

- *Doctorante en informatique* à l'IRISA
- **Doctorat** : entre études et travail, on fait de la **recherche** (apprenti chercheur)
- Mon sujet de recherche : *vérification des systèmes informatiques*

- *Doctorante en informatique* à l'IRISA
- **Doctorat** : entre études et travail, on fait de la **recherche** (apprenti chercheur)
- Mon sujet de recherche : *vérification des systèmes informatiques*
- L'informatique est partout de nos jours



- La *moindre erreur* peut être **fatale**
⇒ Vérification de ces systèmes informatiques pour **garantir leur bon fonctionnement**.

Les protocoles de sécurité

S'authentifier en toute sécurité sur internet

Valérie Murat

Printemps 2011

Plan

- 1 Introduction
- 2 La cryptographie
 - Chiffrement symétrique
 - Chiffrement asymétrique
- 3 Protocole d'authentification sur internet
- 4 Vers la recherche

Pourquoi les protocoles de sécurité ?

Sur internet (paiement en ligne, envoi de mots de passe, ...), ou encore quand on utilise une carte bancaire, on a besoin de :

amazon.fr BIENVENUE ADRESSE ARTICLES EMBALLAGE LIVRAISON PAIEMENT

Ouvrir une session

Entrez votre adresse e-mail:

Vous êtes un nouveau client.
(Création de votre compte Amazon)

Vous êtes déjà client Amazon ?
Votre mot de passe est :

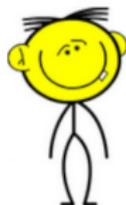
[Vous avez oublié votre mot de passe ? Cliquez ici](#)
[Vous avez changé d'adresse e-mail depuis votre dernière commande ?](#)

Conditions générales de vente Déclaration sur la confidentialité des données © 1996-2011, Amazon.fr

Pourquoi les protocoles de sécurité ?

Sur internet (paiement en ligne, envoi de mots de passe, ...), ou encore quand on utilise une carte bancaire, on a besoin de :

- Établir une communication sécurisée entre 2 individus - **Sécurité**
- Être sûr de communiquer avec la bonne personne, et pas un intrus voulant voler des informations (comme le mot de passe) - **Authentification**
- Être sûr que les données ne sont pas modifiées en cours de route - **Intégrité**



Personne souhaitant s'authentifier



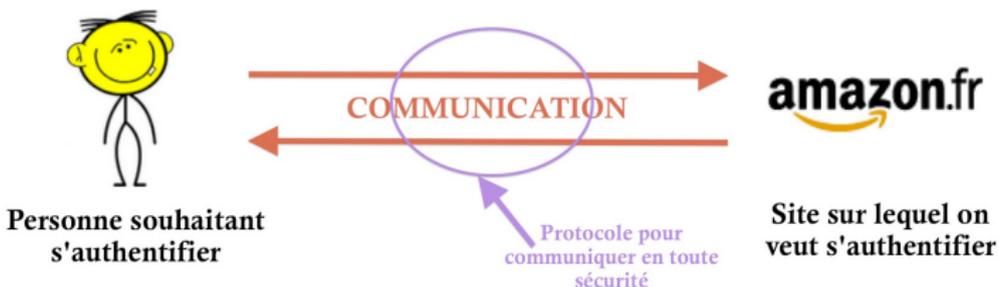
Site sur lequel on veut s'authentifier

Conditions générales de vente Déclaration sur la confidentialité des données © 1996-2011, Amazon.fr

Qu'est-ce qu'un protocole de sécurité ?

Pour cela : **les protocoles de sécurité**

⇒ Ensemble de règles régissant le comportement d'individus pour répondre aux besoins d'une application (paiement en ligne, vote électronique, authentification d'individus, etc)



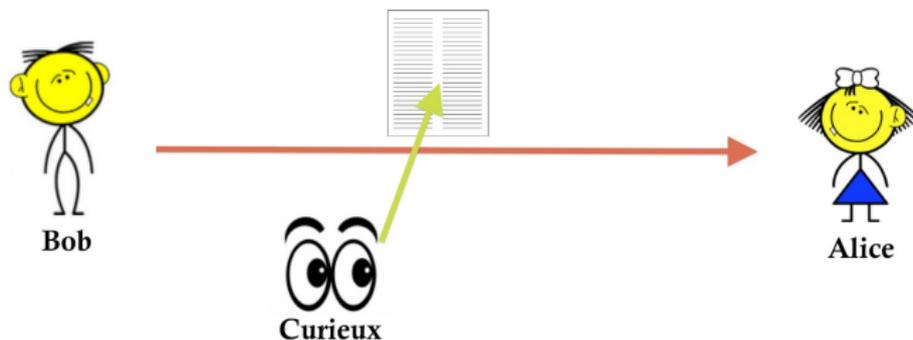
L'utilisation des protocoles est **transparente** pour l'utilisateur.

Sécuriser les messages

Communication entre 2 individus A et B → **échange de messages**
⇒ Besoin que ces messages soient *chiffrés* pour garantir leur confidentialité

Exemple : Durant leurs cours, Alice et Bob, qui ne sont pas côte à côte dans la classe, communiquent en se faisant passer des petits mots.

Problème : n'importe qui peut lire le mot...

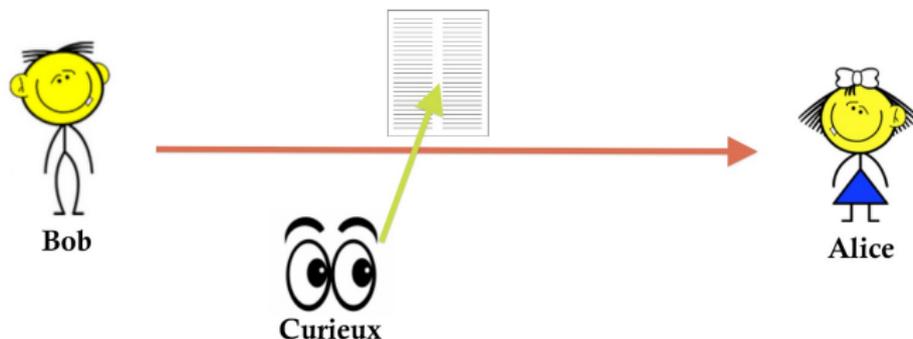


Sécuriser les messages

Communication entre 2 individus A et B → **échange de messages**
⇒ Besoin que ces messages soient *chiffrés* pour garantir leur confidentialité

Exemple : Durant leurs cours, Alice et Bob, qui ne sont pas côte à côte dans la classe, communiquent en se faisant passer des petits mots.

Problème : n'importe qui peut lire le mot...



