی Niederreiter

□ طرح اولیه معرفی شده بر اساس کدهای Reed-Solomon تعمیم یافته نا امن بود.

[Wieschebrink2010][SidelnikovShestakov1992]

□ بهبود: استفاده از کدهای Goppa

□ در مقایسه با سامانه رمز McEliece در عملیات رمزگذاری و رمزگشایی یک نگاهت بیشتر دارد.

# رمزنگاری کلید عمومی Niederreiter

□ مزایا و معایب سامانه های Niederreiter و McEliece در مقایسه با RSA

RSA	Niederreiter	McEliece	پارامترها
۱۰۲۴	۲۸۴	۵۲۴	طول قالب اطلاعات (بیت)
۲۵۶	۳۲۷۵۰	۶۷۰۷۲	طول کلید (بایت)
۱	۰.۵۷	۰.۵۱	نرخ
۲۴۰.۲	۵۰	۵۱۴	تعداد عملیات در رمزگذاری به ازای هر بیت
۷۳۸۱۱۲	۷۸۶۳	۵۱۴۰	تعداد عملیات در رمزگشایی به ازای هر بیت

✓ هر دو سامانه رمز Niederreiter و McEliece در برابر حملات کامپیوتر های کوانتومی مقاومند.

# ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

## ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

- زیاد بودن نرخ انتقال
- کلید عمومی با طول کوتاه
- دارای کد گشایی کارا
- خانواده کدهای متفاوت بزرگ



# ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

□ زیاد بودن نرخ انتقال

○ نسبت  $k/n$  بزرگ باشد.

○ افزودنی کم ← تصحیح خطای ضعیف ← وزن بردار خطا کم

## حمله کدگشایی

نرخ	خانواده کد
0.51	Goppa(1024,524,101)
0.75	QC-LDPC [Baldi 2013]

## ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

- امکان ذخیره (ارسال) کلید عمومی به صورت کارا و با طول کوتاه
  - ایده شبه چرخشی بودن ماتریس های مولد و توازن آزما
  - ماتریس شبه چرخشی متشکل از قالبهای دوری است.
  - برای ذخیره هر قالب دوری فقط یک سطر آن کافی است.

$$H = \begin{bmatrix} H_{0,0} & \cdots & H_{0,n_0-1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ H_{r_0-1,0} & \cdots & H_{r_0-1,n_0-1} \end{bmatrix}_{r_0 \cdot p \times n_0 \cdot p}$$

- قالبهای  $p \times p$
- طول کد  $n = n_0 \cdot p$  و طول پیام یا بعد کد  $k = k_0 \cdot p$

# ویژگی های کد مناسب برای سامانه های رمز شبه McEliece

□ دارای کدگشایی کارا باشد.

خانواده کد	الگوریتم کدگشایی
Goppa(1024,524,101)	Patterson
LDPC [Monico et al. 2000]	Belief Propagation

□ خانواده کدهای متفاوت بزرگ داشته باشد.

○ کدهای  $Goppa(1024,524)$ : حدود  $10^{149}$  کد

○ انواع خانواده های کدهای QC-LDPC

- RDF-QC-LDPC [Baldi et al. 2013]

# کدهای استفاده شده در سامانه های رمز شبه McEliece

# کدهای استفاده شده در سامانه های رمز شبه McEliece

- Binary Goppa codes [McEliece78]
- Generalized Reed-Solomon [Nie86],[BCG009]
- Binary Reed-Muller [Sidelnikov94]
- Algebraic-geometric [JanwaMoreno96]
- LDPC [Monico et al. 00]
- QC-LDPC [BCG06], [BC07], [BBC08], [BBC13]

# کدهای استفاده شده در سامانه های رمز شبه McEliece

- BCH codes [Gab05]
- Quasi-Dyadic codes [MisoczkiBarreto09]
- Reed Solomon (RS) codes [BBCRS11]
- non- binary Goppa Codes(wild McEliece) [BLP11]
- Convolution Codes [LJ12]
- Rank metric [Gaborit et al.13]
- MDPC [Misoczki et al.13]

**[BMT78]** Elwyn R. Berlekamp, Robert J. McEliece and Henk C. A. van Tilborg. "On the inherent intractability of certain coding problems", IEEE Transactions on Information Theory 24, pages 384-386 (1978)

**[Mc78]** Robert J. McEliece. "A public-key cryptosystem based on algebraic coding theory", Jet Propulsion Laboratory DSN Progress Report 42-44, pages 114-116 (1978)

**[N86]** Harald Niederreiter. "Knapsack-type cryptosystems and algebraic coding theory", Problems of Control and Information Theory 15, pages 159-166 (1986)

**[SS92]** Vladimir M. Sidel'nikov and Sergey O. Shestakov. "On insecurity of cryptosystems based on generalized Reed-Solomon codes", Discrete Mathematics and Applications 2, pages 439-444 (1992)

**[S94]** Vladimir M. Sidel'nikov "A public-key cryptosystem based on binary Reed-Muller codes", Discrete Mathematics and Applications 4, pages 191-207 (1994)

**[Sh94]** Peter W. Shor. "Polynomial-Time Algorithms for Prime Factorization and Discrete Logarithms on a Quantum Computer". Proceedings of the 35th Annual Symposium on Foundations of Computer Science, Santa Fe, NM, Nov. pages 20-22, (1994)

