

# Configuration et compréhension de l'authentification PPP CHAP

## Table des matières

[Introduction](#)

[Conditions préalables](#)

[Exigences](#)

[Composants utilisés](#)

[Conventions](#)

[Informations générales](#)

[Configuration de CHAP](#)

[Authentification à sens unique et bi-directionnelle](#)

[Commandes et options de configuration de CHAP](#)

[Exemple de transaction](#)

[Appel](#)

[Défi](#)

[Réponse](#)

[Réponse \(suite\)](#)

[Vérification de CHAP](#)

[Résultat](#)

[Dépannage de CHAP](#)

[Informations connexes](#)

## Introduction

Ce document décrit comment le protocole CHAP (Challenge Handshake Authentication Protocol) vérifie l'identité d'un homologue au moyen d'une connexion en trois étapes.

## Conditions préalables

### Exigences

Cisco vous recommande de prendre connaissance des rubriques suivantes :

- Comment activer le protocole PPP sur l'interface via encapsulation ppp erasecat4000\_flash:.
- Les `debug ppp negotiation` résultat de la commande. Référez-vous à [Comprendre la sortie de négociation debug ppp](#) pour plus d'informations.
- Dépannage lorsque la phase LCP (Link Control Protocol) n'est pas à l'état ouvert. Cela est dû au fait que la phase d'authentification PPP ne commence qu'une fois la phase LCP terminée et l'état défini comme Open (Ouvert). Si la `debug ppp negotiation` n'indique pas que LCP est ouvert, vous devez résoudre ce problème avant de continuer.

**Remarque** : ce document ne traite pas de MS-CHAP (version 1 ou 2).

## Composants utilisés

Ce document n'est pas limité à des versions de matériel et de logiciel spécifiques.

The information in this document was created from the devices in a specific lab environment. All of the devices used in this document started with a cleared (default) configuration. Si votre réseau est en ligne, assurez-vous de bien comprendre l'incidence possible des commandes.

## Conventions

Pour plus d'informations sur les conventions utilisées dans ce document, consultez Conventions relatives aux conseils techniques Cisco.

## Informations générales

Le protocole d'authentification CHAP (Challenge Handshake Authentication Protocol) (défini dans [RFC 1994](#)) vérifie l'identité de l'homologue au moyen d'un dialogue à trois. Les étapes exécutées par le protocole CHAP sont les suivantes :

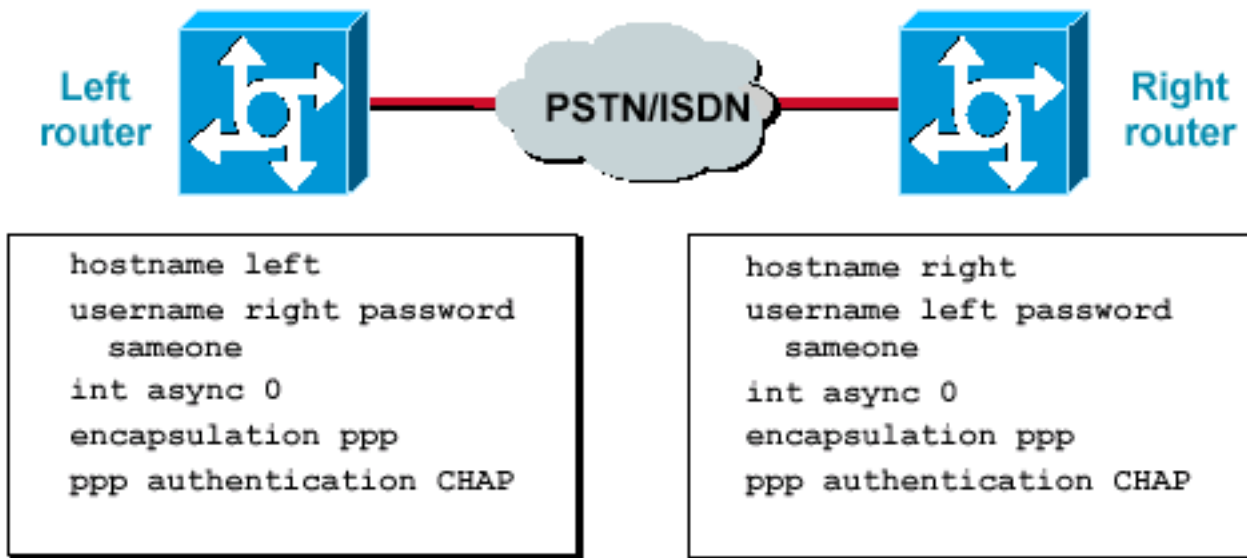
1. Une fois la phase LCP (Link Control Protocol) terminée et le protocole CHAP négocié entre les deux périphériques, l'authentificateur envoie un message de défi à l'homologue.
2. L'homologue répond avec une valeur calculée via une fonction de hachage irréversible (MD5 - Message Digest 5).
3. L'authentificateur contrôle la réponse en la comparant à son propre calcul de la valeur de hachage prévue. Si les valeurs correspondent, l'authentification est réussie. Dans le cas contraire, la connexion prend fin.