⇒ Utilisation de la **cryptographie**

Plan

- 1 Introduction
- 2 La cryptographie**
 - Chiffrement symétrique
 - Chiffrement asymétrique
- 3 Protocole d'authentification sur internet
- 4 Vers la recherche

Crypter les messages

Qu'est-ce que la cryptographie ? Un ensemble de méthodes permettant de chiffrer



un message *numérique*, grâce à une **clé**.

⇒ Rend le message **incompréhensible** pour quiconque ne possédant pas la clé.

- Chiffrement **symétrique** : une seule clé partagée pour chiffrer et déchiffrer
- Chiffrement **asymétrique** : une clé pour chiffrer, une autre pour déchiffrer

Crypter les messages

Qu'est-ce que la cryptographie ? Un ensemble de méthodes permettant de chiffrer



un message *numérique*, grâce à une **clé**.

⇒ Rend le message **incompréhensible** pour quiconque ne possédant pas la clé.

- Chiffrement **symétrique** : une seule clé partagée pour chiffrer et déchiffrer
- Chiffrement **asymétrique** : une clé pour chiffrer, une autre pour déchiffrer

Cryptographie : chiffre des messages **numériques**

Problème : Que faire si on veut chiffrer du *texte* ?

(*Exemples : son mot de passe, un message privé, ...*)

Crypter les messages

Qu'est-ce que la cryptographie ? Un ensemble de méthodes permettant de chiffrer



un message *numérique*, grâce à une **clé**.

⇒ Rend le message **incompréhensible** pour quiconque ne possédant pas la clé.

- Chiffrement **symétrique** : une seule clé partagée pour chiffrer et déchiffrer
- Chiffrement **asymétrique** : une clé pour chiffrer, une autre pour déchiffrer

Cryptographie : chiffre des messages **numériques**

Problème : Que faire si on veut chiffrer du *texte* ?

(Exemples : son mot de passe, un message privé, ...)

⇒ On fait correspondre **chaque lettre** de l'alphabet à un **nombre** :

A	B	C	D	E	F	G	H	I	...
0	1	2	3	4	5	6	7	8	...

Chiffrement symétrique

Principe :

Les 2 individus voulant communiquer de façon sécurisée (Alice et Bob) se mettent d'accord sur une même clé secrète qui leur permet de chiffrer et déchiffrer leurs messages.



On note K_{AB} la clé partagée  par Alice et Bob.
Clé **secrète** connue d'**eux seuls**.

Chiffrement symétrique : exemple

A	B	C	D	E	F	G	H	I	...
0	1	2	3	4	5	6	7	8	...

Chiffrement par décalage : on décale les lettres du mot à chiffrer.

Exemple : décalage de 4 lettres.

B	O	N	J	O	U	R	T	O	U	T	L	E	M	O	N	D	E	!
F	S	R	N	S	Y	V	X	S	Y	X	P	I	Q	S	R	H	I	!

message secret à chiffrer

message crypté

Ici, la clé partagée $K_{AB} = 4$.

On note le message chiffré grâce à la clé K_{AB} : $\{\text{message}\}_{K_{AB}}$

Ici : $\{\text{BONJOUR TOUT LE MONDE !}\}_{K_{AB}} = \text{FSRNSYV XSYX PI QSRHI !}$

Décalage de 3 : chiffrement de **César**.

Chiffrement symétrique : exemple

Est-ce qu'un curieux  peut casser ce code s'il n'a pas la clé?
Comment feriez-vous par exemple pour déchiffrer le message « Hutpuax! » ?

Chiffrement symétrique : exemple

Est-ce qu'un curieux  peut casser ce code s'il n'a pas la clé?
Comment feriez-vous par exemple pour déchiffrer le message « Hutpuax! » ?

26 lettres dans l'alphabet \Rightarrow 25 décalages possibles.

On peut **tous les essayer** jusqu'à ce que le message *signifie quelque chose*.

Ici, si on essaie avec $K_{AB} = \mathbf{5}$, on obtient : Cpokpvs!

Avec $K_{AB} = \mathbf{6}$: Bonjour!

Facile à craquer \Rightarrow codes plus robustes en pratique.

Chiffrement symétrique : exemple

Est-ce qu'un curieux  peut casser ce code s'il n'a pas la clé?
Comment feriez-vous par exemple pour déchiffrer le message « Hutpuax! » ?

26 lettres dans l'alphabet \Rightarrow 25 décalages possibles.

On peut **tous les essayer** jusqu'à ce que le message *signifie quelque chose*.

Ici, si on essaie avec $K_{AB} = 5$, on obtient : Cpokpvs!

Avec $K_{AB} = 6$: Bonjour!

Facile à craquer \Rightarrow codes plus robustes en pratique.

Problème

Pour avoir la *même clé*, Alice et Bob ont dû se **rencontrer**, mais ce n'est pas toujours possible!

On ne peut pas "rencontrer" un site internet pour se mettre d'accord sur une clé secrète.

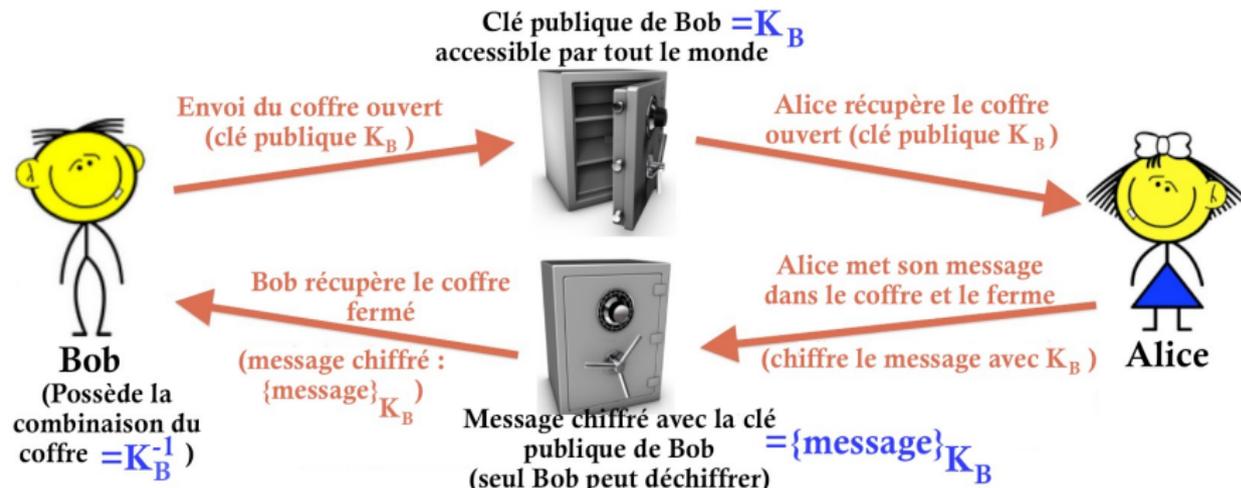
Comment résoudre ce problème ?

