

# AKS素数测试

维基百科，自由的百科全书

AKS素数测试（又被称为Agrawal – Kayal – Saxena素数测试和Cyclotomic AKS test）是一个决定型素数测试算法，由三个来自Indian Institute of Technology Kanpur的计算机科学家，Manindra Agrawal、Neeraj Kayal和Nitin Saxena，在2002年8月6日发表于一篇题为素数属于P的论文。<sup>[1]</sup>作者们因此获得了许多奖项，包含了2006年的哥德尔奖和2006年的Fulkerson Prize。这个算法可以在多项式时间之内，决定一个给定整数是素数或者合数。

目录
<ul style="list-style-type: none"> <li>1 重要性</li> <li>2 概念</li> <li>3 历史以及运算时间</li> <li>4 算法</li> <li>5 相关页面</li> <li>6 外部连接</li> </ul>

## 重要性

AKS最关键的重要性在于它是第一个被发表的一般的、多项式的、确定性的和无仰赖的素数判定算法。先前的算法至多达到了其中三点，但从未达到全部四个。

- AKS算法可以被用于检测任何一般的给定数字是否为素数。很多已知的高速判定算法只适用于满足特定条件的素数。例如，卢卡斯-莱默检验法仅对梅森素数适用，而Pépin测试仅对费马数适用。
- 算法的最长运行时间可以被表为一个目标数字长度的多项式。ECPP和APR能够判断一个给定数字是否为素数，但无法对所有输入给出多项式时间范围。
- 算法可以确定性地判断一个给定数字是否为素数。随机测试算法，例如米勒-拉宾检验和Baillie – PSW，可以在多项式时间内对给定数字进行校验，但只能给出概率性的结果。
- AKS算法并未“仰赖”任何未证明猜想。一个反例是确定性米勒检验：该算法可以在多项式时间内对所有输入给出确定性结果，但其正确性却基于尚未被证明的广义黎曼猜想。

## 概念

AKS 素数测试主要是基于以下定理：整数n（≥ 2）是素数，当且仅当

$$(x - a)^n \equiv (x^n - a) \pmod n \qquad (1)$$

这个同余多项式对所有与n互素的整数a均成立。这个定理是费马小定理的一般化，并且可以简单的使用二项式定理跟二项式系数的这个特征：

$$\binom{n}{k} \equiv 0 \pmod n, \text{ 對任何 } 0 < k < n, \text{ 若且唯若 } n \text{ 是質數}$$

来证明出此定理。

虽然说关系式（1）基本上构成了整个素数测试，但是验证花费的时间却是指数时间。因此，为了减少计算复杂度，AKS改为使用以下的同余多项式：

$$(x-a)^n \equiv (x^n-a) \pmod{n, x^r-1} \tag{2}$$

这个多项式与

存在多项式  $f$  与  $g$ ，令：
$$(x-a)^n - (x^n-a) = nf + (x^r-1)g \tag{3}$$

意义是等同的。

这个同余式可以在多项式时间之内检查完毕。这里我们要注意所有的素数必定满足此条件式（令  $g = 0$  则（3）等于（1），因此符合  $n$  必定是素数）。然而，有一些合数也会满足这个条件式。有关AKS正确性的证明包含了推导出存在一个够小的 $r$ 以及一个够小的整数集合 $A$ ，令如果此同余式对所有 $A$ 里面的整数都满足，则 $n$ 必定为素数。

## 历史以及运算时间

在上文引用的论文的第一版本中，作者们证明了算法的渐近时间为 $\tilde{O}(\log^{12}(n))$ 。换言之，算法使用少于 $n$ 的数字长度的十二次方乘以一个（数字长度的）多重对数。但是，论文证明的时间上界却过于宽松；事实上，一个被普遍相信的关于索菲尔曼素数分布的假设如果为真，则会立即将最坏情况减至 $\tilde{O}(\log^6(n))$ 。

在这一发现后的几个月中，新的变体陆续出现（Lenstra 2002, Pomerance 2002, Berrizbeitia 2003, Cheng 2003, Bernstein 2003a/b, Lenstra和Pomerance 2003）并依次提高了算法的速度（以改进幅度为序）。由于这些变体的出现，Crandall和Papadopoulos在其科学论文“AKS-类素数测试的实现”（2003年三月发表）中将其称为算法的“AKS-类”。

出于对这些变体和其他回复的回应，论文“素数属于P”稍后被进行了更新，新版本包括了一个AKS算法的正规公式化表述和其正确性证明。（这一版本在Annals of Mathematics上发表。）虽然基本思想没有变化， $r$ 却被采用了新方法进行选择，而正确性证明也变得更加紧致有序。与旧证明依赖于许多不同的方法不同，新版本几乎只依赖于有限域上的分圆多项式的特征。新版本同时也优化了时间复杂度的边界到 $\tilde{O}(\log^{10.5}(n))$ 。通过筛法获得的其他结果可以将其进一步简化到 $\tilde{O}(\log^{7.5}(n))$ 。