Cette méthode d'authentification s'appuie sur un « secret » connu seulement de l'authentificateur et de l'homologue. Le secret n'est pas envoyé via la liaison. Bien que l'authentification soit seulement à sens unique, vous pouvez négocier le protocole CHAP dans les deux directions, avec l'aide du même secret défini pour l'authentification mutuelle.

Pour plus d'informations sur les avantages et les inconvénients du protocole CHAP, reportez-vous à [RFC 1994](#).

## Configuration de CHAP

La procédure de configuration du protocole CHAP est assez simple. Par exemple, supposons que vous ayez deux routeurs (un routeur gauche et un routeur droit) connectés au sein d'un réseau, comme l'illustre la Figure 1.



routeurs connectés sur un réseau

Deux

**Figure 1 : deux routeurs connectés sur un réseau**

Pour configurer l'authentification CHAP, exécutez la procédure suivante :

1. Sur interface, émettez la commande `encapsulation ppp` .
2. Activez l'utilisation de l'authentification CHAP sur les deux routeurs avec la `ppp authentication chap eraseconfig` flash:.
3. Configurez les noms d'utilisateurs et les mots de passe. Pour ce faire, émettez le `username username password password` où nomduserveur est le nom d'hôte de l'homologue. Vérifiez les points suivants :Les mots de passe doivent être identiques aux deux extrémités.Le nom et le mot de passe du routeur doivent être rigoureusement identiques, parce qu'ils distinguent les majuscules et les minuscules.

**Remarque** : par défaut, le routeur utilise son nom d'hôte pour s'identifier auprès de l'homologue. Cependant, ce nom d'utilisateur CHAP peut être modifié via le `ppp chap hostname eraseconfig` flash:. Référez-vous à [Authentification PPP avec les commandes ppp chap hostname et ppp authentication chap callin](#) pour plus d'informations.

## Authentification à sens unique et bi-directionnelle

CHAP est défini comme une méthode d'authentification à sens unique. Cependant, vous pouvez utiliser CHAP dans les deux directions pour créer une authentification bi-directionnelle. Par conséquent, avec le protocole CHAP bi-directionnel, un dialogue à trois distinct est lancé par chaque côté.

Par défaut, dans l'implémentation CHAP Cisco, la partie appelée doit authentifier l'appelant (à moins que l'authentification ne soit complètement arrêtée). Par conséquent, une authentification à sens unique lancée par la partie appelée constitue l'authentification minimum possible. Cependant, l'appelant peut également vérifier l'identité de la partie appelée, et ceci a comme conséquence une authentification bi-directionnelle.

L'authentification à sens unique est souvent requise quand vous vous connectez à des périphériques non-Cisco.

Pour l'authentification unidirectionnelle, configurez le `ppp authentication chap callin` sur le routeur appelant.

Le tableau 1 indique à quel moment vous devez configurer l'option `callin`.

Tableau 1 : Quand configurer l'option d'appel

Type d'authentification	Client (appelant)	NAS (appelé)
Unidirectionnel	<code>ppp authentication chap callin</code>	<code>ppp authentication chap</code>
Bi-directionnel	<code>ppp authentication chap</code>	<code>ppp authentication chap</code>

Référez-vous à [Authentification PPP avec les commandes `ppp chap hostname` et `ppp authentication chap callin`](#) pour plus d'informations.