Chiffrement asymétrique

Principe :

Une clé pour **chiffrer** \Rightarrow clé **publique** de Bob (**tout le monde peut chiffrer**)

Une clé pour **déchiffrer** \Rightarrow clé **privée** que seul Bob possède (**seul Bob peut déchiffrer** les messages chiffrés avec sa clé publique)



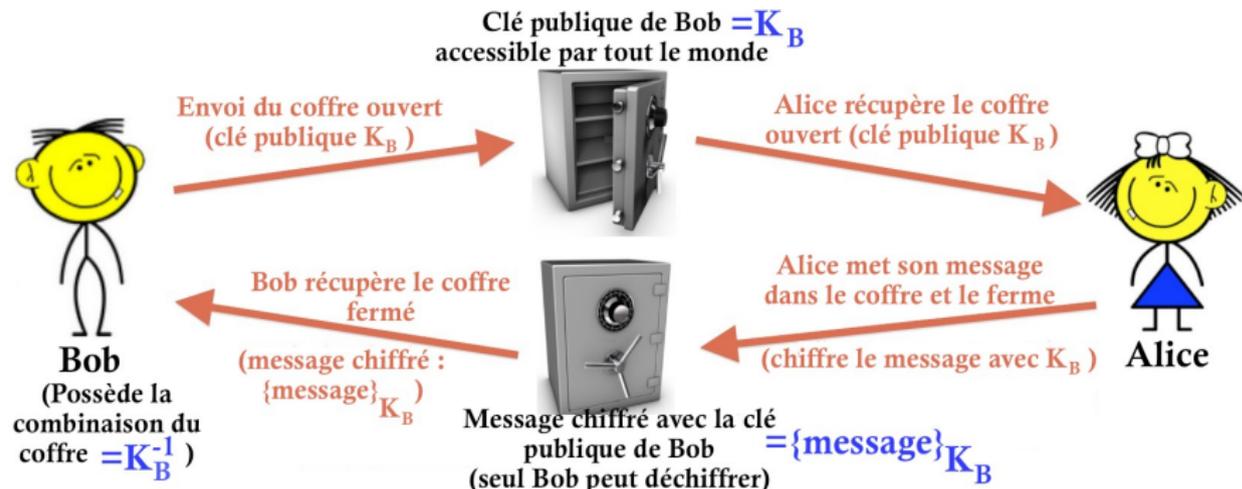
K_B : clé publique de Bob, K_B^{-1} : clé privée de Bob.

Chiffrement asymétrique

Principe :

Une clé pour **chiffrer** \Rightarrow clé **publique** de Bob (**tout le monde peut chiffrer**)

Une clé pour **déchiffrer** \Rightarrow clé **privée** que seul Bob possède (**seul Bob peut déchiffrer** les messages chiffrés avec sa clé publique)



Si **Alice** veut aussi recevoir des messages, elle utilise le même principe (avec K_A sa clé publique, et K_A^{-1} sa clé privée).

Chiffrement asymétrique : exemple

Soit $e = 7$, $e^{-1} = 3$ et $n = 33$

On a : $K_B = \{e, n\}$, et $K_B^{-1} = \{e^{-1}, n\}$.

Chiffrement asymétrique : exemple

Soit $e = 7$, $e^{-1} = 3$ et $n = 33$

On a : $K_B = \{e, n\}$, et $K_B^{-1} = \{e^{-1}, n\}$.

Chiffrement :

$$\{\text{message}\}_{K_B} = \text{reste}(\text{message}^e \div n)$$

Si **message** = 13, on a :

$$\{13\}_{K_B} = 13^7$$

$$= 62\ 748\ 517 \quad \left| \begin{array}{r} 33 \\ \hline 1\ 901\ 470 \end{array} \right.$$

reste

7

$$\Rightarrow \{13\}_{K_B} = 7$$

Chiffrement asymétrique : exemple

Soit $e = 7$, $e^{-1} = 3$ et $n = 33$

On a : $K_B = \{e, n\}$, et $K_B^{-1} = \{e^{-1}, n\}$.

Chiffrement :

$$\{\text{message}\}_{K_B} = \text{reste}(\text{message}^e \div n)$$

Si **message** = 13, on a :

$$\{13\}_{K_B} = 13^7$$

$$= 62\ 748\ 517 \quad \left| \begin{array}{r} 33 \\ \hline 1\ 901\ 470 \end{array} \right.$$

reste

$$\Rightarrow \{13\}_{K_B} = 7$$

Déchiffrement :

$$\{\{\text{message}\}_{K_B}\}_{K_B^{-1}}$$

$$= \text{reste}(\{\{\text{message}\}_{K_B}\}^{e^{-1}} \div n)$$

$$\{7\}_{K_B^{-1}} = 7^3 = 343 \quad \left| \begin{array}{r} 33 \\ \hline 10 \end{array} \right.$$

reste

$$\Rightarrow \{7\}_{K_B^{-1}} = 13 = \text{message !}$$

Chiffrement asymétrique : exemple

Soit $e = 7$, $e^{-1} = 3$ et $n = 33$

On a : $K_B = \{e, n\}$, et $K_B^{-1} = \{e^{-1}, n\}$.

Chiffrement :

$$\{\text{message}\}_{K_B} = \text{reste}(\text{message}^e \div n)$$

Si **message** = 13, on a :

$$\{13\}_{K_B} = 13^7$$

$$= 62\ 748\ 517 \quad \left| \quad \begin{array}{r} 33 \\ \hline 1\ 901\ 470 \end{array} \right.$$

7

reste

$$\Rightarrow \{13\}_{K_B} = 7$$

Déchiffrement :

$$\begin{aligned} & \{\{\text{message}\}_{K_B}\}_{K_B^{-1}} \\ &= \text{reste}(\{\{\text{message}\}_{K_B}\}^{e^{-1}} \div n) \end{aligned}$$

$$\{7\}_{K_B^{-1}} = 7^3 = 343 \quad \left| \quad \begin{array}{r} 33 \\ \hline 10 \end{array} \right.$$

13

reste

$$\Rightarrow \{7\}_{K_B^{-1}} = 13 = \text{message !}$$

On a bien : $13 \xrightarrow{K_B} 7 \xrightarrow{K_B^{-1}} 13$

Chiffrement asymétrique : exemple

Soit $e = 7$, $e^{-1} = 3$ et $n = 33$

On a : $K_B = \{e, n\}$, et $K_B^{-1} = \{e^{-1}, n\}$.