**[LDW94]** Yuan Xing Li, Robert H. Deng and Xinmei Wang. "On the equivalence of McEliece's and Niederreiter's public-key cryptosystems", IEEE Transactions on Information Theory 40, pages 271-273 (1994)

**[JM96]** Heeralal Janwa and Oscar Moreno. "McEliece public key cryptosystems using algebraic-geometric codes", Designs, Codes and Cryptography 8, pages 293-307 (1996)

**[CS98]** Anne Canteaut and Nicolas Sendrier. "Cryptanalysis of the original McEliece cryptosystem", pages 187-199 in : Kazuo Ohta, Dingyi Pei (editors). Advances in cryptology-ASIACRYPT'98 (1998)

**[MRS00]** Monico, C.; Rosenthal, J.; Shokrollahi, A., "Using low density parity check codes in the McEliece cryptosystem," *Information Theory, 2000. Proceedings. IEEE International Symposium on* , vol., no., pp.215,, 2000



- [F04]** Fossorier, M.P.C., "Quasicyclic low-density parity-check codes from circulant permutation matrices," *Information Theory, IEEE Transactions on* , vol.50, no.8, pp.1788,1793, Aug. 2004
- [G05]** P. Gaborit. Shorter keys for code based cryptography. In Proceedings of WCC 2005, pages 81–90, 2005.
- [BCG06]** Baldi, M.; Chiaraluce, F.; Garello, R., "On the Usage of Quasi-Cyclic Low-Density Parity-Check Codes in the McEliece Cryptosystem," *Communications and Electronics, 2006. ICCE '06. First International Conference on* , vol., no., pp.305,310, 10-11 Oct. 2006
- [BCGM07]** Baldi, M.; Chiaraluce, F.; Garello, R.; Mininni, F., "Quasi-Cyclic Low-Density Parity-Check Codes in the McEliece Cryptosystem," *Communications, 2007. ICC '07. IEEE International Conference on* , vol., no., pp.951,956, 24-28 June 2007
- [BC07]** M. Baldi, F. Chiaraluce, "Cryptanalysis of a new instance of McEliece cryptosystem based on QC-LDPC Codes", Proc. IEEE International Symposium on Information Theory (ISIT 2007), pp. 2591-2595, Nice, France, 24-29 June 2007. ISBN: 978-1-4244-1397-3.

## مراجع

**[BBC08]** M. Baldi, M. Bodrato, and F. Chiaraluce. A new analysis of the McEliece cryptosystem based on QCLDPC codes. In *Security and Cryptography for Networks*, volume 5229 of *lecture Notes in Computer Science*, pages 246–262. Springer Berlin , Heidelberg, 2008.

**[BCG009]** Berger, T. P., Cayrel, P. L., Gaborit, P., & Otmani, A.. "Reducing key length of the McEliece cryptosystem." *Progress in Cryptology–AFRICACRYPT 2009*. Springer Berlin Heidelberg, 2009. 77-97.

**[MB09]** Misoczki, Rafael, and Paulo SLM Barreto. "Compact McEliece keys from Goppa codes." *Selected Areas in Cryptography*. Springer Berlin Heidelberg, 2009.

**[W10]** christian Wieschebrink. "Cryptanalysis of the Niederreiter Public Key Scheme Based on GRS Subcodes", pages 61-72 in Nicolas Sendrier (editor). *Post-Quantum Cryptography, Third international workshop, PQCrypto 2010, Lecture Notes in Computer Science 6061*, Springer

**[BBCRS11]** M. Baldi, M. Bianchi, F. Chiaraluce, J. Rosenthal, D. Schipani, "A variant of the McEliece cryptosystem with increased public key security", *Proc. 7<sup>th</sup> International Workshop on Coding and Cryptography (WCC 2011)*, Paris, France, 11-15 Apr. 2011.

## مراجع

- [BLP11]** Daniel J. Bernstein, Tanja Lange, and Christiane Peters. Wild McEliece. In Alex Biryukov, Guang Gong, and Douglas Stinson, editors, *Selected Areas in Cryptography*, volume 6544 of *Lecture Notes in Computer Science*, pages 143–158. Springer-Verlag Berlin Heidelberg, 2011. ISBN 978-3-642-19573-0.
- [LJ12]** Löndahl, Carl, and Thomas Johansson. "A new version of McEliece PKC based on convolutional codes." *Information and Communications Security*. Springer Berlin Heidelberg, 2012. 461-470.
- [BBMC13]** Baldi, M.; Bianchi, M.; Maturo, N.; Chiaraluce, F., "Improving the efficiency of the LDPC code-based McEliece cryptosystem through irregular codes," *Computers and Communications (ISCC), 2013 IEEE Symposium on*, vol., no., pp.000197,000202, 7-10 July 2013
- [GMRZ13]** Gaborit, P., Murat, G., Ruatta, O., & Zémor, G. "Low rank parity check codes and their application to cryptography." *International Workshop on Coding and Cryptography (WCC 2013)*. 2013.
- [MTSB13]** Misoczki, R.; Tillich, J.-P.; Sendrier, N.; Barreto, P.S.L.M., "MDPC-McEliece: New McEliece variants from Moderate Density Parity-Check codes," *Information Theory Proceedings (ISIT), 2013 IEEE International Symposium on*, vol., no., pp.2069,2073, 7-12 July 2013

# با تشکر از توجه شما