## Commandes et options de configuration de CHAP

Le tableau 2 répertorie les commandes et les options CHAP :

Tableau 2 : Commandes et options CHAP

Commande	Description
<code>ppp authentication {chap   ms-chap   ms-chap-v2   eap   pap} [appel]</code>	Cette commande permet d'activer l'authentification locale de l'homologue PPP distant à l'aide du protocole spécifié.
<code>ppp chap nomhôte nomutilisateur</code>	Cette commande permet de définir un nom d'hôte CHAP propre à une interface spécifique. Référez-vous à <a href="#">Authentification PPP avec les commandes <code>ppp chap hostname</code> et <code>ppp authentication chap callin</code></a> pour plus d'informations.
<code>ppp chap passwordpassword</code>	Cette commande permet de définir un mot de passe CHAP propre à une interface spécifique.
<code>ppp directioncallin   légende   dédié</code>	Cette commande permet de forcer une direction d'appel. Utilisez cette commande lorsqu'un routeur ne sait pas si l'appel est entrant ou sortant (par exemple, quand il est connecté dos à dos ou via des lignes louées alors que l'unité de service d'unité CSU ou de données (CSU/DSU), ou encore l'adaptateur terminal RNIS (TA) sont configurés pour le mode numérotation).
<code>ppp chap refuse [callin]</code>	Cette commande permet de désactiver l'authentification par un homologue (elle est activée par défaut). Avec cette commande, l'authentification CHAP est désactivée pour tous les appels, ce qui signifie que toutes les tentatives effectuées par l'homologue pour forcer l'utilisateur à s'authentifier via CHAP sont refusées. L'option <code>callin</code> spécifie que le routeur doit refuser de répondre aux défis d'authentification CHAP envoyés par l'homologue, mais que l'homologue doit continuer à répondre aux défis CHAP envoyés par le routeur.
<code>ppp chap wait</code>	Cette commande spécifie que le visiteur doit au préalable s'authentifier (cette commande est activée par défaut). Cette commande spécifie que le routeur ne s'authentifie pas auprès d'un homologue qui demande l'authentification CHAP avant que l'homologue ne se soit authentifié auprès du routeur.
<code>ppp max-bad-auth value</code>	Cette commande spécifie le nombre autorisé de tentatives d'authentification (la valeur par défaut est 0). Cette commande permet de configurer une interface point à point qui ne se réinitialise pas immédiatement après un échec d'authentification, mais qui spécifie un nombre autorisé de nouvelles tentatives d'authentification.
<code>ppp chap</code>	Cette commande cachée permet d'utiliser différents noms d'hôte pour un défi et

**splitnames** une réponse CHAP (la valeur par défaut est désactivée).  
**ppp chap ignoreus** Cette commande cachée ignore les défis CHAP avec le nom local (la valeur par défaut est activée).

## Exemple de transaction

Les diagrammes de cette section illustrent la série d'événements qui se produit pendant une authentification CHAP entre deux routeurs. Ils ne représentent pas les messages réels affichés dans le debug `ppp negotiation` résultat de la commande. Pour plus d'informations, référez-vous à [Comprendre le résultat de la négociation debug ppp](#).

### Appel



Figure 2 — L'appel arrive

La Figure 2 présente les étapes suivantes :

1. L'appel entre au niveau de 3640-1. L'interface entrante est configurée avec le `ppp authentication chap erasecat4000_flash`.
2. LCP négocie CHAP et MD5. Pour plus d'informations sur la façon de déterminer cela, référez-vous à [Comprendre la sortie de la négociation debug ppp](#).
3. Un défi CHAP entre 3640-1 et le routeur appelant est requis pour cet appel.