Chiffrement :

$$\{\text{message}\}_{K_B} = \text{reste}(\text{message}^e \div n)$$

Si **message** = 13, on a :

$$\{13\}_{K_B} = 13^7$$

$$= 62\ 748\ 517 \quad \left| \quad \begin{array}{r} 33 \\ \hline 1\ 901\ 470 \end{array} \right.$$

7

reste

$$\Rightarrow \{13\}_{K_B} = 7$$

Déchiffrement :

$$\begin{aligned} & \{\{\text{message}\}_{K_B}\}_{K_B^{-1}} \\ &= \text{reste}(\{\{\text{message}\}_{K_B}\}^{e^{-1}} \div n) \end{aligned}$$

$$\{7\}_{K_B^{-1}} = 7^3 = 343 \quad \left| \quad \begin{array}{r} 33 \\ \hline 10 \end{array} \right.$$

13

reste

$$\Rightarrow \{7\}_{K_B^{-1}} = 13 = \text{message !}$$

On a bien : $13 \xrightarrow{K_B} 7 \xrightarrow{K_B^{-1}} 13$

Marche aussi dans l'autre sens : $13 \xrightarrow{K_B^{-1}} 19 \xrightarrow{K_B} 13$

Comparaison symétrique/asymétrique

- Chiffrement **symétrique** : chiffrement *plus rapide*, mais nécessite de se "rencontrer" pour pouvoir s'échanger la clé commune
- Chiffrement **asymétrique** : algorithmes de cryptages *plus complexes*, donc plus lent, mais communication sans échange préalable de clé

Comparaison symétrique/asymétrique

- Chiffrement **symétrique** : chiffrement *plus rapide*, mais nécessite de se "rencontrer" pour pouvoir s'échanger la clé commune
- Chiffrement **asymétrique** : algorithmes de cryptages *plus complexes*, donc plus lent, mais communication sans échange préalable de clé

⇒ **En pratique, sur internet, *mélange des 2* :**

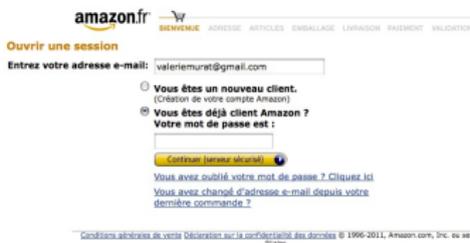
- 1** D'abord le chiffrement **asymétrique** pour s'échanger une **clé commune**
- 2** Puis chiffrement **symétrique** à l'aide de la clé commune échangée pour communiquer **plus rapidement**

Plan

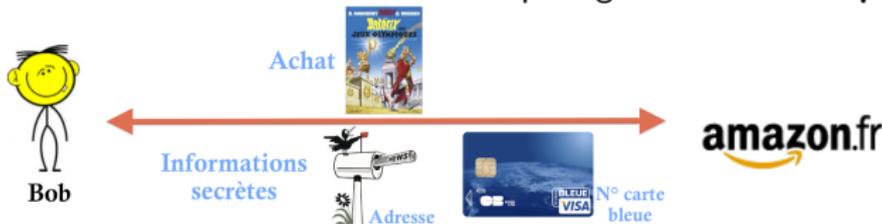
- 1 Introduction
- 2 La cryptographie
 - Chiffrement symétrique
 - Chiffrement asymétrique
- 3 Protocole d'authentification sur internet
- 4 Vers la recherche

Pourquoi s'authentifier ?

Pour communiquer avec un site internet (ex : Amazon) de manière sécurisée, il faut s'authentifier.



Bob veut acheter une BD sur  \Rightarrow partage d'informations **privées** avec Amazon.

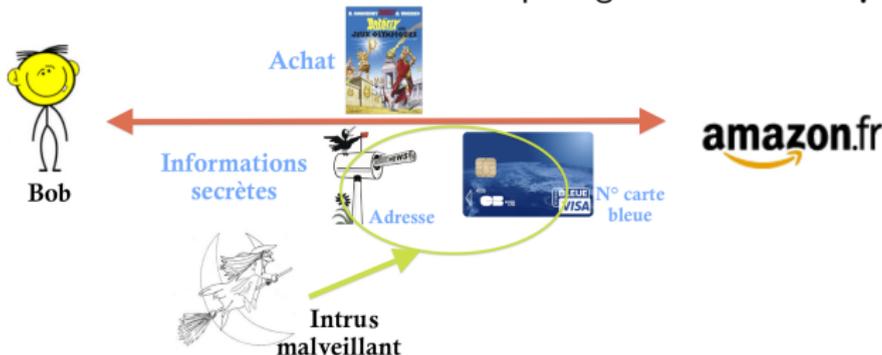


Pourquoi s'authentifier ?

Pour communiquer avec un site internet (ex : Amazon) de manière sécurisée, il faut s'authentifier.



Bob veut acheter une BD sur  ⇒ partage d'informations **privées** avec Amazon.



Pour que personne n'accède à ces *informations secrètes*, il faut que Bob et Amazon communiquent de manière **sécurisée**.

⇒ Il faut d'abord **s'authentifier** = donner son *identité*, pour être sûr de communiquer avec la **bonne personne** !

Garantir son identité

- Authentification de Bob : $\{\text{Bob.MotdePasse}\}_{K_{BA}}$,
avec K_{BA} la **clé partagée** par Bob et  .

Garantir son identité

- Authentification de Bob : $\{\text{Bob.MotdePasse}\}_{K_{BA}}$,
avec K_{BA} la **clé partagée** par Bob et .
- Ils doivent donc d'abord **s'échanger** cette clé partagée.

Garantir son identité

- Authentification de Bob : $\{\text{Bob.MotdePasse}\}_{K_{BA}}$,
avec K_{BA} la **clé partagée** par Bob et .
- Ils doivent donc d'abord **s'échanger** cette clé partagée.
- Pour cela, on doit commencer par un chiffrement **asymétrique**.
⇒ Bob doit donc connaître la clé publique d' .

Garantir son identité

- Authentification de Bob : $\{\text{Bob.MotdePasse}\}_{K_{BA}}$,
avec K_{BA} la **clé partagée** par Bob et .
- Ils doivent donc d'abord **s'échanger** cette clé partagée.
- Pour cela, on doit commencer par un chiffrement **asymétrique**.
⇒ Bob doit donc connaître la clé publique d' .
- **Problème** : comment obtenir cette clé et être sûr que c'est la bonne ?
⇒ Bob doit être sûr qu'il communique bien avec .

Garantir son identité

- Authentification de Bob : $\{\text{Bob.MotdePasse}\}_{K_{BA}}$,
avec K_{BA} la **clé partagée** par Bob et .
- Ils doivent donc d'abord **s'échanger** cette clé partagée.
- Pour cela, on doit commencer par un chiffrement **asymétrique**.
⇒ Bob doit donc connaître la clé publique d' .
- **Problème** : comment obtenir cette clé et être sûr que c'est la bonne ?
⇒ Bob doit être sûr qu'il communique bien avec .

Pour cela : **serveurs de certificats**.

Serveurs spéciaux dont la **clé publique est intégrée au navigateurs web**, et qui permettent de *garantir l'identité* des 2 individus.