在2005年，Carl Pomerance和H. W. Lenstra, Jr. 展示了一个AKS的变体，可以在 $\tilde{O}(\log^6(n))$ 次操作内完成测试（ $n$ 是被测试数）。对于原算法的 $\tilde{O}(\log^{12}(n))$ 边界而言，这是一个显著的改进。<sup>[2]</sup>

## 算法

整个算法的操作如下：<sup>[1]</sup>

输入：整数  $n > 1$

- 若存在整数 $a > 0$  且 $b > 1$ ，令  $n = a^b$ ；则输出合数
- 找出最小的  $r$  令  $\text{ord}_r(n) > \log_2^2(n)$ .
- 若 对某些 $a \leq r$ ， $1 < \text{gcd}(a, n) < n$ ，输出合数。（gcd是指最大公约数）。
- 若  $n \leq r$ ，输出素数。
- 对  $a = 1$  到  $\lfloor \sqrt{\varphi(r)} \log(n) \rfloor$ 的所有数，

如果  $(X+a)^n \not\equiv X^n+a \pmod{X^r - 1, n}$ ，输出合数。

## 6. 输出 素数。

这里的  $\text{ord}_r(n)$  是  $n \bmod r$  的阶。另外，这里的  $\log$  代表以二为底的对数， $\varphi(r)$  则是  $r$  的欧拉函数。

下面说明若  $n$  是个素数，那么算法总是会返回素数：由于  $n$  是素数，步骤1和3永远不会返回合数。步骤5也不会返回合数，因为(2)对所有素数  $n$  为真。因此，算法一定会在步骤4或6返回素数。

对应地，如果  $n$  是合数，那么算法一定返回合数：如果算法返回素数，那么则一定是从步骤4或6返回。对于前者，因为  $n \leq r$ ， $n$  必然有因子  $a \leq r$  符合  $1 < \gcd(a, n) < n$ ，因此会返回合数。剩余的可能性就是步骤6，在文章<sup>[1]</sup>中，这种情况被证明不会发生，因为在步骤5中检验的多个等式可以确保输出一定是合数。

## 相关页面

- ↑ 1.0 1.1 1.2 Manindra Agrawal, Neeraj Kayal, Nitin Saxena, "PRIMES is in P ([http://www.cse.iitk.ac.in/users/manindra/algebra/primality\\_v6.pdf](http://www.cse.iitk.ac.in/users/manindra/algebra/primality_v6.pdf))", Annals of Mathematics 160 (2004), no. 2, pp. 781–793.
- ↑ H. W. Lenstra, Jr. and Carl Pomerance, "Primality Testing with Gaussian Periods (<http://www.math.dartmouth.edu/~carlp/PDF/complexity12.pdf>)", preliminary version July 20, 2005.

## 外部连接

- 埃里克·韦斯坦因, AKS Primality Test at MathWorld
- R. Crandall, Apple ACG, and J. Papadopoulos (March 18, 2003): On the implementation of AKS-class primality tests (<http://developer.apple.com/hardware/ve/pdf/aks3.pdf>) (PDF)
- Article by Borneman, containing photos and information about the three Indian scientists (<http://www.ams.org/notices/200305/fea-bornemann.pdf>) (PDF)
- Andrew Granville: It is easy to determine whether a given integer is prime (<http://www.ams.org/bull/2005-42-01/S0273-0979-04-01037-7/home.html>)
- The Prime Facts: From Euclid to AKS (<http://www.scottaaronson.com/writings/prime.pdf>), by Scott Aaronson (PDF)
- The PRIMES is in P little FAQ (<http://www.instantlogic.net/publications/PRIMES%20is%20in%20P%20little%20FAQ.htm>) by Anton Stiglic
- 2006 Gödel Prize Citation (<http://sigact.acm.org/prizes/godel/2006.html>)
- 2006 Fulkerson Prize Citation (<http://www.ams.org/notices/200611/comm-fulkerson.pdf>)
- [1] (<http://terrytao.wordpress.com/2009/08/11/the-aks-primality-test/>)
- The AKS "PRIMES in P" Algorithm Resource (<http://fatphil.org/maths/AKS>)

取自“<http://zh.wikipedia.org/w/index.php?title=AKS質數測試&oldid=29786869>”

- 
- 本页面最后修订于2014年1月10日（星期五）00:21。
  - 本站的全部文字在知识共享 署名-相同方式共享 3.0协议之条款下提供，附加条款亦可能应用。（请参阅使用条款）
- Wikipedia®和维基百科标志是维基媒体基金会的注册商标；维基™是维基媒体基金会的商标。维基媒体基金会是在美国佛罗里达州登记的501(c)(3)免税、非营利、慈善机构。