### Défi

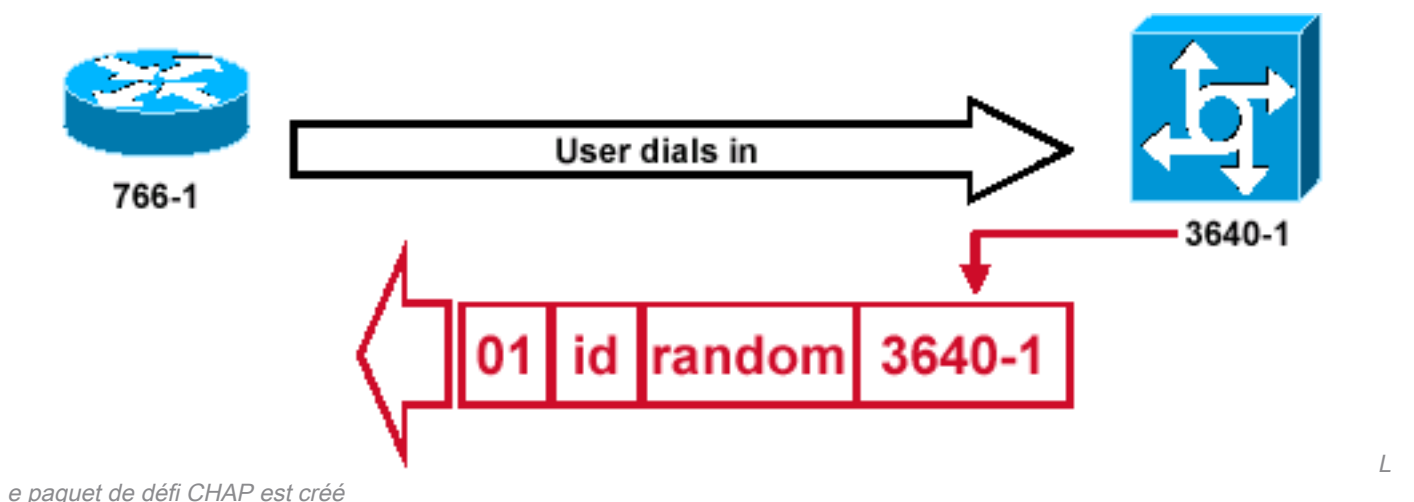
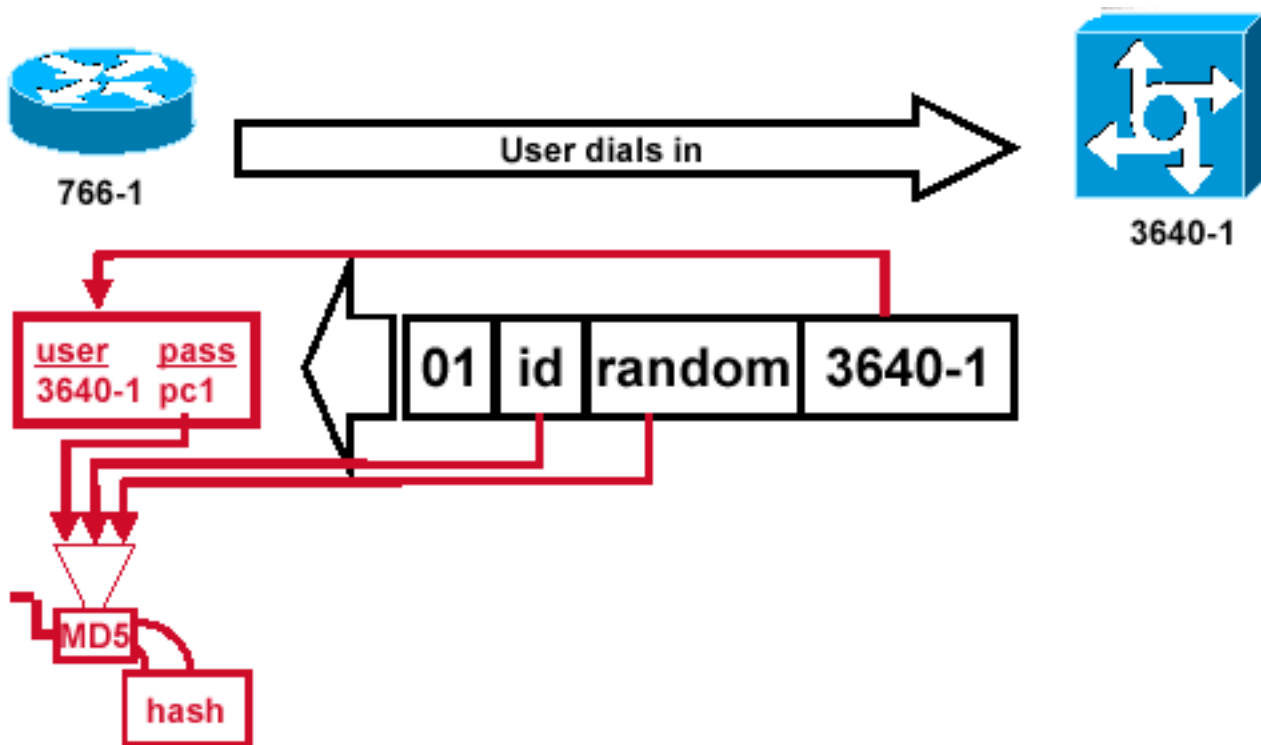