On connaît donc la clé publique du serveur de certificat (K_S), et on lui demande de nous donner la clé publique d'Amazon (K_A).

Obtention de la clé publique



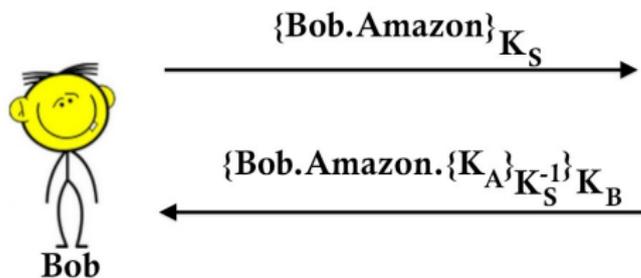
$\{\text{Bob.Amazon}\}_{K_S}$



S
Serveur

K_B : clé publique de Bob
 K_B^{-1} : clé privée de Bob
 K_S : clé publique du serveur
 de certificats
 K_S^{-1} : clé privée du serveur
 de certificats
 K_A : clé publique d'Amazon
 K_I : clé publique de l'intrus

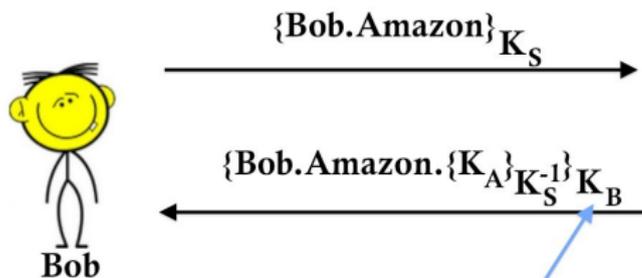
Obtention de la clé publique



S
Serveur

K_B : clé publique de Bob
 K_B^{-1} : clé privée de Bob
 K_S : clé publique du serveur de certificats
 K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
 K_A : clé publique d'Amazon
 K_I : clé publique de l'intrus

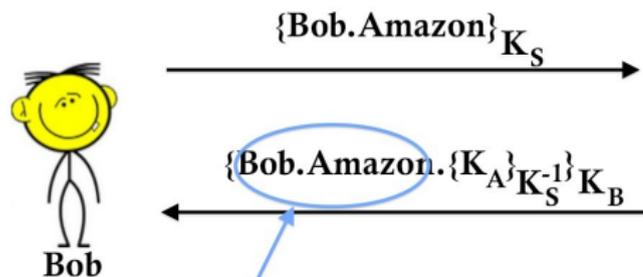
Obtention de la clé publique



Seul Bob peut déchiffrer (avec K_B^{-1})

- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus

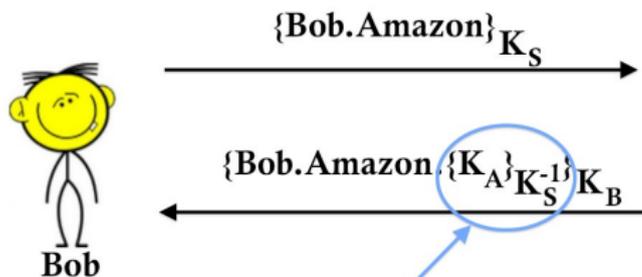
Obtention de la clé publique



S
Serveur

K_B : clé publique de Bob
 K_B^{-1} : clé privée de Bob
 K_S : clé publique du serveur de certificats
 K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
 K_A : clé publique d'Amazon
 K_I : clé publique de l'intrus

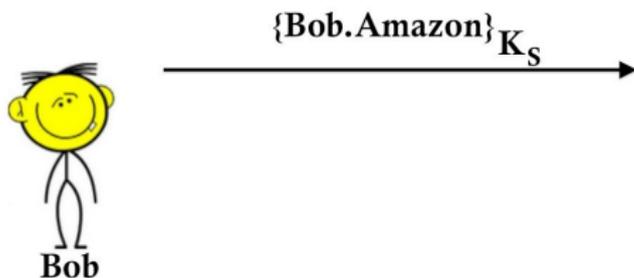
Obtention de la clé publique



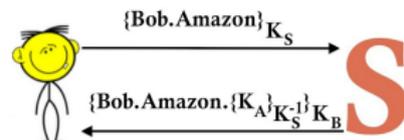
Il envoie la clé publique d'Amazon,
et garantit son identité en la chiffrant avec K_S^{-1}
(puisque le seul à la posséder)
Connaissant K_S , Bob peut déchiffrer.

K_B : clé publique de Bob
 K_B^{-1} : clé privée de Bob
 K_S : clé publique du serveur
 de certificats
 K_S^{-1} : clé privée du serveur
 de certificats
 K_A : clé publique d'Amazon
 K_I : clé publique de l'intrus

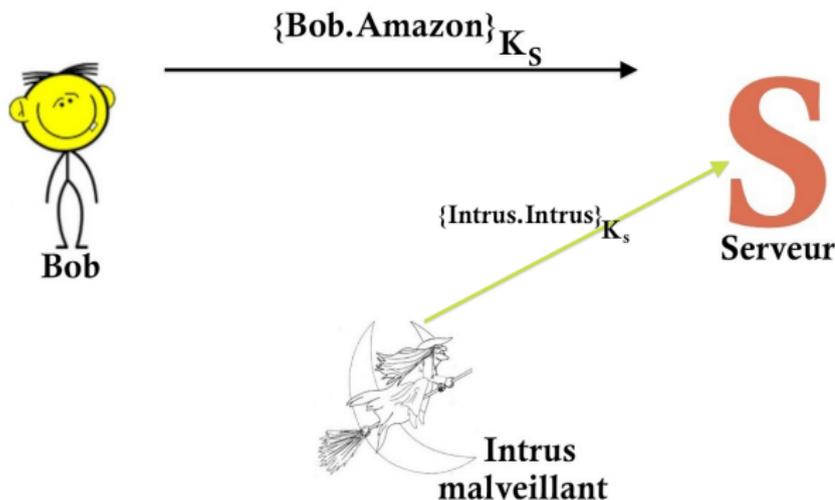
Obtention de la clé publique



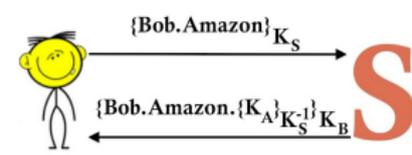
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



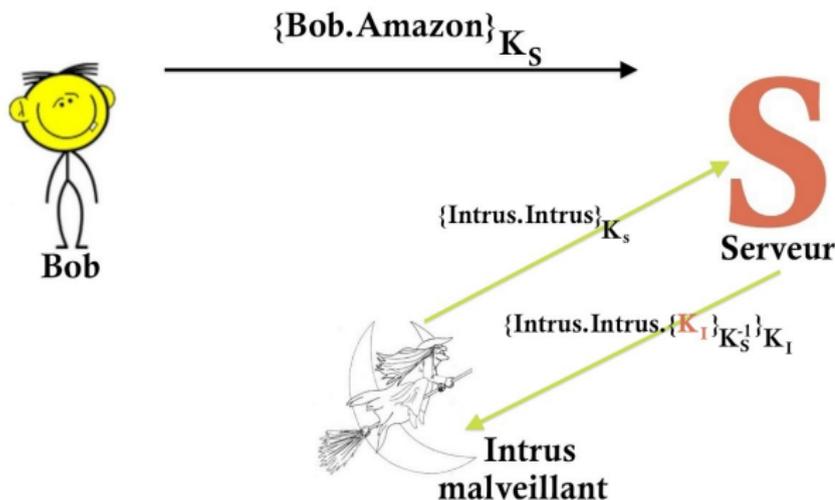
Obtention de la clé publique



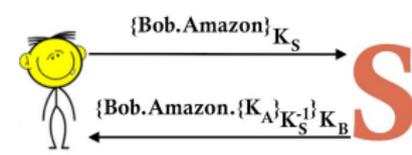
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



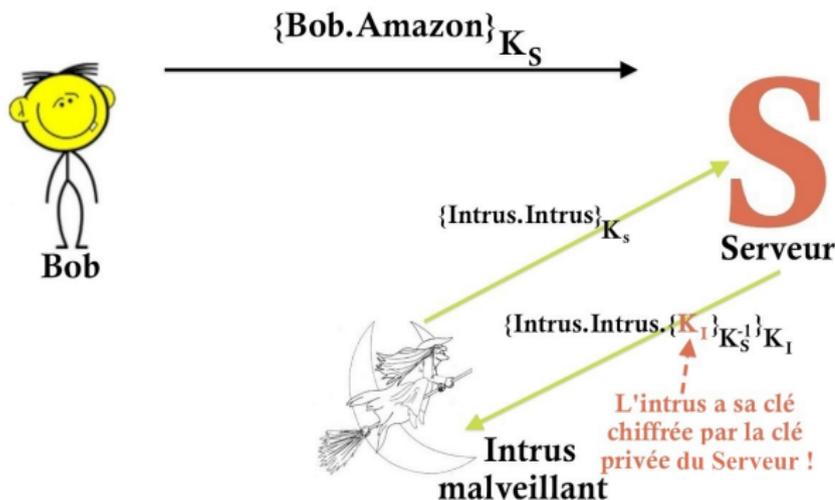
Obtention de la clé publique



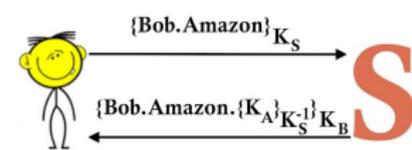
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



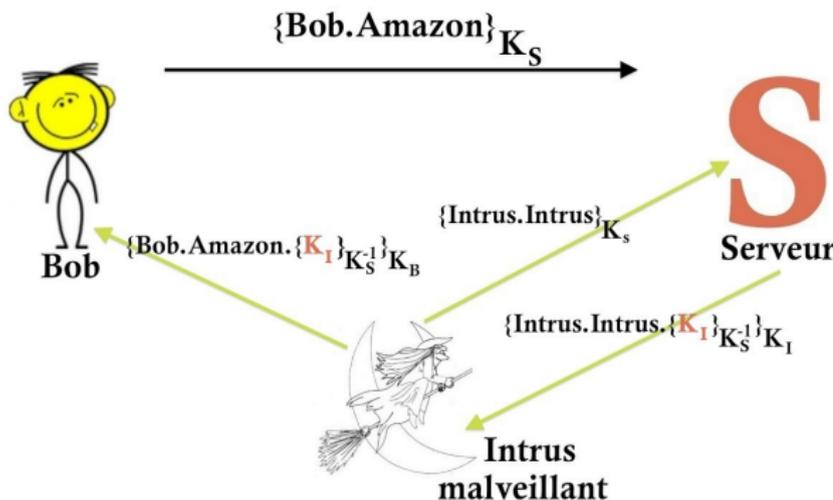
Obtention de la clé publique



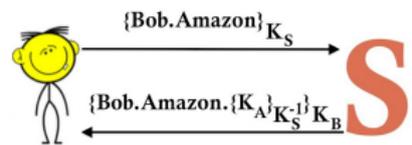
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



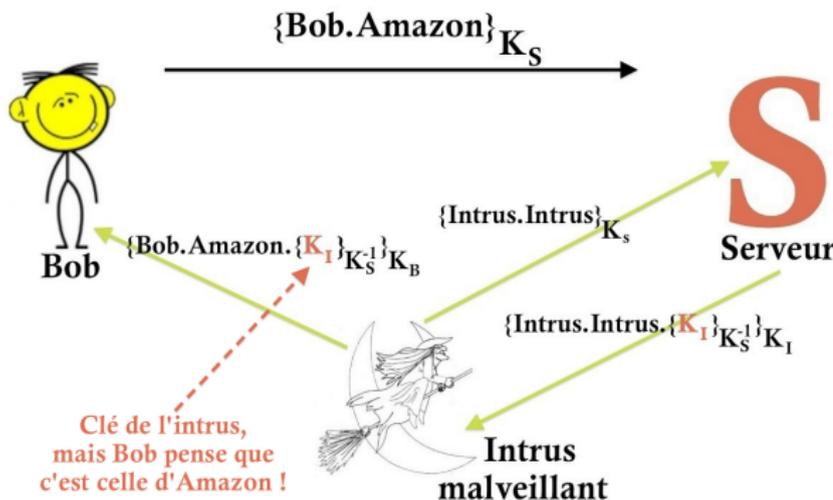
Obtention de la clé publique



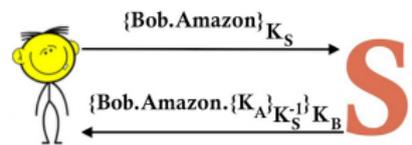
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