Figure 3 : création d'un paquet de défi CHAP

La Figure 3 illustre les étapes suivantes de l'authentification CHAP entre les deux routeurs :

1. Un paquet de défi CHAP se construit avec les caractéristiques suivantes : 01 = identificateur de type de paquet de défi. ID = nombre séquentiel qui identifie le défi. random = un nombre raisonnablement aléatoire produit par le routeur. 3640-1 = le nom d'authentification de l'initiateur du défi.
2. L'ID et les valeurs aléatoires sont gardés sur le routeur appelé.
3. Le paquet de défi est envoyé au routeur appelant. La liste des défis exceptionnels est mise à jour.

## Réponse



Reception et traitement MD5 du paquet de demande de l'homologue

Réception

### Figure 4 - Réception et traitement MD5 du paquet de stimulation provenant de l'homologue

La figure 4 illustre la façon dont le paquet de défi envoyé par l'homologue est reçu et traité (MD5). Le routeur traite le paquet de défi CHAP entrant de cette façon :

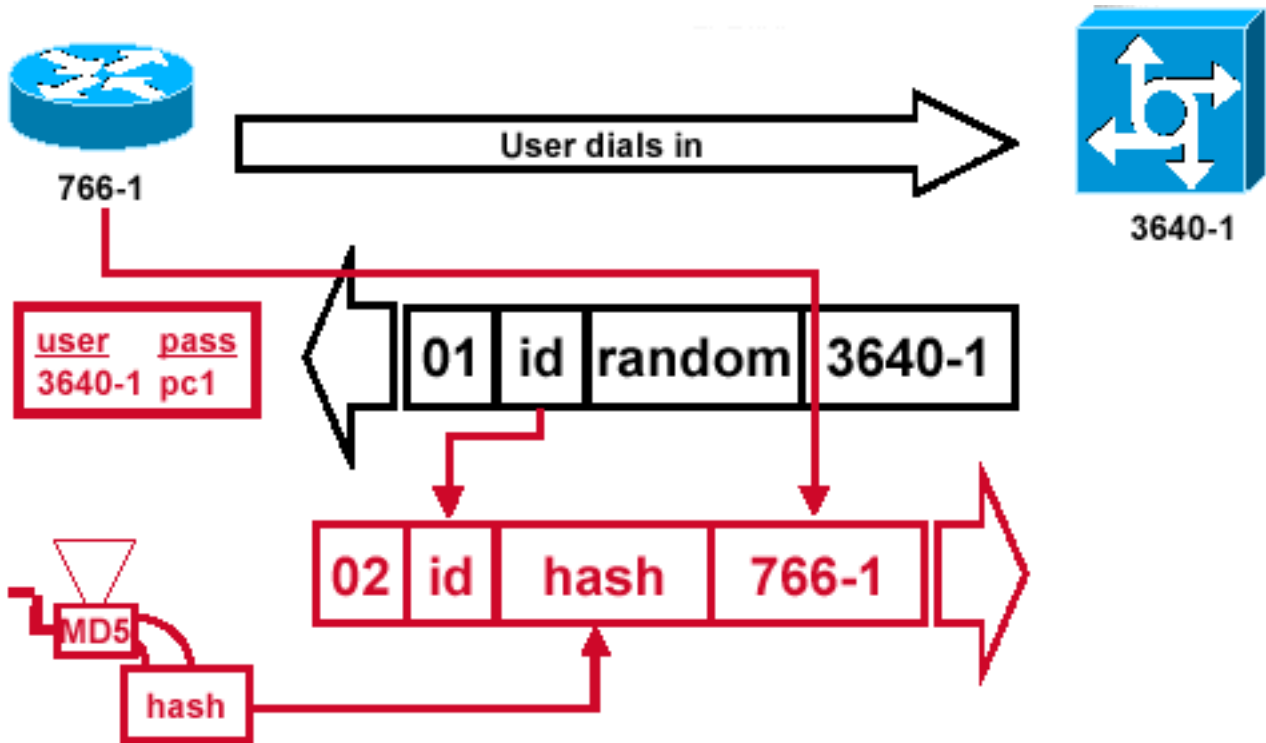
1. La valeur d'ID est introduite dans le générateur d'informations parasites de MD5.
2. La valeur aléatoire est introduite dans le générateur d'informations parasites de MD5.
3. Le nom 3640-1 est utilisé pour rechercher le mot de passe. Le routeur recherche une entrée correspondant au nom d'utilisateur dans le défi. Dans cet exemple, il recherche :

```
username 3640-1 password pc1
```