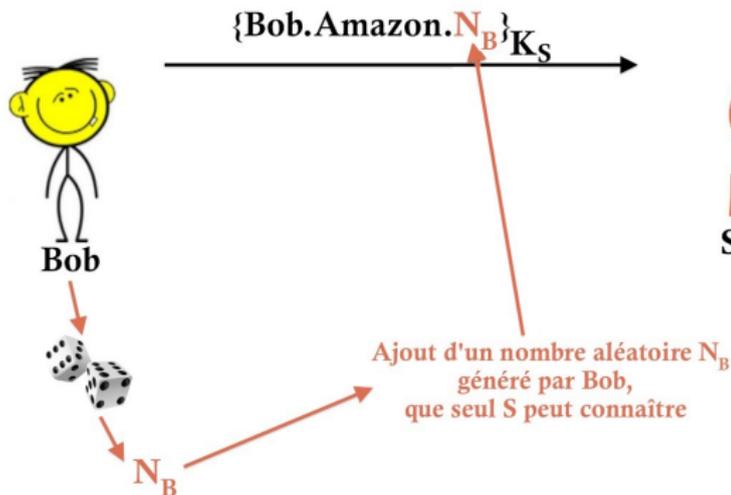
Obtention de la clé publique



- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus

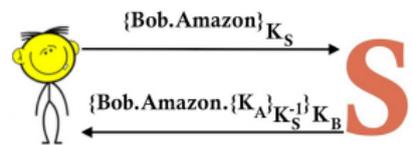


Obtention de la clé publique

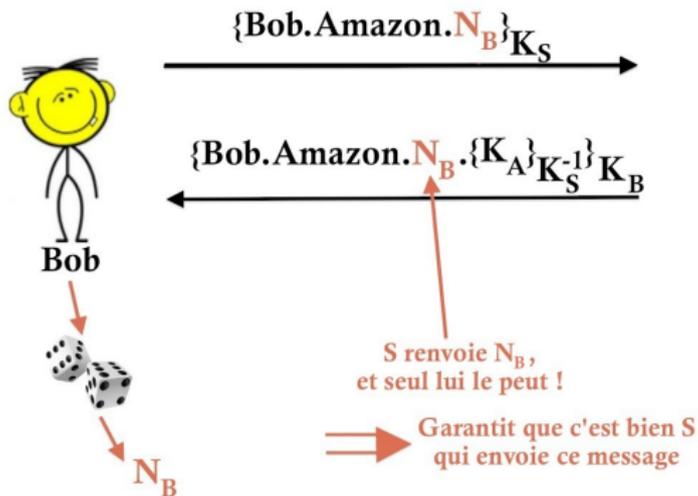


S
Serveur

- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus

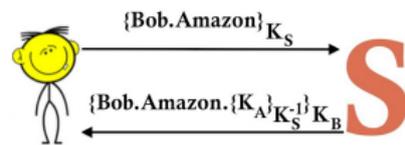


Obtention de la clé publique

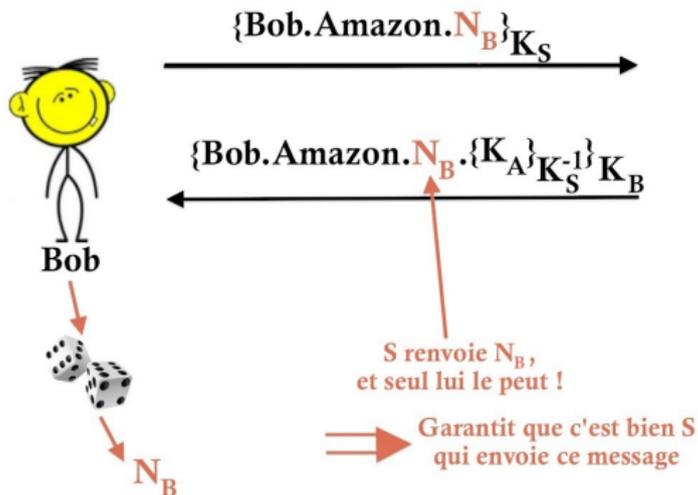


S
Serveur

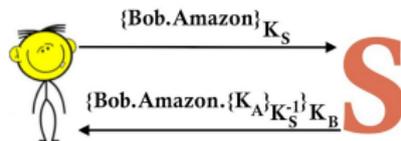
- K_B : clé publique de Bob
- K_B^{-1} : clé privée de Bob
- K_S : clé publique du serveur de certificats
- K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
- K_A : clé publique d'Amazon
- K_I : clé publique de l'intrus



Obtention de la clé publique



K_B : clé publique de Bob
 K_B^{-1} : clé privée de Bob
 K_S : clé publique du serveur de certificats
 K_S^{-1} : clé privée du serveur de certificats
 K_A : clé publique d'Amazon
 K_I : clé publique de l'intrus



⇒ L'identité d'Amazon est **certifiée**, Bob peut s'authentifier en toute sécurité
 ⇒ **certificat** créé, K_A enregistré, pour ne pas avoir à recommencer la procédure lors de la prochaine authentification.

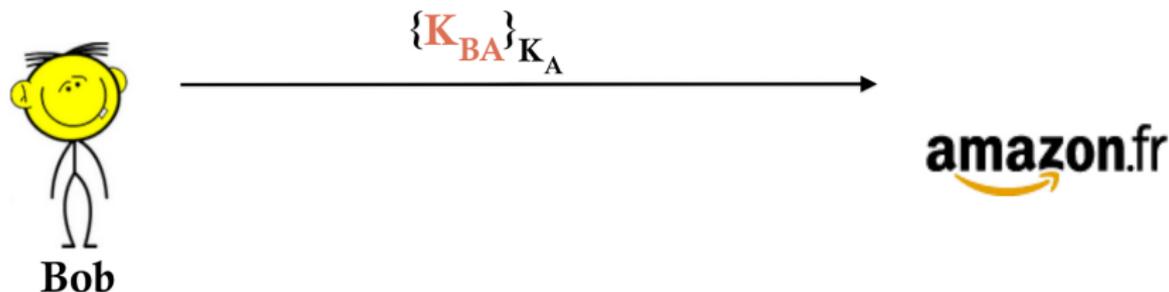
Authentification sur internet

Maintenant que Bob est sûr d'avoir la clé publique d'  (K_A), il peut :

Authentification sur internet

Maintenant que Bob est sûr d'avoir la clé publique d'  (K_A), il peut :

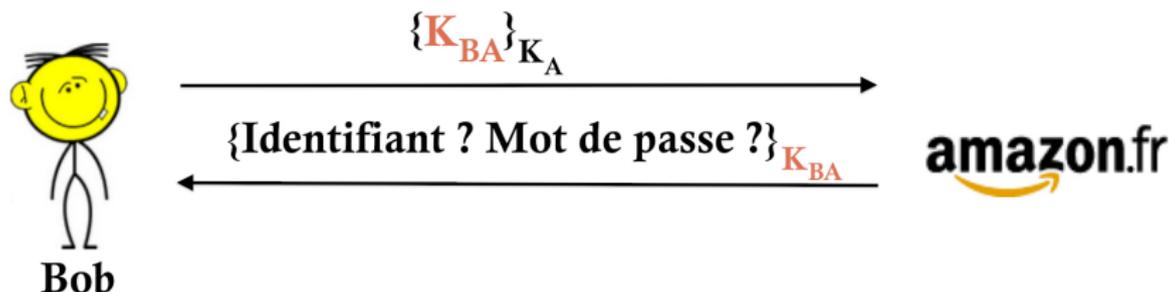
- 1 Lui envoyer une *clé partagée* K_{BA} qui sera connue d'**eux seuls**.



Authentification sur internet

Maintenant que Bob est sûr d'avoir la clé publique d' **amazon.fr** (K_A), il peut :

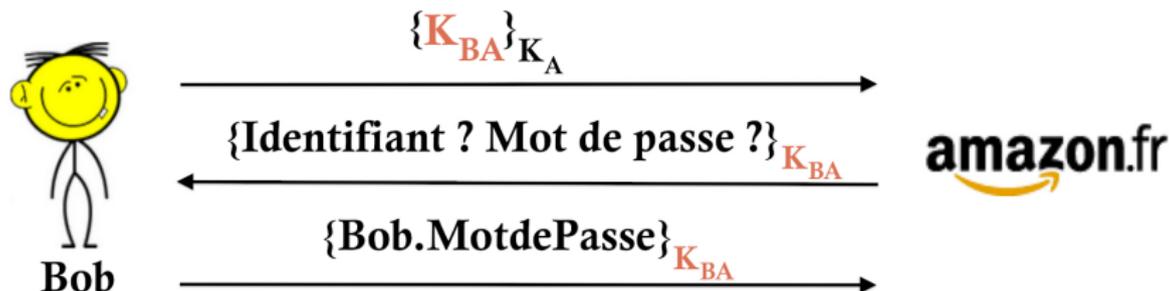
- 1 Lui envoyer une *clé partagée* K_{BA} qui sera connue d'**eux seuls**.
- 2 S'authentifier en toute sécurité, après demande d' **amazon.fr**.



Authentification sur internet

Maintenant que Bob est sûr d'avoir la clé publique d'  (K_A), il peut :

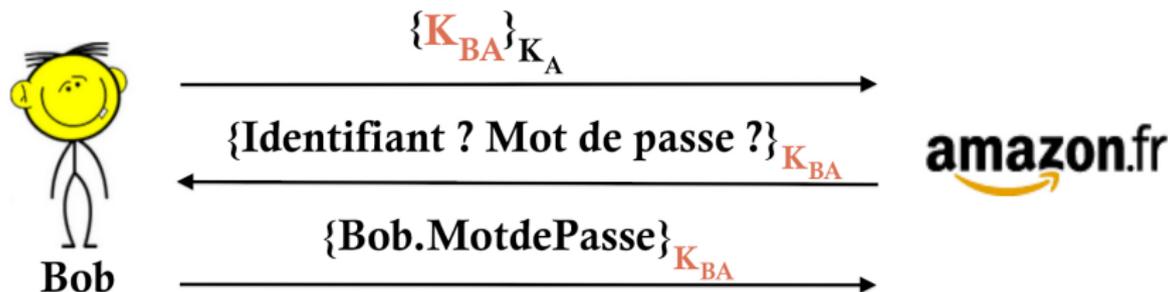
- 1 Lui envoyer une *clé partagée* K_{BA} qui sera connue d'**eux seuls**.
- 2 S'authentifier en toute sécurité, après demande d' .



Authentification sur internet

Maintenant que Bob est sûr d'avoir la clé publique de  (K_A), il peut :

- 1 Lui envoyer une *clé partagée* K_{BA} qui sera connue d'**eux seuls**.
- 2 S'authentifier en toute sécurité, après demande de .



Maintenant qu' a bien authentifié Bob, ils peuvent **communiquer en toute sécurité**, en utilisant leur *clé partagée* K_{BA} , pour acheter une BD par exemple !



Pour résumer

- 1 On commence avec un chiffrement **asymétrique** pour permettre une *première* communication

Pour résumer

- 1 On commence avec un chiffrement **asymétrique** pour permettre une *première* communication
- 2 Le *serveur de certificat* **garantit** à Bob qu'il communique avec la bonne personne
⇒ qu'on a la bonne clé publique (K_A pour Amazon), en la **signant** avec sa clé privée K_S^{-1}

Pour résumer

- 1 On commence avec un chiffrement **asymétrique** pour permettre une *première* communication
- 2 Le *serveur de certificat* **garantit** à Bob qu'il communique avec la bonne personne
⇒ qu'on a la bonne clé publique (K_A pour Amazon), en la **signant** avec sa clé privée K_S^{-1}
- 3 Bob envoie une *clé partagée secrète* (K_{BA}) à Amazon pour pouvoir s'**authentifier** et **communiquer en toute sécurité**, et de manière efficace.

Pour résumer

- 1 On commence avec un chiffrement **asymétrique** pour permettre une *première* communication
- 2 Le *serveur de certificat* **garantit** à Bob qu'il communique avec la bonne personne
⇒ qu'on a la bonne clé publique (K_A pour Amazon), en la **signant** avec sa clé privée K_S^{-1}
- 3 Bob envoie une *clé partagée secrète* (K_{BA}) à Amazon pour pouvoir **s'authentifier** et **communiquer en toute sécurité**, et de manière efficace.

Fonctionnement du protocole **SSL** (Secure Sockets Layers), maintenant appelé **TLS** (Transport Layer Security)
→ Protocole de sécurité le *plus utilisé* sur internet.

Pour résumer

- 1 On commence avec un chiffrement **asymétrique** pour permettre une *première* communication
- 2 Le *serveur de certificat* **garantit** à Bob qu'il communique avec la bonne personne
⇒ qu'on a la bonne clé publique (K_A pour Amazon), en la **signant** avec sa clé privée K_S^{-1}
- 3 Bob envoie une *clé partagée secrète* (K_{BA}) à Amazon pour pouvoir **s'authentifier** et **communiquer en toute sécurité**, et de manière efficace.

Fonctionnement du protocole **SSL** (Secure Sockets Layers), maintenant appelé **TLS** (Transport Layer Security)
→ Protocole de sécurité le *plus utilisé* sur internet.

Un site sécurisé par SSL possède une adresse URL commençant par **https** :// ("s" pour "sécurisé")

Plan

- 1 Introduction
- 2 La cryptographie
 - Chiffrement symétrique
 - Chiffrement asymétrique
- 3 Protocole d'authentification sur internet
- 4 Vers la recherche

Et la recherche là-dedans ?

- Les protocoles peuvent être **attaqués**
⇒ Trouver des outils efficaces permettant de vérifier la **fiabilité** des protocoles et trouver leurs failles.

SPAN

Faille du protocole **NSPK** (**N**eedham-**S**hroëder **P**ublic **K**ey : protocole important d'authentification entre 2 membres d'un même réseau) découverte en 1995 par *Gavin Lowe*.

- Trouver de nouveaux protocoles *plus sûrs*
Attention ! Cryptographie parfaite \nRightarrow protocole infaillible
- L'algorithme de cryptage du message peut aussi être cassé
⇒ Trouver de nouvelles méthodes cryptographiques plus sûres (plus longues à casser).

Questions

Merci de votre attention.