4. Le mot de passe est introduit dans le générateur de hachage MD5.

Le résultat est le défi à sens unique MD5 CHAP qui est renvoyé dans la réponse CHAP.

## Réponse (suite)



paquet de réponse CHAP envoyé à l'authentificateur est créé

Le

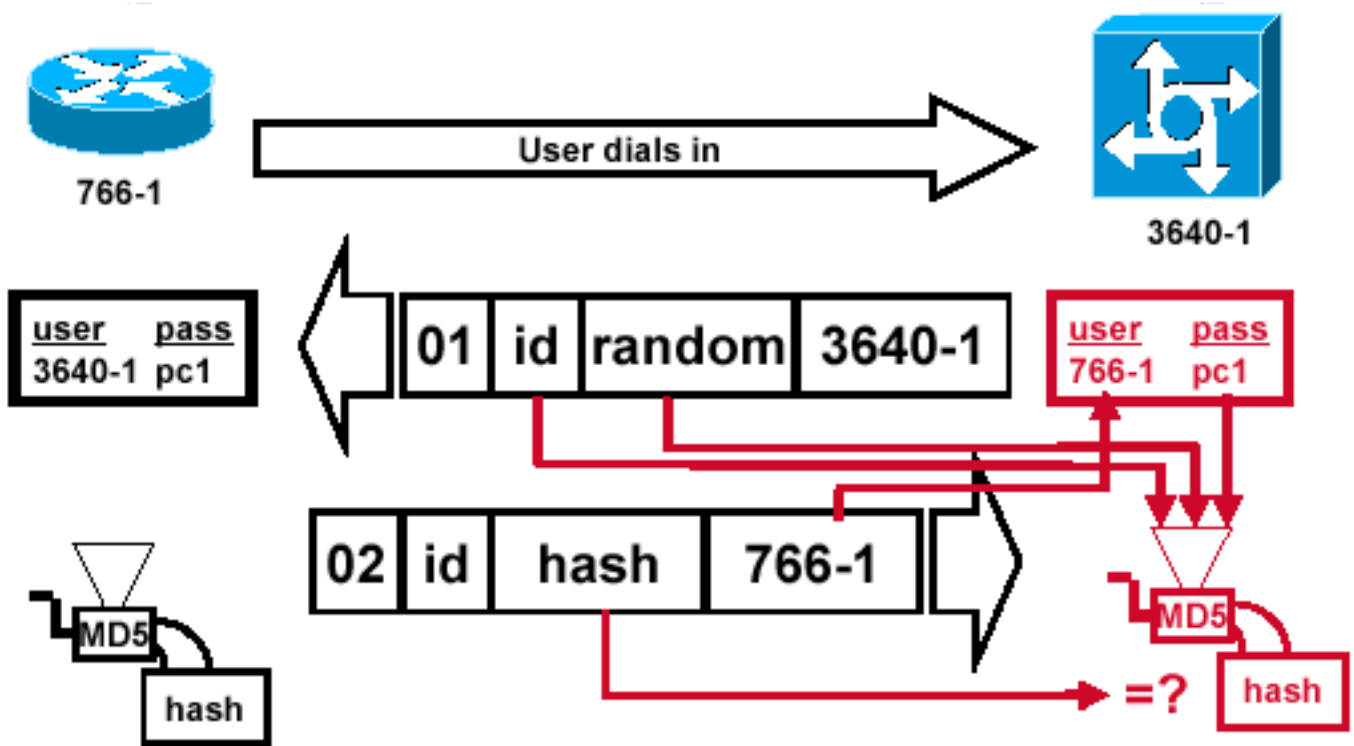
**Figure 5 : création du paquet de réponse CHAP envoyé à l'authentificateur**

La figure 5 illustre la façon dont le paquet de réponse CHAP envoyé à l'authentificateur est élaboré. Ce diagramme montre ces étapes :

1. Le paquet de réponse est assemblé à partir de ces composants :  
 :02 = Identificateur de type de paquet de réponse CHAP.  
 ID = Copié du paquet de défi.  
 hash = La sortie du générateur d'informations parasites de MD5 (l'information hachée du paquet de défi).  
 766-1 = Le nom d'authentification de ce périphérique. Il est requis pour que l'homologue recherche le nom d'utilisateur et le mot de passe requis pour vérifier l'identité (ceci est expliqué plus en détails dans la section [Vérification de CHAP](#)).
2. Le paquet de réponse est alors envoyé à l'initiateur du défi.

## Vérification de CHAP

Cette section fournit des astuces sur la méthode de vérification de votre configuration.



*Challenger traite le paquet de réponse*

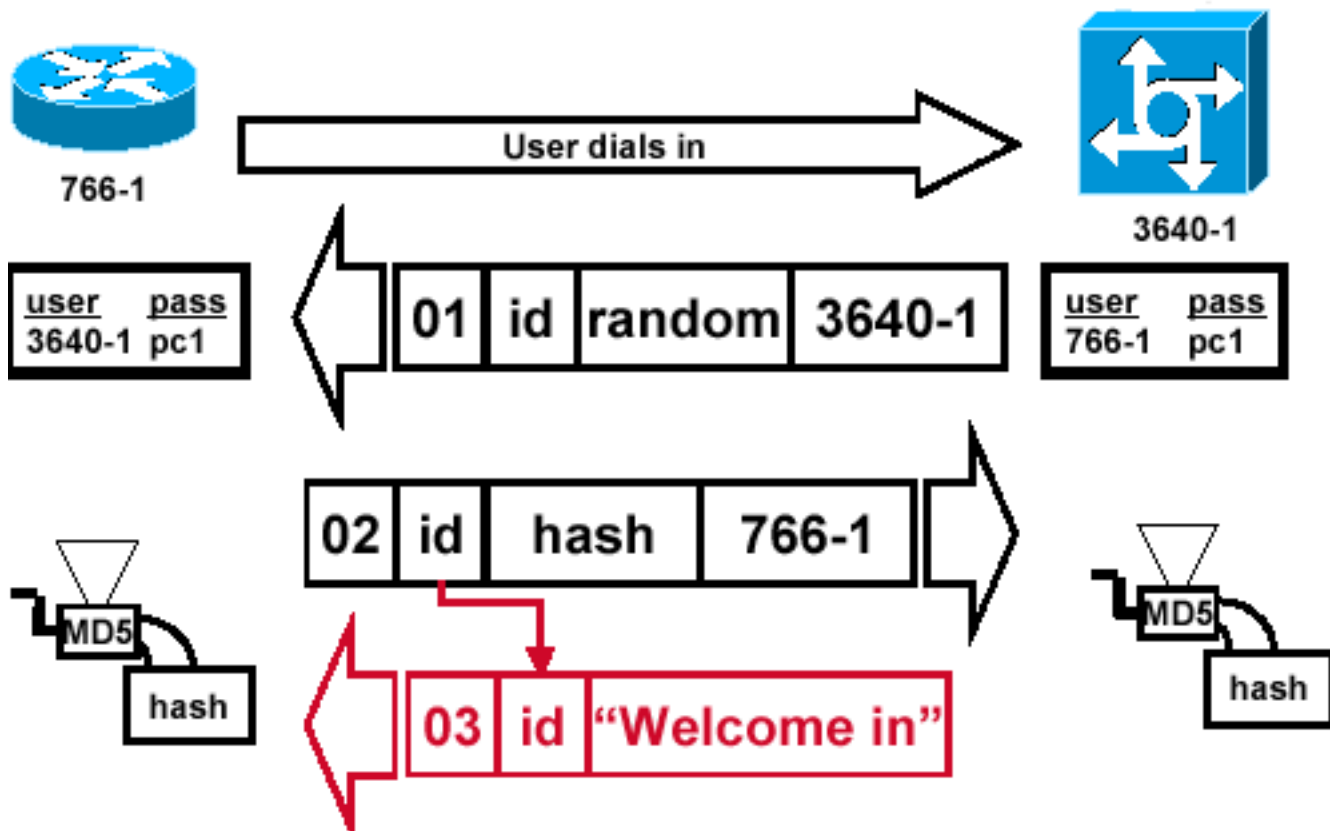
**Figure 6 : le challenger traite le paquet de réponse**

La figure 6 montre comment l'initiateur du défi traite le paquet de réponse. Voici les étapes de traitement du paquet de réponse CHAP (sur l'authentificateur) :

1. L'ID est utilisé pour rechercher le paquet initial de défi.
2. La valeur d'ID est introduite dans le générateur d'informations parasites de MD5.
3. La valeur aléatoire de défi initiale est introduite dans le générateur d'informations parasites de MD5.
4. Le nom 766-1 est utilisé pour rechercher le mot de passe à partir de l'une des sources suivantes : Base de données locale de noms d'utilisateur et de mots de passe. Serveur RADIUS ou TACACS+.
5. Le mot de passe est introduit dans le générateur d'informations parasites de MD5.
6. La valeur d'informations parasites reçue dans le paquet de réponse est alors comparée à la valeur d'informations parasites calculée de MD5. L'authentification CHAP réussit si les valeurs d'informations parasites calculées et reçues correspondent.

## Résultat





*message de réussite est envoyé au routeur appelant*

Le

**Figure 7 — Message de réussite envoyé au routeur appelant**

La figure 7 illustre le message de succès envoyé au routeur appelant. Cela implique les étapes suivantes :

1. Si l'authentification aboutit, un paquet de succès CHAP est construit à partir de ces composants :03 = Type de message de succès CHAP.ID = Copié du paquet de réponse.«Bienvenue dans » est simplement un message texte qui fournit une explication lisible par l'utilisateur.
2. Si l'authentification échoue, un paquet d'échec CHAP est construit à partir de ces composants :04 = Type de message d'échec CHAP.ID = Copié du paquet de réponse.«Échec de l'authentification » ou autre message texte, qui fournit une explication lisible par l'utilisateur.
3. Le paquet de succès ou d'échec est alors envoyé au routeur appelant.

**Remarque** : cet exemple décrit une authentification unidirectionnelle. Dans une authentification bi-directionnelle, ce processus complet est répété. Dans ce cas toutefois, c'est le routeur appelant qui lance le défi initial.

## Dépannage de CHAP

Référez-vous à [Dépanner l'authentification PPP \(CHAP ou PAP\)](#) pour des informations sur la façon de dépanner des problèmes.

## Informations connexes

- [Comprendre le résultat de la négociation debug ppp](#)
- [Authentification PPP avec les commandes ppp chap hostname et ppp authentication chap callin](#)
- [Assistance technique et téléchargements Cisco](#)

À propos de cette traduction

Cisco a traduit ce document en traduction automatisée vérifiée par une personne dans le cadre d'un service mondial permettant à nos utilisateurs d'obtenir le contenu d'assistance dans leur propre langue.

Il convient cependant de noter que même la meilleure traduction automatisée ne sera pas aussi précise que celle fournie par un traducteur professionnel.